

การออกแบบการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสำหรับบริการมัลติมีเดียในโครงข่ายวงแหวนทางแสงที่มี  
การมัลติเพล็กซ์แบบแบ่งความยาวคลื่น



นางสาวกิตติยา จิตต์หมั่น

สถาบันวิทยบริการ

จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย

วิทยานิพนธ์นี้เป็นส่วนหนึ่งของการศึกษาตามหลักสูตรปริญญาวิศวกรรมศาสตรมหาบัณฑิต

สาขาวิชาวิศวกรรมไฟฟ้า ภาควิชาวิศวกรรมไฟฟ้า


คณะวิศวกรรมศาสตร์ จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย

ปีการศึกษา 2544

ISBN 974-03-1357-4

ลิขสิทธิ์ของจุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย

A DESIGN OF MEDIA ACCESS CONTROL FOR MULTIMEDIA SERVICES IN WAVELENGTH DIVISION  
MULTIPLEXING OPTICAL RING NETWORKS



Miss Kittiya Jitmun

สถาบันวิทยบริการ  
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย

A Thesis Submitted in Partial Fulfillment of the Requirements  
for the Degree of Master of Engineering in Electrical Engineering

Department of Electrical Engineering

Faculty of Engineering

Chulalongkorn University

Academic Year 2001

ISBN 974-03-1357-4

หัวข้อวิทยานิพนธ์ การออกแบบการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสำหรับบริการมัลติมีเดียใน  
โครงข่ายวงแหวนทางแสงที่มีการมัลติเพล็กซ์แบบแบ่งความยาวคลื่น  
โดย นายกิตติยา จิตต์หมั่น  
สาขาวิชา วิศวกรรมไฟฟ้า  
อาจารย์ที่ปรึกษา ผู้ช่วยศาสตราจารย์ ดร.ลัญจกร วุฒิสัทติกุลกิจ

---

คณะวิศวกรรมศาสตร์ จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย อนุมัติให้บัณฑิตวิทยาลัยฉบับนี้เป็นส่วน  
หนึ่งของการศึกษาตามหลักสูตรปริญญาวิทยาศาสตรบัณฑิต

..... คณบดีคณะวิศวกรรมศาสตร์  
(ศาสตราจารย์ ดร.สมศักดิ์ ปัญญาแก้ว)

คณะกรรมการสอบวิทยานิพนธ์

..... ประธานกรรมการ  
(ศาสตราจารย์ ดร.ประสิทธิ์ ประพัฒน์มงคล)

..... อาจารย์ที่ปรึกษา  
(ผู้ช่วยศาสตราจารย์ ดร.ลัญจกร วุฒิสัทติกุลกิจ)

..... กรรมการ  
(รองศาสตราจารย์ ดร.วาทีต เบญจพลกุล)

นางสาวกิตติยา จิตต์หมั่น : การออกแบบการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสำหรับบริการมัลติมีเดียใน  
โครงข่าย วงแหวนทางแสงที่มีการมัลติเพล็กซ์แบบแบ่งความยาวคลื่น. (A DESIGN OF MEDIA  
ACCESS CONTROL FOR MULTIMEDIA SERVICES IN WAVELENGTH DIVISION  
MULTIPLEXING OPTICAL RING NETWORKS) อ. ที่ปรึกษา : ผศ. ดร.ลัญจกร วุฒิสัทติกุลกิจ, 242  
หน้า. ISBN 974-03-1357-4

วิทยานิพนธ์ฉบับนี้เสนอการออกแบบและพัฒนาการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสำหรับรองรับบริการมัลติมีเดียซึ่ง  
ประกอบไปด้วยเสียง วิดีโอ และข้อมูลในโครงข่ายวงแหวนทางแสงที่มีการมัลติเพล็กซ์แบบแบ่งความยาวคลื่น โดยโครงสร้าง  
พื้นฐานของระบบที่พิจารณา มีการทำงานแบบสล็อตที่แพ็กเก็ตได้รับการปลดปล่อยโดยโนดปลายทาง โครงสร้างของโนด  
ประกอบด้วยเครื่องส่งและเครื่องรับสัญญาณครบทุกความยาวคลื่น ดังนั้นจึงสามารถรับและส่งแพ็กเก็ตได้พร้อมกันหลาย  
ช่องสัญญาณ งานวิจัยนี้ได้พัฒนารวมเทคนิคการเข้าถึงตัวกลางขึ้น 2 รูปแบบ ได้แก่ แบบที่มีและไม่มีกลไกการควบคุมเท่าเทียม  
กัน

สำหรับเทคนิคแรกได้มีการเสนอวิธีการย่อยรวม 10 วิธี โดยแต่ละวิธีมีประสิทธิภาพในการเข้าใช้ช่องสัญญาณที่แตกต่าง  
กันไป ส่วนเทคนิคที่สองที่มีการเสนอความคิดในการขยายขนาดของแพ็กเก็ตเพื่อลดสัดส่วนของเสดเดอร์ลง ในการทดสอบ  
สมรรถนะของระบบได้อาศัยการจำลองด้วยโปรแกรมคอมพิวเตอร์โดยได้นำผลของวิธีการที่เสนอมาร่วมเปรียบเทียบกับวิธีการที่เคยมี  
การเสนอมานแล้ว ได้แก่ Multi-token inter-arrival time (MTIT), synchronous round robin with reservations (SRRR) และ  
concurrently accessed multi-ring optical WDM network (CROWN) ผลการทดสอบกับโครงข่ายขนาด 8 โหนดและมีจำนวน  
ช่องสัญญาณ 8 ความยาวคลื่น พบว่าวิธีการที่นำเสนอทั้งสองรูปแบบสามารถให้ประสิทธิภาพการใช้งานช่องสัญญาณที่ดีกว่า  
วิธีการดั้งเดิมทั้งหมดโดยแบบที่ไม่มีกลไกการควบคุมความเท่าเทียมกันสามารถให้สมรรถนะสูงสุด ซึ่งเปรียบเทียบประสิทธิภาพ  
กับวิธี SRRR และ CROWN ที่มีจำนวนเครื่องส่งและเครื่องรับ 1 ชุด พบว่าสามารถรองรับโหลดได้มากกว่า 3 และ 2.6 เท่า  
ตามลำดับ และเมื่อเปรียบเทียบกับวิธี MTIT ที่มีจำนวนเครื่องส่งและเครื่องรับเท่ากันพบว่าสามารถรองรับโหลดได้มากกว่า 2.6 เท่า

สถาบันวิทยบริการ  
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย

ภาควิชา วิศวกรรมไฟฟ้า.....  
สาขาวิชา วิศวกรรมไฟฟ้า.....  
ปีการศึกษา 2544.....

ลายมือชื่อนิสิต .....  
ลายมือชื่ออาจารย์ที่ปรึกษา .....

# # 4170229121 : MAJOR ELECTRICAL ENGINEERING

KEY WORD : MEDIA ACCESS CONTROL / WAVELENGTH DIVISION MULTIPLEXING /  
MULTIMEDIA SERVICES

KITTIYA JITMUN: A DESIGN OF MEDIA ACCESS CONTROL FOR MULTIMEDIA  
SERVICES IN WAVELENGTH DIVISION MULTIPLEXING OPTICAL RING NETWORKS.  
THESIS ADVISOR : ASSISTANT PROFESSOR DR. LUNCHAKORN  
WUTTISITTIKULKIJ, Ph.D. 242 pp. ISBN 974-03-1357-4

This thesis presents a design of media access control for supporting multimedia services composed of voice video and data in a wavelength division multiplexing optical ring network. The basic structure of the system being considered operates in slotted fashion with destination release mechanism. The node structure consists of transmitters and receives of all wavelengths, so that the node can transmit and receive multiple packets simultaneously. This research has developed two access control techniques, with fairness control strategy and without fairness control strategy.

For former technique, ten methods have been proposed, each of which has different levels of performance for channel usage. For the latter technique, where no mechanism for providing fairness exists, we introduce the idea of enlarging the packet size to reduce the header part. The system performance is evaluated through computer simulation. The results of all proposed techniques are compared to conventional access control techniques, namely-token inter-arrival time (MTIT), synchronous round robin with reservations (SRRR) and concurrently accessed multi-ring optical WDM network (CROWN). Based on the test results of a network of 8 node and 8 wavelengths, it is found that all proposed techniques offer more effective channel utilization than all other existing known techniques; moreover the technique without fairness control strategy provides the best performance by supporting offered load 3 times and 2.6 times as much as SRRR and CROWN, requiring one set of transmitter and receiver, and providing 2.6 times more than the offered load of MTIT at the same number of transmitters and receivers.

Department Electrical Engineering.....

Student's signature .....

Field of study Electrical Engineering.....

Advisor's signature .....

Academics year 2001.....

## กิตติกรรมประกาศ

วิทยานิพนธ์ฉบับนี้สำเร็จลุล่วงไปได้ด้วยดี ดิฉันใคร่ขอกราบขอบพระคุณอย่างสูง  
สำหรับความช่วยเหลืออย่างดียิ่งของ ผศ. ดร.ลัญจกร วุฒิสีทธิกุลกิจ อาจารย์ที่ปรึกษา  
วิทยานิพนธ์ ซึ่งได้ให้คำแนะนำรวมถึงข้อคิดเห็นต่างๆที่เป็นประโยชน์แก่การวิจัยตลอดมา และ  
ขอขอบคุณอย่างยิ่งต่อ คุณพงศธร เศรษฐีธร ที่ช่วยให้คำปรึกษาและข้อคิดเห็นในการจัดทำ  
วิทยานิพนธ์ฉบับนี้ให้มีความสมบูรณ์ยิ่งขึ้น

สุดท้ายนี้ ดิฉันใคร่ขอกราบขอบพระคุณบิดามารดา ซึ่งให้การสนับสนุนและให้  
กำลังใจแก่ดิฉันตลอดเวลาจนได้สำเร็จการศึกษา



สถาบันวิทยบริการ  
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย

# สารบัญ

บทที่	หน้า
บทคัดย่อภาษาไทย.....	ง
บทคัดย่อภาษาอังกฤษ.....	จ
กิตติกรรมประกาศ.....	ฉ
สารบัญ.....	ช
สารบัญตาราง.....	ฐ
สารบัญรูป.....	ฑ
บทที่	
1 บทนำ.....	1
1.1 ความเป็นมาและความสำคัญของปัญหา.....	1
1.2 วัตถุประสงค์.....	2
1.3 ขอบเขตของวิทยานิพนธ์.....	2
1.4 ขั้นตอนและวิธีการดำเนินงาน.....	3
1.5 ประโยชน์ที่คาดว่าจะได้รับ.....	4
2 ความรู้พื้นฐานเกี่ยวกับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง.....	5
2.1 กล่าวนำ.....	5
2.2 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสำหรับโทโปโลยีแบบวงแหวน.....	5
2.2.1 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบโทเคน (token ring media access control, TRMAC).....	6
2.2.1.1 Non Early Token Release.....	6
2.2.1.2 Early Token Release.....	7
2.2.2 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่มีการทำงานแบบสล็อต (slotted ring media access control, SRMAC).....	8
2.2.2.1 Source releases slotted ring media access control.....	10
2.2.2.2 Destination releases slotted ring media access control.....	11
2.3 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสำหรับโครงข่าย WDM .....	12
2.3.1 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง multi-token inter-arrival time.....	14
2.3.2 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง synchronous round robin with reservations (SRRR, SR <sup>3</sup> ).....	15

2.3.2.1	ส่วนการจัดการในการเข้าถึงช่องสัญญาณ.....	17
2.3.2.2	ส่วนกลไกควบคุมความเท่าเทียมกันในการเข้าถึงช่องสัญญาณ.....	21
2.3.2.3	ส่วนกลไกการจองการเข้าถึงช่องสัญญาณ.....	22
2.3.3	การควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง concurrently accessed multi-ring optical WDM network (CROWN).....	22
2.3.3.1	การเข้าใช้ช่องสัญญาณแบบ SDL-Receiver Strategies.....	23
2.3.3.2	การเข้าใช้ช่องสัญญาณแบบ SDL-transmitter Strategies.....	24
2.4	ข้อดีและข้อเสียของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางในโครงข่าย WDM ที่เคยถูกนำเสนอมานำเสนอ.....	25
2.4.1	ข้อดีและข้อเสียของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่เกิดจากลักษณะโครงสร้างของโนดที่แตกต่างกัน.....	25
2.4.2	ข้อดีและข้อเสียของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่เกิดจากลักษณะการเข้าใช้ช่องสัญญาณที่แตกต่างกัน.....	27
3	แนวคิดในการออกแบบและพัฒนาการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางในโครงข่ายวงแหวนทางแสงที่มีการมัลติเพลกซ์แบบแบ่งความยาวคลื่นสำหรับบริการมัลติมีเดีย.....	31
3.1	กล่าวนำ.....	31
3.2	การออกแบบและพัฒนาการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางในโครงข่ายวงแหวนทางแสงที่มีการมัลติเพลกซ์แบบแบ่งความยาวคลื่นสำหรับบริการมัลติมีเดีย.....	31
3.2.1	ลักษณะโครงข่ายและวิธีการเข้าใช้ช่องสัญญาณ.....	31
3.2.2	แนวคิดในการเลือกและควบคุมการส่งแพ็กเก็ตในช่องสัญญาณแบบต่าง..	32
3.2.2.1	การเลือกและควบคุมการส่งแพ็กเก็ตที่มีการใช้ SAT ในการควบคุมการทำงาน.....	33
3.2.2.1.1	ส่วนการจัดการในการเข้าถึงช่องสัญญาณ.....	33
3.2.2.1.2	ส่วนกลไกควบคุมความเท่าเทียมกันในการเข้าถึงช่องสัญญาณ.....	54
3.2.2.2	การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่ไม่มีการใช้ SAT ควบคุมการทำงาน .....	59



3.2.2.3	การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูล.....	60
3.2.2.3.1	การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีการเลือกแบบที่ 1.....	61
3.2.2.3.2	การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีการเลือกแบบที่ 2.....	63
3.2.2.3.3	การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีการเลือกแบบที่ 3.....	63
4	การทดสอบแนวคิดสำหรับการพัฒนาประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบมี SAT ในการควบคุมการทำงาน.....	65
4.1	แบบจำลองของระบบที่ใช้สำหรับการทดสอบสมรรถนะของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอ.....	65
4.1.1	แบบจำลองของโครงข่ายวงแหวน.....	66
4.1.2	แบบจำลองแพ็กเก็ตสำหรับบรรจุในสล็อตของช่องสัญญาณ.....	66
4.1.3	แบบจำลองของทราฟฟิก.....	67
4.1.3.1	แบบจำลองของทราฟฟิกเสียง.....	67
4.1.3.2	แบบจำลองของทราฟฟิกวิดีโอ.....	68
4.1.3.3	แบบจำลองของทราฟฟิกข้อมูล.....	69
4.2	การทดสอบประสิทธิภาพการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ MTIT, SRRR และ CROWN ที่ค่าพารามิเตอร์ต่างๆ.....	70
4.2.1	การทดสอบประสิทธิภาพและการวิเคราะห์ผลของค่า TTIT ที่มีต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ MTIT.....	71
4.2.2	การทดสอบประสิทธิภาพและการวิเคราะห์ผลของค่า quota และค่า threshold ที่มีต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ SRRR.....	73
4.2.3	การทดสอบประสิทธิภาพและการวิเคราะห์ผลของจำนวน SDL ที่มีต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ CROWN.....	77
4.3	การทดสอบผลของพารามิเตอร์ quota และ threshold ที่มีต่อประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 1 ถึงแบบที่ 10.....	81



บทที่	หน้า
4.3.9.2 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 9.2.....	140
4.3.9.3 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 9.3.....	143
4.3.10 การทดสอบประสิทธิภาพและการวิเคราะห์ผลของค่า ที่มีต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 10.....	146
4.3.10.1 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 10.1.....	146
4.3.10.2 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 10.2.....	149
4.3.10.3 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 10.3.....	151
4.4 การเปรียบเทียบประสิทธิภาพในการควบคุมเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 1 ถึง 5 .....	155
4.5 การเปรียบเทียบประสิทธิภาพในการควบคุมเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6 ถึง 10 .....	163
4.6 การเปรียบเทียบการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3 และแบบที่ 8.2 กับ การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่เคยถูกนำเสนอมา (MTIT, SRRR และCROWN).170	
4.7 การทดสอบประสิทธิภาพและการวิเคราะห์การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอที่ ไม่มี SAT ในการควบคุมการทำงานและไม่มีกำหนดสล็อตของช่องสัญญาณ สำหรับส่ง.....	174
5 การทดสอบประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาด ของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูล.....	180
5.1 การทดสอบประสิทธิภาพและการวิเคราะห์การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอ แบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 1.....	181
5.2 การทดสอบประสิทธิภาพและการวิเคราะห์การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอ แบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.....	187
5.2.1 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอ และแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.1.....	188
5.2.2 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอ และแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.2.....	196
5.2.3 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอ และแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.3.....	204

บทที่	หน้า
5.3 การทดสอบประสิทธิภาพและการวิเคราะห์การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.....	206
5.3.1 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.1.....	207
5.3.2 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.2.....	216
5.3.3 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.3.....	223
5.4 การเปรียบเทียบประสิทธิภาพการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2, 3.....	226
5.5 การเปรียบเทียบประสิทธิภาพในการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบดั้งเดิม (MTIT) กับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบต่างๆ.....	227
6 บทสรุปและข้อเสนอแนะ.....	233
6.1 บทนำ.....	233
6.1.1 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบมี SAT ควบคุมการทำงาน.....	233
6.1.1.1 แนวคิดในส่วนการจัดการในการเข้าถึงตัวกลาง.....	233
6.1.1.2 แนวคิดในส่วนควบคุมความเท่าเทียมกันในการเข้าถึงตัวกลาง.....	237
6.1.1.3	
6.1.2 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบไม่มี SAT ควบคุมการทำงาน.....	239
6.2 ข้อเสนอแนะ.....	247
รายการอ้างอิง.....	248
ประวัติผู้เขียน.....	250

## สารบัญตาราง

ตารางประกอบ	หน้า
ตารางที่ 2.1 ตารางแสดงหมายเลขโน้ตที่มีโอกาสในการเข้าถึงสล็อตว่างต่างๆกันสำหรับกรณี $M = W = 4$ .....	16
ตารางที่ 2.2 ตารางแสดงการเลือกแพ็กเก็ตของแต่ละโน้ตสำหรับสล็อตที่ 0 ถึงสล็อตที่ 2 กรณี $M = W = 4$ .....	18
ตารางที่ 2.3 ตารางแสดงโน้ตที่เข้าใช้สล็อตที่ 0 ถึงสล็อตที่ 2 ของแต่ละช่องสัญญาณกรณี $M = W = 4$ .....	19
ตารางที่ 3.1 ตารางแสดงโน้ตที่เข้าใช้สล็อตที่ 0 ถึงสล็อตที่ 5 ของแต่ละช่องสัญญาณกรณี $M = W = 4$ .....	44
ตารางที่ 3.2 ตารางแสดงช่วงสภาวะว่างของสล็อตในช่องสัญญาณหลังจากที่โน้ตได้รับแพ็กเก็ตที่ ถูกส่งโดยส่วนที่ 1 แล้ว.....	45
ตารางที่ 3.3 ตารางแสดงค่าปลายทางที่ตรงกับ $ i+(M-1)-k _M$ ที่แต่ละโน้ตสำหรับสล็อตที่ 0 ถึง 5 สำหรับการเลือกแพ็กเก็ตส่วนที่ 2 ของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.....	46
ตารางที่ 6.1 สรุปข้อดี ข้อเสีย และผลของการเข้าถึงตัวกลางที่เคยถูกนำเสนอมาและการเข้าถึง ตัวกลางที่ได้เสนอในวิทยานิพนธ์แบบต่าง.....	242

## สารบัญรูป

รูปประกอบ	หน้า
รูปที่ 2.1 ตัวอย่างการทำงานของ IEEE 802.5 medium access control.....	7
รูปที่ 2.2 ตัวอย่างการทำงานของ การควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง FDDI .....	8
รูปที่ 2.3 ลักษณะของโครงข่ายที่มีการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่มีการทำงานแบบสล็อต.....	9
รูปที่ 2.4 เส้นทางของแพ็กเก็ตที่ส่งจากโหนดต้นทางไปยังโหนดปลายทางสำหรับ Source releases.....	10
รูปที่ 2.5 เส้นทางของแพ็กเก็ตที่ส่งจากโหนดต้นทางไปยังโหนดปลายทางสำหรับ Destination releases .....	11
รูปที่ 2.6 โทโปโลยีของโครงข่ายสำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง MTIT กรณี $M=W=4$ .....	14
รูปที่ 2.7 โทโปโลยีของโครงข่ายทางตรงสำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ SRRR กรณี $M = W$ .....	15
รูปที่ 2.8 แผนภาพ (flow chart) การเลือกแพ็กเก็ตโดยใช้ SRR เทอร์ชโฮลต์ในการตัดสินใจในแต่ละโหนด.....	20
รูปที่ 2.9 แผนภาพการเลือกแพ็กเก็ตกรณีที่ไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตได้โดยใช้ SRR เทอร์ชโฮลต์ในการตัดสินใจ.....	21
รูปที่ 2.10 ส่วนประกอบของ switched delay lines (SDL) แบบ d สภาวะ.....	23
รูปที่ 2.11 โครงสร้างโหนดที่มีการทำงานแบบ SDL-Receiver Strategies .....	23
รูปที่ 2.12 โครงสร้างโหนดที่มีการทำงานแบบ SDL-Transmitter Strategies .....	24
รูปที่ 2.13 ตัวอย่างการสูญเสียแบนวิดท์ที่เกิดจากโหนดส่งเฟรมข้อมูลไปยังโหนดใกล้เคียงสำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบโทเคน.....	28
รูปที่ 2.14 ตัวอย่างการสูญเสียแบนวิดท์ที่เกิดจากโหนดส่งเฟรมข้อมูลที่มีขนาดสั้นสำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบโทเคน.....	28
รูปที่ 2.15 การเข้าใช้สล็อตบนวงแหวนของโหนดต่างๆที่ได้รับสล็อตว่างพร้อมกันสำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบสล็อต.....	29
รูปที่ 3.1 ปลายทาง $srrdest$ และ $d_2$ สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอที่มีการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1.....	34
รูปที่ 3.2 ปลายทาง $srrdest$ และ $d_2$ และคิวของแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลที่มีปลายทาง $srrdest$ และ $d_2$ ของโหนดที่ 0 สำหรับระบบที่มีโหนดทั้งหมด 8 โหนดสำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1.....	36

## สารบัญรูป (ต่อ)

ผ

รูปประกอบ	หน้า
รูปที่ 3.3 แผนภาพวิธีการเลือกแพ็กเก็ตและช่องสัญญาณสำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1 .....38	
รูปที่ 3.4 แผนภาพวิธีการเลือกแพ็กเก็ตขั้นตอนที่ 1 ถึง 9 สำหรับส่วนที่ 1 ของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1, แผนภาพการเลือกแพ็กเก็ตโดยใช้ SRR เทรซโฮสต์ในการตัดสินใจ (ขั้นที่ 2 ถึง 6) และแผนภาพการเลือกแพ็กเก็ตจากปลายทาง $d_2$ ซึ่งมีความยาวน้อยกว่า $srthreshold$ (ขั้นที่ 7 ถึง 9).....41	
รูปที่ 3.5 ปลายทาง $srrdest1$ และ $d_2$ สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอที่มีการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.....42	
รูปที่ 3.6 ปลายทาง $srrdest1$ และ $d_2$ และคิวของแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลที่มีปลายทาง $srrdest1$ และ $d_2$ ของโนดที่ 0 ในระบบที่มีโนดทั้งหมด 8 โหนดสำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2..... 43	
รูปที่ 3.7 ตัวอย่างช่วงเวลาว่างและเต็มของสล็อตที่ 0 ในช่องสัญญาณ 0 เมื่อมีการส่งแพ็กเก็ตในส่วนที่ 1.....45	
รูปที่ 3.8 ปลายทาง $srrdest1$ และ $d_2$ สำหรับส่วนที่ 1 ของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 .....47	
รูปที่ 3.9 แผนภาพวิธีการเลือกแพ็กเก็ตสำหรับส่วนที่ 1 ของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3.....47	
รูปที่ 3.10 คิวของแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลที่มีปลายทาง $srrdest1$ และ $d_2$ ของโนดที่ 0 สำหรับระบบที่มีโนดทั้งหมด 8 โหนดสำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3.....48	
รูปที่ 3.11 แผนภาพวิธีการเลือกแพ็กเก็ตและช่องสัญญาณในการส่งแพ็กเก็ตแบบที่ 3.....49	
รูปที่ 3.12 แผนภาพวิธีการเลือกแพ็กเก็ตสำหรับส่วนที่ 1 สำหรับส่งในช่องสัญญาณ $srrdest1$ ของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4.....50	
รูปที่ 3.13 ปลายทาง $srrdest1$ , $d_2$ และ $d_3$ และคิวของแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลที่มีปลายทาง $srrdest1$ , $d_2$ และ $d_3$ ของโนดที่ 0 สำหรับระบบที่มีโนดทั้งหมด 8 โหนดสำหรับส่วนที่ 1 ของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 .....51	
รูปที่ 3.14 แผนภาพวิธีการเลือกแพ็กเก็ตสำหรับส่วนที่ 1 สำหรับส่งในช่องสัญญาณ $srrdest1$ ของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 5.....53	
รูปที่ 3.15 สภาวะของสล็อตในกรณีที่มีการบรรจุแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางต่างกัน.....62	
รูปที่ 4.1 ส่วนประกอบของแพ็กเก็ตสำหรับส่งทราฟฟิกเสียง วิดีโอและข้อมูล.....66	
รูปที่ 4.2 ลักษณะการกำเนิดของทราฟฟิกเสียง.....67	
รูปที่ 4.3 ลักษณะการกำเนิดทราฟฟิกวิดีโอ.....69	

## สารบัญรูป (ต่อ)

ณ

รูปประกอบ	หน้า
รูปที่ 4.4 ลักษณะการกำเนิดกราฟฟิกข้อมูล.....	69
รูปที่ 4.5 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ MTIT ที่ค่า TTIT ต่างๆสำหรับสัดส่วนโหลดทั้ง 4 แบบ.....	72
รูปที่ 4.6 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ SRRR ที่ค่า quota และค่า threshold ต่างๆสำหรับสัดส่วนโหลดทั้ง 4 แบบ.....	77
รูปที่ 4.7 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ CROWN ที่มีจำนวน SDL เท่ากับ 0 ถึง 20 สำหรับสัดส่วนโหลดทั้ง 4 แบบ.....	80
รูปที่ 4.8 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 1 ที่ค่า quota และ threshold ต่างๆสำหรับสัดส่วนโหลดทั้ง 4 แบบ.....	87
รูปที่ 4.9 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 2 ที่ค่า quota และ threshold ต่างๆสำหรับสัดส่วนโหลดทั้ง 4 แบบ.....	92
รูปที่ 4.10 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3 ที่ค่า quota ต่างๆสำหรับสัดส่วนโหลดทั้ง 4 แบบ.....	96
รูปที่ 4.11 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 4 ที่ค่า quota และ threshold ต่างๆสำหรับสัดส่วนโหลดทั้ง 4 แบบ...	102
รูปที่ 4.12 แสดงค่าเวลาประวิงของ message ข้อมูลสำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 และ แบบที่ 4 เมื่อ quota เท่ากับ 500 แพ็กเก็ตและ threshold เท่ากับ 10 แพ็กเก็ต สำหรับสัดส่วน ที่ 1.....	103
รูปที่ 4.13 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 5 ที่ค่า quota ต่างๆสำหรับสัดส่วนโหลดทั้ง 4 แบบ.....	105
รูปที่ 4.14 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.1 ที่ค่า quota และ threshold ต่างๆสำหรับสัดส่วนโหลดทั้ง 4 แบบ.....	110
รูปที่ 4.15 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.2 ที่ค่า quota ต่างๆเมื่อ threshold เท่ากับ 0 สำหรับสัดส่วนโหลดทั้ง 4 แบบ.....	114













รูปประกอบ	หน้า
รูปที่ 5.13 ค่าเวลาประวิงของ message ข้อมูลของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.1 และแบบที่ 2.2 ที่ค่า m เท่ากับ 4 และ 8 สำหรับสัดส่วนที่ 1.....	202
รูปที่ 5.14 ค่าเวลาประวิงของ message ข้อมูลของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.1 และแบบที่ 2.2 ที่ค่า m เท่ากับ 2, 4 และ 8 สำหรับสัดส่วนที่ 3.....	203
รูปที่ 5.15 ค่าเวลาประวิงของ message ข้อมูล ค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ตเสียง และค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.3 เมื่อ m เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 4.....	205
รูปที่ 5.16 ค่าเวลาประวิงของ message ข้อมูลของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.1, 2.2 และ 2.3 ที่ค่า m เท่ากับ 2, 4 และ 8 สำหรับสัดส่วนที่ 4.....	206
รูปที่ 5.17 ค่าเวลาประวิงของ message ข้อมูล ค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ตเสียง และค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.1 เมื่อ m เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 1.....	210
รูปที่ 5.18 ค่าเวลาประวิงของ message ข้อมูล ค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ตเสียง และค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.1 เมื่อ m เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 2.....	211
รูปที่ 5.19 ค่าเวลาประวิงของ message ข้อมูล ค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ตเสียง และค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.1 เมื่อ m เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 3.....	212

รูปที่ 5.20 ค่าเวลาประวิงของ message ข้อมูล ค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ตเสียง และค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง ที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.1 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 4.....213

รูปที่ 5.21 ค่าเวลาประวิงของ message ข้อมูลของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.1 และ 3.1 ที่ค่า  $m$  เท่ากับ 8 สำหรับสัดส่วนที่ 1 .....214

รูปที่ 5.22 ค่าเวลาประวิงของ message ข้อมูลของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.1 และ 3.1 ที่ค่า  $m$  เท่ากับ 4 และ 8 สำหรับสัดส่วนที่ 2.....214

รูปที่ 5.23 ค่าเวลาประวิงของ message ข้อมูลของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.1 และ 3.1 ที่ค่า  $m$  เท่ากับ 4 และ 8 สำหรับสัดส่วนที่ 4.....215

รูปที่ 5.24 ค่าเวลาประวิงของ message ข้อมูล ค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ตเสียง และค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง ที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.2 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 1.....218

รูปที่ 5.25 ค่าเวลาประวิงของ message ข้อมูล ค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ตเสียง และค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง ที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.2 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 2.....219

รูปที่ 5.26 ค่าเวลาประวิงของ message ข้อมูล ค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ตเสียง และค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง ที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.2 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 3.....220

รูปที่ 5.27 ค่าเวลาประวิงของ message ข้อมูล ค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ตเสียง และค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง ที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.2 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 4.....221

รูปที่ 5.28 ค่าเวลาประวิงของ message ข้อมูลของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.1 และ 3.2 ที่ค่า  $m$  เท่ากับ 8 สำหรับสัดส่วนที่ 1.....222

รูปที่ 5.29 ค่าเวลาประวิงของ message ข้อมูลของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.1 และ 3.2 ที่ค่า  $m$  เท่ากับ 4 และ 8 สำหรับสัดส่วนที่ 3.....222

รูปที่ 5.30 ค่าเวลาประวิงของ message ข้อมูล ค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ตเสียง และค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง ที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.3 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 4.....224

รูปที่ 5.31 ค่าเวลาประวิงของ message ข้อมูลของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.1, 3.2 และ 3.3 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 2, 4 และ 8 สำหรับสัดส่วนที่ 4.....225

รูปที่ 5.32 ค่าเวลาประวิงของ message ข้อมูลของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.2และ 3.2 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 4 สำหรับสัดส่วนทั้ง 4.....227

รูปที่ 5.33 ค่าเวลาประวิงของ message ข้อมูล ค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ตเสียง และค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง แบบ MTIT, การควบคุมเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 2, 7.2, การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบไม่มี SAT ในการควบคุม (Nonsatcontrol) และการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.2 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 4 สำหรับสัดส่วนทั้ง 4 แบบ.....232



## บทที่ 1

### บทนำ

#### 1.1 ความเป็นมาและความสำคัญของปัญหา

ในปัจจุบันการติดต่อสื่อสารผ่านทางโครงข่ายอินเทอร์เน็ต (internet networks) นับวันจะมีความสำคัญมากยิ่งขึ้นเป็นผลให้เกิดความต้องการในการใช้แบนด์วิดท์เพิ่มมากขึ้น จึงได้มีการคิดค้นและพัฒนาโครงข่ายอินเทอร์เน็ตที่สามารถรองรับกับความต้องการในการใช้แบนด์วิดท์ที่เพิ่มขึ้นนี้ โครงข่ายทางแสง (optical network) นับเป็นโครงข่ายที่กำลังได้รับความนิยมอย่างมากเพราะสามารถให้แบนด์วิดท์ที่มีขนาดใหญ่ทำให้สามารถรองรับกับความต้องการดังกล่าวได้ แต่เนื่องจากโครงข่ายทางแสงนี้มีแบนด์วิดท์ที่สูงมากถ้านำมาใช้โดยตรงก็จะไม่สามารถใช้ประสิทธิภาพได้อย่างเต็มที่เพราะความเร็วในการทำงานทางอิเล็กทรอนิกส์มีค่าต่ำเมื่อเทียบกับความเร็วของโครงข่ายแสง จึงได้มีการแบ่งแบนด์วิดท์ของโครงข่ายแสงออกเป็นหลายส่วนโดยแต่ละส่วนจะมีความเร็วที่มีค่าต่ำลงใกล้เคียงกับความเร็วในการทำงานทางอิเล็กทรอนิกส์ การแบ่งแบนด์วิดท์ขนาดใหญ่ให้มีขนาดต่ำลงทำให้สามารถใช้แบนด์วิดท์ของโครงข่ายทางแสงได้อย่างมีประสิทธิภาพซึ่งวิธีการแบ่งแบนด์วิดท์ดังกล่าวเรียกว่า การมัลติเพล็กซ์แบบแบ่งความยาวคลื่น (wavelength division multiplexing, WDM) สำหรับโทโปโลยีทางกายภาพ (physical topology) ของโครงข่าย WDM ที่พบมีด้วยกันหลายแบบ คือ โทโปโลยีแบบวงแหวน (ring topology) [1-4] โทโปโลยีแบบดาว (star topology) [5] โทโปโลยีแบบบัส (bus topology) และโทโปโลยีแบบต้นไม้ (tree topology) [6] โทโปโลยีแบบวงแหวนนับเป็นโทโปโลยีหนึ่งที่กำลังได้รับความนิยมอย่างมากเพราะมีโครงสร้างที่เป็นระเบียบชัดเจน ไม่ซับซ้อนและยังสามารถจัดการกับความเสียหายของสายเชื่อมโยง (link) ได้ง่ายด้วย

งานวิจัยที่ผ่านมาได้มีการคิดค้นการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสำหรับโครงข่าย WDM แบบวงแหวนหลายลักษณะด้วยกัน เช่น การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ multi-token inter-arrival time (MTIT) [1] มีลักษณะโครงสร้างโนดแบบ  $FT^M-FR^M$  (M fixed transmitters and M fixed receivers) การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ synchronous round robin with reservations (SRRR) [2] มีลักษณะโครงสร้างโนดแบบ TT-FR (one tunable transmitter and one fixed receiver) และการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ concurrently accessed multi-ring optical WDM network (CROWN) [7] มีลักษณะโครงสร้างโนดแบบ FT-TR (one fixed transmitter and one tunable receiver) เป็นต้น ซึ่งจากการศึกษาพบว่าการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแต่ละแบบมีข้อดีและข้อเสีย

แตกต่างกันคือ การเข้าถึงตัวกลางแบบ MTIT ที่มีโครงสร้างโนดแบบ FT<sup>M</sup>-FR<sup>M</sup> ทำให้โนดสามารถรับและส่งข้อมูลในแต่ละช่องสัญญาณได้พร้อมๆกัน แต่เนื่องจากการทำงานแบบโทเคนทำให้ระยะเวลาใดเวลาหนึ่งที่แต่ละช่องสัญญาณจะมีเพียง 1 โหนดเท่านั้นที่สามารถเข้าใช้ช่องสัญญาณได้จึงทำให้สูญเสียแบนด์วิดท์ส่วนอื่นของวงแหวนไป ส่วนการเข้าถึงตัวกลางแบบ SRRR และ CROWN จะมีการทำงานแบบสล็อตจึงทำให้สามารถใช้ส่วนต่างๆของวงแหวนได้คุ้มค่า แต่เนื่องจากการมีเครื่องส่งและเครื่องรับเพียงชุดเดียวทำให้แต่ละโหนดสามารถส่งได้เพียง 1 ช่องสัญญาณทำให้สูญเสียแบนด์วิดท์ของสล็อตว่างของช่องสัญญาณอื่นไป ดังนั้นในวิทยานิพนธ์นี้จะออกแบบและพัฒนาระบบควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสำหรับโครงข่าย WDM ที่มีโทโปโลยีของโครงข่ายแบบวงแหวนและมีลักษณะโครงสร้างโนดแบบ FT<sup>M</sup>-FR<sup>M</sup> เพื่อให้โนดสามารถรับและส่งข้อมูลในแต่ละช่องสัญญาณได้พร้อมๆกัน และมีการทำงานแบบสล็อตเพื่อให้สามารถใช้ส่วนต่างๆของวงแหวนได้คุ้มค่า โดยกำหนดให้สามารถรองรับการบริการทราฟฟิกได้ 3 ประเภท ได้แก่ ทราฟฟิกข้อมูล ทราฟฟิกเสียง และทราฟฟิกวิดีโอ

## 1.2 วัตถุประสงค์

เพื่อออกแบบและพัฒนาระบบควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง (media access control) ในโครงข่ายวงแหวนทางแสงที่มีการมัลติเพล็กซ์แบบแบ่งความยาวคลื่น (wavelength division multiplexing optical ring networks) ให้สามารถรองรับทราฟฟิก 3 ประเภทได้แก่ ทราฟฟิกเสียง (voice traffic) ทราฟฟิกวิดีโอ (video traffic) และทราฟฟิกข้อมูล (data traffic) ตามความต้องการคุณภาพของการบริการ (quality of service, QoS) ของทราฟฟิกแต่ละประเภทได้อย่างมีประสิทธิภาพ คือ ทราฟฟิกเสียงและทราฟฟิกวิดีโอจะมีค่าความน่าจะเป็นในการดริอปของแพ็กเก็ตไม่เกิน 0.01 และ 0.001 ตามลำดับ ส่วนโดยทราฟฟิกข้อมูลเป็นทราฟฟิกที่สามารถทนต่อเวลาประวิงได้สูงแต่ในการส่งจะต้องไม่เกิดการสูญเสียแพ็กเก็ตเลย โดยระบบที่พิจารณาจะมีการทำงานแบบสล็อตและมีโครงสร้างโนดแบบ FT<sup>M</sup>-FR<sup>M</sup>

## 1.3 ขอบเขตของวิทยานิพนธ์

วิทยานิพนธ์นี้ออกแบบและพัฒนาระบบควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสำหรับโครงข่าย WDM เพื่อให้สามารถรองรับการบริการทราฟฟิกข้อมูล เสียง และวิดีโอ ได้ตามความต้องการคุณภาพในการ

บริการของทราฟฟิกแต่ละประเภท โดยการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่ออกแบบและพัฒนาจะแบ่งออกเป็น 2 กลุ่มคือ การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบมี SAT ควบคุมการทำงาน และการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบไม่มี SAT ควบคุมการทำงาน สำหรับการเข้าถึงตัวกลางแบบมี SAT ควบคุมการทำงานจะศึกษาวิธีการเลือกแพ็กเก็ตสำหรับส่งในสล็อตของช่องสัญญาณที่แตกต่างกัน 10 วิธีด้วยกัน ส่วนการเข้าถึงตัวกลางแบบไม่มี SAT ควบคุมการทำงานจะศึกษาผลของการขยายขนาดของแพ็กเก็ตที่มีต่อความสามารถในการรองรับโหลดของระบบ โดยโครงข่าย WDM ที่พิจารณาจะมีลักษณะทางกายภาพและข้อสมมุติฐานเบื้องต้นดังต่อไปนี้

1. โครงข่าย WDM ที่ศึกษามีโทโปโลยีเป็นแบบวงแหวน คือ โหนดแต่ละโหนดต่อกับโหนดข้างเคียง 2 โหนด
2. ลักษณะโหนดของโครงข่ายมีโครงสร้างแบบ  $FT^M-FR^M$  คือ โหนดแต่ละโหนดประกอบด้วยเครื่องรับและเครื่องส่งเท่ากับจำนวนช่องสัญญาณ ทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตสู่ช่องสัญญาณแต่ละช่องได้อย่างอิสระแก่กัน
3. ทราฟฟิกที่ใช้ในการพิจารณามีด้วยกัน 3 ประเภท คือ ทราฟฟิกประเภทข้อมูล ทราฟฟิกประเภทเสียง และทราฟฟิกประเภทวิดีโอ โดยทราฟฟิกข้อมูลเป็นทราฟฟิกที่สามารถทนต่อเวลาประวิงได้สูงแต่ในการส่งจะต้องไม่เกิดการสูญเสียแพ็กเก็ตเลย ส่วนทราฟฟิกเสียงและทราฟฟิกวิดีโอสามารถทนต่อเวลาประวิงได้จำกัดและจะมีค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ตได้ไม่เกิน 0.01 [8] และ 0.001 [9] ตามลำดับ
4. ลักษณะของทราฟฟิกที่พิจารณาเป็นแบบโหลดสมดุล (balanced load traffic) คือ ทราฟฟิกของระบบกระจายสู่อินเทอร์เน็ตทุกโหนดอย่างเท่าเทียมกัน
5. สำหรับค่าพารามิเตอร์ที่ใช้ในการแสดงถึงสมรรถนะของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางประกอบด้วย 3 ค่าหลัก คือ ค่าวิสัยสามารถ (throughput) ค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอ และค่าเวลาประวิงของ message ข้อมูล โดยพารามิเตอร์ดังกล่าวจะเป็นฟังก์ชันของปริมาณโหลด
6. ในวิทยานิพนธ์นี้กำหนดให้ระยะห่างระหว่างโหนดแต่ละโหนดมีค่าเท่ากันและถือว่าการรับและส่งแพ็กเก็ตเป็นแบบอุดมคติ คือไม่มีความผิดพลาดเกิดขึ้น (error free)

#### 1.4 ขั้นตอนและวิธีการดำเนินงาน

1. ศึกษาการทำงานรวมถึงข้อดีและข้อเสียของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางในโครงข่ายวงแหวนทางแสงที่มีการมัลติเพล็กซ์แบบแบ่งความยาวคลื่นแบบต่างๆ

2. ศึกษาคุณสมบัติและลักษณะของทราฟฟิก 3 ประเภท ได้แก่ ทราฟฟิกเสียง ทราฟฟิกวิดีโอและทราฟฟิกข้อมูล รวมทั้งทำการจำลองทราฟฟิกทั้ง 3 ประเภทเพื่อนำมาใช้สำหรับทดสอบประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบต่างๆ ที่ทำการออกแบบและพัฒนา
3. ออกแบบและพัฒนากการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่เหมาะสมเพื่อให้สามารถรองรับ ทราฟฟิกทั้ง 3 ประเภท ตามความต้องการคุณภาพของการบริการของทราฟฟิกแต่ละประเภทได้อย่างมีประสิทธิภาพ
4. เขียนโปรแกรมเพื่อทดสอบประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่ได้ออกแบบและพัฒนา
5. เปรียบเทียบประสิทธิภาพ (ค่าวิสัยสามารถ ค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ต เสี่ยงและวิดีโอ และค่าเวลาประวิงของ message ข้อมูล) รวมทั้งข้อดีและข้อเสียของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่ได้ออกแบบและพัฒนากับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่มีผู้เสนอไว้แล้ว (MTIT, SRRR และ CROWN)
6. วิเคราะห์และสรุปผลที่ได้จากการทดสอบ
7. เขียนรายงานวิทยานิพนธ์ฉบับสมบูรณ์

### 1.5 ประโยชน์ที่คาดว่าจะได้รับ

1. โปรแกรมที่ได้จากการพัฒนาการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสามารถนำไปใช้ในการศึกษาเกี่ยวกับวิธีการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางในโครงข่ายวงแหวนทางแสงที่มีการมัลติเพลกซ์แบบแบ่งความยาวคลื่นได้
2. แนวคิดที่ใช้ในการออกแบบและพัฒนากการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสามารถใช้เป็นแนวทางในการปรับปรุงและพัฒนากการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางในโครงข่ายวงแหวนทางแสงที่มีการมัลติเพลกซ์แบบแบ่งความยาวคลื่นสำหรับให้บริการทราฟฟิกประเภทเสียง วิดีโอและข้อมูลได้ต่อไป
3. การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่ได้ทำการออกแบบสามารถนำไปใช้เป็นพื้นฐานในการพัฒนาการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางให้รองรับบริการประเภทอื่นๆ นอกเหนือจากทราฟฟิกประเภทเสียง วิดีโอและข้อมูล เช่น ทราฟฟิกเสียงประเภทอื่นๆ เช่น audio หรือ ทราฟฟิกข้อมูลประเภทอื่นๆ เช่น file transfer เป็นต้น

## บทที่ 2

### ความรู้พื้นฐานเกี่ยวกับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง

#### 2.1 กล่าวนำ

การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางมีความสำคัญมากสำหรับการเข้าใช้ตัวกลางของผู้ใช้ที่อยู่บนโครงข่าย นั่นคือ มีหน้าที่หลักในการควบคุมการเข้าใช้ตัวกลางให้ผู้ใช้โครงข่ายสามารถเข้าใช้โครงข่ายได้ตามความต้องการคุณภาพของการบริการ (quality of service , QoS) ตลอดระยะเวลาที่ผ่านมาได้มีผู้นำเสนอการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสำหรับโครงข่ายที่มีโทโปโลยีแบบต่างๆเป็นจำนวนมาก เช่น โทโปโลยีแบบดาว โทโปโลยีแบบวงแหวน โทโปโลยีแบบบัส และโทโปโลยีแบบต้นไม้ โทโปโลยีแบบวงแหวนนับเป็นโทโปโลยีหนึ่งที่กำลังได้รับความนิยมอย่างมากเพราะมีโครงสร้างที่เป็นระเบียบชัดเจน ไม่ซับซ้อนและยังสามารถจัดการกับความเสียหายของลิงค์ (link) ได้ง่ายด้วย

สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางของโทโปโลยีแบบวงแหวนสามารถแบ่งออกเป็น 2 ลักษณะด้วยกัน คือ การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบโทเคนริง (token ring media access control, TRMAC) และการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบสล롯ต (slotted ring media access control, SRMAC) [10] ในวิทยานิพนธ์นี้จะออกแบบและพัฒนากการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสำหรับโครงข่าย WDM โดยใช้การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ SRMAC เป็นหลัก ดังนั้นเนื้อหาในบทนี้จะอธิบายถึงลักษณะการทำงานเบื้องต้นของ TRMAC และ SRMAC หลังจากนั้นกล่าวถึงการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสำหรับโครงข่าย WDM ที่ใช้หลักการ TRMAC และ SRMAC มาใช้ในการออกแบบพร้อมกับยกตัวอย่างการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสำหรับโครงข่าย WDM ที่ได้มีการศึกษาวิจัยมาแล้ว

#### 2.2 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสำหรับโทโปโลยีแบบวงแหวน

สำหรับเนื้อหาในส่วนนี้จะอธิบายลักษณะการทำงานของการทำงานของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ TRMAC และ SRMAC ดังต่อไปนี้

## 2.2.1 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบโทเคน (token ring media access control, TRMAC)

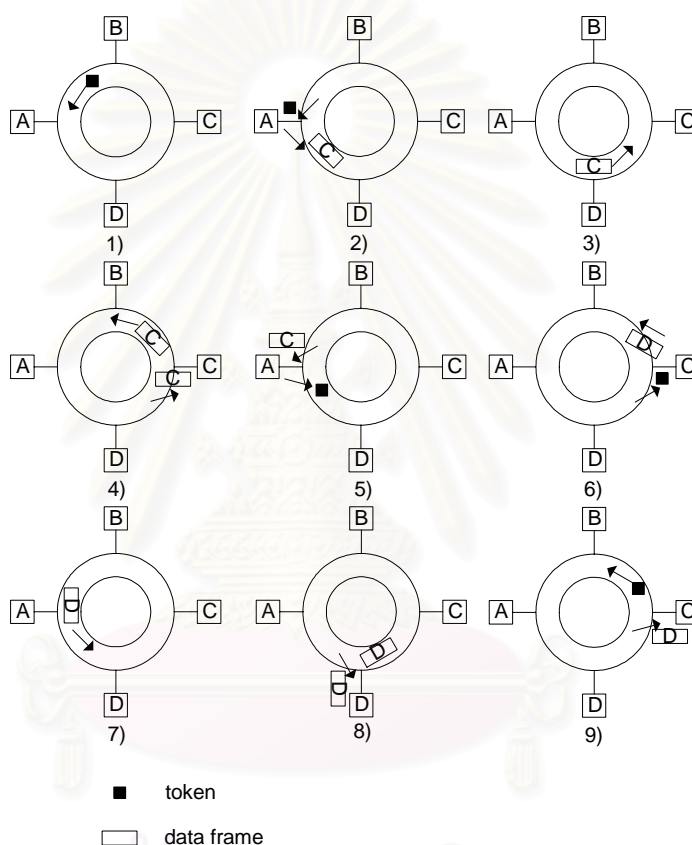
ลักษณะการทำงานของ การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบโทเคนสามารถอธิบายได้ดังนี้ ในโครงข่ายที่เป็นวงแหวนจะมีตัวควบคุมการเข้าถึงตัวกลางเรียกว่า โทเคน (token) โดยโทเคนจะวิ่งวนอยู่ในวงแหวนทำหน้าที่เป็นตัวอนุญาตให้โหนดสามารถส่งข้อมูลได้ โดยโหนดที่ต้องการจะส่งข้อมูลจะต้องคอยสังเกตโทเคนที่อยู่บนวงแหวนเมื่อโทเคนมาถึง โหนดจะครอบครองโทเคนเอาไว้และสามารถส่งข้อมูลได้ เมื่อโหนดที่ครอบครองโทเคนส่งข้อมูลเสร็จจะปล่อยโทเคนกลับเข้าสู่วงแหวนอีกครั้งเพื่อให้โหนดอื่นได้มีโอกาสครอบครองโทเคนและส่งข้อมูลบ้าง โดยการทำงานของ TRMAC สามารถแบ่งได้เป็น 2 ประเภทตามลักษณะการปล่อยโทเคนกลับสู่วงแหวน คือ Non Early Token Release และ Early Token Release [10] ซึ่งลักษณะการทำงานแต่ละแบบสามารถอธิบายได้ดังนี้

### 2.2.1.1 Non Early Token Release

การทำงานของ TRMAC ในลักษณะนี้โหนดที่ครอบครองโทเคนจะปล่อยโทเคนกลับสู่วงแหวนก็ต่อเมื่อ 2 เหตุการณ์ได้เกิดขึ้นเรียบร้อยแล้ว คือ โหนดส่งข้อมูลเสร็จเรียบร้อยแล้วและส่วนหัวของข้อมูลที่ส่งกลับมาถึงโหนดแล้ว นั่นคือ กรณีที่ความยาวของวงแหวนมากกว่าความยาวของข้อมูลที่ส่งไป เมื่อโหนดส่งข้อมูลครบแล้วแต่ส่วนหัวของข้อมูลที่ส่งไปยังไม่วนกลับมาถึงโหนด โหนดจะต้องรอจนกว่าส่วนหัวของข้อมูลจะกลับมาถึงที่โหนดจึงจะสามารถปล่อยโทเคนกลับสู่วงแหวนได้ ส่วนในกรณีที่ความยาวของวงแหวนน้อยกว่าความยาวของข้อมูลที่ส่งไป ส่วนหัวของข้อมูลที่ส่งไปจะกลับมาถึงก่อนที่โหนดจะส่งข้อมูลเสร็จดังนั้นเมื่อโหนดส่งข้อมูลเสร็จโหนดก็สามารถปล่อยโทเคนสู่วงแหวนได้ทันที การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่มีลักษณะการทำงานแบบ Non Early Token Release นี้ได้แก่ IEEE 802.5 medium access control [10] รูปที่ 2.1 แสดงตัวอย่างการทำงานของ การควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง IEEE 802.5 ซึ่งสามารถอธิบายได้ดังนี้ เมื่อโทเคนเดินทางมาถึงโหนด A โหนด A จะจับและครอบครองโทเคนเอาไว้ และส่งข้อมูลโดยข้อมูลที่ส่งมีปลายทางเป็นโหนด C ข้อมูลจะเดินทางรอบวงแหวน เมื่อถึงโหนด C โหนด C จะคัดลอกข้อมูลเก็บไว้ส่วนข้อมูลก็ยังคงเดินทางต่อเพื่อกลับไปสู่โหนด A เมื่อโหนด A ได้รับข้อมูลกลับคืน โหนด A ก็จะปล่อยโทเคนกลับสู่วงแหวน โทเคนที่กลับสู่วงแหวนจะเดินทางต่อและจะถูกโหนด C จับและส่งข้อมูลโดยข้อมูลที่ส่งมีปลายทางเป็นโหนด D ข้อมูลจะเดินทางรอบวงแหวนเมื่อ

ถึงโหนด D โหนด D จะคัดลอกข้อมูลเก็บไว้ส่วนข้อมูลก็ยังคงเดินทางต่อเพื่อกลับไปสูโหนด C เมื่อโหนด C ได้รับข้อมูลกลับคืน โหนด C ก็จะปล่อยโทเคนกลับสู่วงแหวน

สำหรับระยะเวลาที่โหนดสามารถส่งข้อมูลได้ขณะที่กำลังครอบครองโทเคนอยู่นั้นจะกำหนดจากค่า Target token-rotation time (TTRT) และ token-rotation time (TRT) ซึ่งจะมีค่าเท่ากับเวลาที่ผ่านไประหว่างการมาถึงของ 2 โทเคน โดยโหนดจะสามารถส่งข้อมูลได้เท่ากับเวลา  $TTRT - TRT$



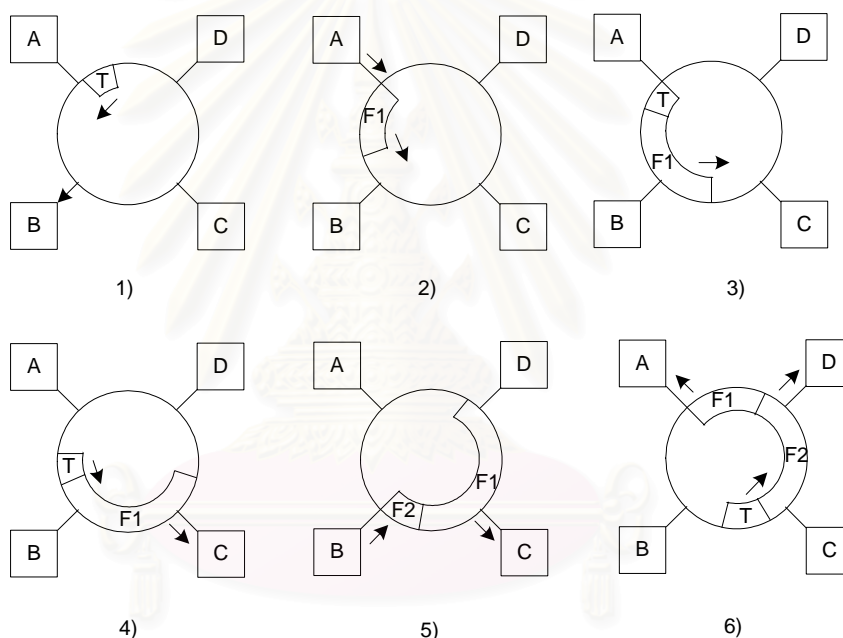
รูปที่ 2.1 ตัวอย่างการทำงานของ IEEE 802.5 medium access control

### 2.2.1.2 Early Token Release

สำหรับการทำงานของ TRMAC ในลักษณะ Early Token Release นี้โหนดที่ครอบครองโทเคนจะสามารถปล่อยโทเคนสู่วงแหวนได้ทันทีที่โหนดส่งข้อมูลเสร็จ การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่มี

ลักษณะการทำงานแบบนี้ได้แก่ fiber distributed data interface (FDDI) [10] รูปที่ 2.2 แสดงการทำงานของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง FDDI ซึ่งสามารถอธิบายได้ดังนี้

- 1) โทเคนกำลังเดินทางในวงแหวนสู่นอต A
- 2) นอต A รับโทเคนและส่งข้อมูล F1 สู่นอต C
- 3) นอต A ปลดปล่อยโทเคนทันทีที่ส่งข้อมูลเสร็จ
- 4) นอต C คัดลอกข้อมูล F2 ที่นอต A ส่งมาให้
- 5) โทเคนที่นอต A ปลดปล่อยออกมาถูกจับโดยนอต B และนอต B ส่งข้อมูล F2 สู่นอต D
- 6) นอต B ปลดปล่อยโทเคนขณะที่นอต D คัดลอกข้อมูล F2 และข้อมูล F1 เดินทางถึงนอต A



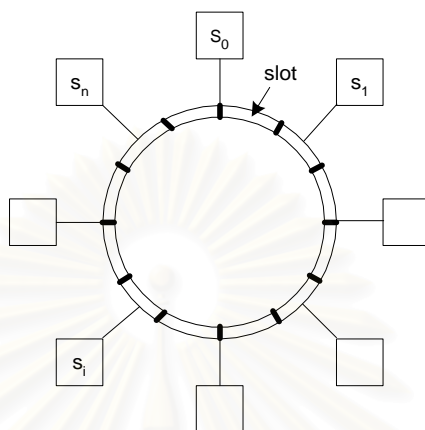
รูปที่ 2.2 ตัวอย่างการทำงานของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง FDDI

2.2.2 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่มีการทำงานแบบสล็อต (slotted ring media access control, SRMAC)

สำหรับการทำงานของ slotted ring media access control นี้วงแหวนจะถูกแบ่งออกเป็น ส่วนย่อยที่มีขนาดเท่าๆกันเรียกว่า สล็อต (slot) ในการส่งข้อมูลสำหรับการทำงานแบบ slotted ring ผู้ใช้จะต้องแบ่งข้อมูลออกเป็น ส่วนย่อยที่มีขนาดเท่าๆกันเรียกว่า แพ็กเกต (packet) ซึ่งขนาดของ



แพ็กเก็ตจะสามารถบรรจุได้พอดีกับขนาดของสลิตที่อยู่บนวงแหวน รูปที่ 2.3 แสดงลักษณะของโครงข่ายที่มีการทำงานแบบ slotted ring

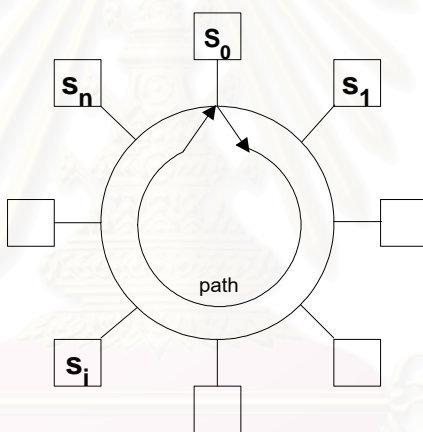


รูปที่ 2.3 ลักษณะของโครงข่ายที่มีการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่มีการทำงานแบบสลิต

ในแต่ละสลิตจะประกอบด้วยส่วนหัวซึ่งใช้ระบุข้อมูลที่จำเป็นในการส่งแพ็กเก็ตและส่วนข้อมูลสำหรับใส่ข้อมูลที่ต้องการส่ง สลิตที่อยู่บนวงแหวนจะมีสถานะที่เป็นไปได้ 2 สถานะคือ สถานะว่าง (empty slot) และสถานะเต็ม (full slot) ในการเข้าใช้ตัวกลางผู้ใช้จะสามารถส่งแพ็กเก็ตในสลิตที่มีสถานะว่างเท่านั้น โดยผู้ใช้จะคอยสังเกตทุกๆเวลาที่ผ่านไป 1 ไทม์สลิต (time slot) เพื่อสังเกตว่าสลิตที่เข้ามาที่ในคิว่าเป็นสถานะสลิตว่างหรือสถานะสลิตเต็ม ถ้าเป็นสถานะสลิตว่างในคิจะสามารถส่งแพ็กเก็ตลงสู่สลิตได้และสลิตนั้นจะเปลี่ยนสถานะเป็นสลิตเต็ม แต่ถ้าสลิตที่เข้ามาคิมีสถานะเป็นสลิตเต็มในคิจะไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตสู่สลิตนั้นได้และจะต้องรอพิจารณาสลิตถัดไป สลิตเต็มที่มีการใส่แพ็กเก็ตจะเดินทางจากต้นทาง (source) ไปรอบๆวงแหวนโดยแต่ละในคิจะตรวจสอบสลิตที่เข้ามาว่ามีปลายทาง (destination) ถึงในคิของตนหรือไม่ ถ้าไม่ใช่ในคิก็จะไม่คัดลอก (copy) สลิตนั้นแต่ถ้าใช่ในคิก็จะคัดลอกสลิตนั้น สลิตซึ่งเดินทางถึงปลายทางและถูกคัดลอก แล้วจะถูกเปลี่ยนกลับให้มีสถานะว่างซึ่งในคิที่ทำหน้าที่เปลี่ยนสถานะจากสลิตเต็มเป็นสลิตว่างสามารถเป็นได้ทั้งในคิต้นทางและในคิปลายทาง ดังนั้นจึงสามารถแบ่งลักษณะการเข้าถึงตัวกลางแบบสลิตตามวิธีการเปลี่ยนสถานะของสลิตได้เป็น 2 แบบด้วยกันคือ Source releases และ Destination releases [11]

### 2.2.2.1 Source releases slotted ring media access control

ลักษณะการทำงานของ Source releases นั้น โหนดต้นทางจะเป็นผู้เปลี่ยนสถานะให้สล็อตกลับมาอยู่ในสถานะว่าง นั่นคือเมื่อโหนดต้นทางส่งแพ็กเก็ตลงสู่สล็อตและเมื่อสล็อตเดินทางถึงโหนดปลายทาง โหนดปลายทางจะคัดลอกแพ็กเก็ตและปล่อยสล็อตนั้นกลับสู่วงแหวนโดยสถานะของสล็อตยังเป็นสถานะเต็มและระหว่างการเดินทางของสล็อตกลับไปสู่โหนดต้นทาง โหนดต่างๆที่เห็นสล็อตดังกล่าวจะไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตลงสู่สล็อตได้เพราะสล็อตยังคงมีสถานะเป็นสล็อตเต็ม เมื่อสล็อตเดินทางมาถึงโหนดต้นทาง โหนดต้นทางจะเปลี่ยนสถานะของสล็อตให้กลับมาสู่สถานะว่าง เพื่อให้สล็อตสามารถถูกใช้ได้ต่อไป รูปที่ 2.4 แสดงเส้นทางของแพ็กเก็ตที่ส่งจากโหนดต้นทางไปยังโหนดปลายทางสำหรับ source releases



รูปที่ 2.4 เส้นทางของแพ็กเก็ตที่ส่งจากโหนดต้นทางไปยังโหนดปลายทางสำหรับ Source releases

สำหรับการทำงานแบบ source releases ยังแบ่งการทำงานออกได้เป็น 2 ลักษณะ ตามจำนวนสล็อตที่มีต้นทางเดียวกันที่ถูกอนุญาตให้อยู่ในวงแหวน [11] คือ

- 1) กำหนดให้มีสล็อตที่มีต้นทางเดียวกันอยู่ในวงแหวนได้ไม่เกิน 1 สล็อต

โหนดที่ได้ส่งแพ็กเก็ตลงสู่สล็อตและสล็อตนั้นยังไม่กลับมา โหนดนั้นจะไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตใหม่ลงสู่สล็อตอื่นๆได้จนกว่าสล็อตแรกจะกลับมา ตัวอย่างการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่มีการทำงานในลักษณะนี้คือ cambridge fast ring (CFR) [11] สำหรับการดำเนินการเข้าถึงตัวกลางแบบ CFR นั้นระบบจะแบ่งสล็อตในวงแหวนเป็น 2 ประเภทคือ normal slot และ control slot ถ้าโหนด

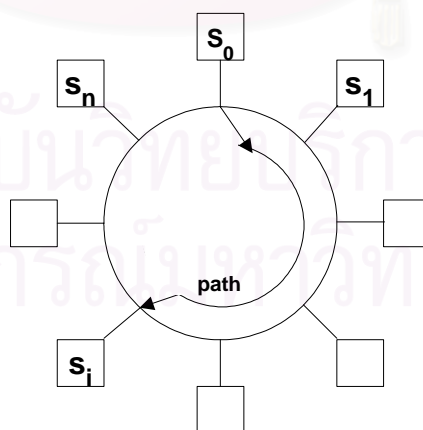
ส่งแพ็กเก็ตโดยใช้ normal slot เมื่อโหนดได้รับสล็อตนั้นคืนมาโหนดจะไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตในสล็อตนั้นได้อีกในทันทีโดยโหนดจะต้องส่งสล็อตนั้นให้โหนดถัดไปการทำงานของสล็อตในลักษณะดังกล่าวเป็นการป้องกันไม่ให้โหนดใดโหนดหนึ่งครอบครองสล็อตเป็นเวลานานๆ ส่วน control slot นั้นเมื่อโหนดต้นทางได้รับสล็อตที่ส่งคืนแล้วโหนดต้นทางสามารถที่จะใช้สล็อตนั้นต่อได้ทันที

2) กำหนดให้มีสล็อตที่มีต้นทางเดียวกันอยู่ในวงแหวนได้มากกว่า 1 สล็อต

โหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตลงสู่วงแหวนได้มากกว่า 1 สล็อตแม้ว่าสล็อตแรกจะยังไม่กลับมาตัวอย่างการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่มีการทำงานในลักษณะนี้คือ การควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง variant of cambridge fast ring (CFRV) [11] ซึ่งก็มีการทำงานในลักษณะเดียวกับ CFR แต่โหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตลงสู่วงแหวนได้มากกว่า 1 สล็อต

#### 2.2.2.2 Destination releases slotted ring media access control

ลักษณะการทำงานของ destination release [11] นั้นเมื่อโหนดต้นทางส่งแพ็กเก็ตและแพ็กเก็ตเดินทางถึงโหนดปลายทางแล้วโหนดปลายทางจะเป็นผู้เปลี่ยนสถานะของสล็อตให้กลับมาสู่สถานะว่าง เมื่อสล็อตดังกล่าวเดินทางออกจากโหนดปลายทางโหนดต่างๆที่อยู่ระหว่างโหนดต้นทางและโหนดปลายทางจะมองเห็นสล็อตเป็นสล็อตว่างและสามารถส่งแพ็กเก็ตลงสู่สล็อตที่มีสถานะว่างดังกล่าวได้ รูปที่ 2.5 แสดงเส้นทางของแพ็กเก็ตที่ส่งจากโหนดต้นทางไปยังโหนดปลายทางสำหรับ destination releases



รูปที่ 2.5 เส้นทางของแพ็กเก็ตที่ส่งจากโหนดต้นทางไปยังโหนดปลายทางสำหรับ Destination releases

สำหรับการทำงานแบบ destination releases กำหนดให้มีสล็อตที่มีต้นทางเดียวกันอยู่ในวงแหวนได้มากกว่า 1 สล็อต ตัวอย่างการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่มีการทำงานในลักษณะนี้คือการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ orwell [11] ซึ่งสามารถอธิบายลักษณะการทำงานได้ดังนี้

การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ orwell จะแบ่งการส่งข้อมูลออกเป็น 2 ประเภทคือ asynchronous และ synchronous โดยจะมีการทำงานเป็นลักษณะวัฏจักร (cycle) แต่ละโนดจะมีตัวนับ (counter) สำหรับนับจำนวนแพ็กเก็ตที่ได้ส่งไปแล้วใน cycle ปัจจุบัน การควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง orwell จะกำหนดค่าแพ็กเก็ตที่สามารถส่งได้ในแต่ละรอบ ( $D_i$ ) และกำหนดว่าสามารถส่งแพ็กเก็ตชนิด asynchronous ได้อย่างน้อย ( $D_{min}$ ) ในแต่ละรอบของ cycle เมื่อเริ่ม cycle โหนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตได้มากที่สุด  $D_i$  แพ็กเก็ต หลังจากนั้นโหนดจะต้องรอ cycle ใหม่ โหนดที่ส่งแพ็กเก็ตครบ  $D_i$  และต้องการเริ่ม cycle ใหม่จะส่งสล็อตพิเศษเรียกว่า trial slot โดย trial slot จะถูกส่งโดยมีปลายทางคือตัวมันเอง และมีคุณสมบัติเป็นสล็อตว่างนั่นคือถ้าระหว่างทางที่ trial slot เดินทางกลับมาที่โหนดตัวเองมีโหนดที่ต้องการส่งแพ็กเก็ตและยังส่งแพ็กเก็ตไม่ครบ  $D_i$  โหนดนั้นจะสามารถใช้สล็อตนี้ได้และเปลี่ยนสถานะของสล็อตเป็นสล็อตเต็มทำให้ trial slot ไม่สามารถกลับมาถึงโหนดที่ส่งมันได้ซึ่งก็แสดงว่ายังไม่สามารถเริ่ม cycle ได้เพราะมีบางโหนดยังส่งแพ็กเก็ตได้น้อยกว่า  $D_i$  โหนดนั้นก็ยังไม่เริ่ม cycle ใหม่ แต่ถ้า trial slot สามารถกลับมาถึงโหนดที่ส่งมันได้แสดงว่า ทุกๆโหนดในโครงข่ายส่งแพ็กเก็ตครบ  $D_i$  แล้ว ดังนั้นสามารถเริ่ม cycle ใหม่ได้ โหนดดังกล่าวจะส่งสล็อตพิเศษเรียกว่า reset slot เดินทางรอบวงแหวนเพื่อให้โหนดในวงแหวนเริ่มส่งแพ็กเก็ตได้ใหม่และเริ่มนับค่าใหม่ต่อไป

### 2.3 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสำหรับโครงข่าย WDM

เนื่องจากการเจริญเติบโตของโครงข่ายอินเทอร์เน็ตจึงทำให้มีความต้องการในการใช้แบนด์วิธเพิ่มมากขึ้น โครงข่ายวงแหวนทางแสงที่มีการมัลติเพลกซ์แบบแบ่งความยาวคลื่น (WDM) เป็นโครงข่ายหนึ่งที่กำลังได้รับความสนใจเป็นอย่างมากเพราะสามารถให้แบนด์วิธที่สูงและสามารถแบ่งแบนด์วิธออกเป็นหลายส่วนโดยแต่ละส่วนจะมีความเร็วในการส่งข้อมูลที่มีค่าต่ำลงใกล้เคียงกับความเร็วในการทำงานทางอิเล็กทรอนิกส์จึงทำให้สามารถใช้แบนด์วิธได้อย่างมีประสิทธิภาพ ปัจจุบันได้มีการพัฒนาการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสำหรับโครงข่ายวงแหวน WDM โดยอาศัยหลักการของโครงข่ายดั้งเดิมเป็นพื้นฐานในการพัฒนา ดังนั้นในหัวข้อนี้จะอธิบายถึงการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสำหรับโครงข่าย WDM แบบวงแหวนที่ได้มีการวิจัยมาแล้ว

ลักษณะของโครงข่าย WDM ที่มีโทโพลยีเป็นแบบวงแหวนแต่ละโหนดในวงแหวนจะติดต่อกับ โหนดข้างเคียง 2 โหนดผ่านทางเส้นใยแสง (optical fiber) ที่มีการมัลติเพล็กซ์แบบแบ่งความยาวคลื่น คือ แบนด์วิดท์ของเส้นใยแสงจะถูกแบ่งออกเป็นหลายส่วน แต่ละส่วนจะให้ความยาวคลื่นที่แตกต่างกัน สำหรับส่งข้อมูลโดยแต่ละความยาวคลื่นคือ 1 ช่องสัญญาณ การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสำหรับ โครงข่าย WDM แบบวงแหวนที่ได้มีการวิจัยมาแล้วมีด้วยกันหลายแบบแบ่งตามลักษณะและจำนวน ของเครื่องรับและเครื่องส่งที่แต่ละโหนดได้ดังนี้

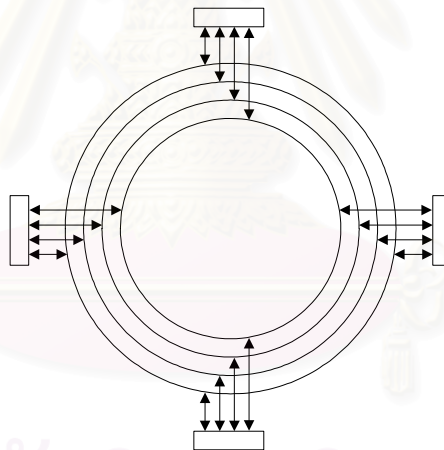
- 1) FT<sup>M</sup>-FR<sup>M</sup> แต่ละโหนดจะประกอบด้วยเครื่องส่งจำนวน M เครื่องโดยเครื่องส่งแต่ละเครื่องจะ ถูกกำหนดตายตัวให้ใช้ส่งข้อมูลในช่องสัญญาณหนึ่งเท่านั้น (M fixed transmitters) และ ประกอบด้วยเครื่องรับจำนวน M เครื่องโดยเครื่องรับแต่ละเครื่องจะถูกกำหนดตายตัวให้ ใ้รับข้อมูลจากช่องสัญญาณหนึ่งเท่านั้น (M fixed receivers) ตัวอย่างของการควบคุม การเข้าถึงตัวกลางที่มีโครงสร้างโหนดแบบ FT<sup>M</sup>-FR<sup>M</sup> คือ การควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง multi-token inter-arrival time (MTIT) [1]
- 2) TT-FR แต่ละโหนดจะประกอบด้วยเครื่องส่งจำนวน 1 เครื่องที่สามารถปรับให้สามารถส่ง ข้อมูลได้ในช่องสัญญาณต่างๆ (one tunable transmitter) และประกอบด้วยเครื่องรับ จำนวน 1 เครื่อง ซึ่งจะถูกกำหนดตายตัวให้รับข้อมูลจากช่องสัญญาณหนึ่งเท่านั้น (one fixed receiver) โดยแต่ละโหนดจะกำหนดให้เครื่องรับสามารถรับข้อมูลได้จาก ช่องสัญญาณที่แตกต่างกัน ตัวอย่างของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่มีโครงสร้างโหนด แบบ TT-FR คือ การควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง synchronous round robin with reservations (SRRR, SR<sup>3</sup>) [2]
- 3) FT-TR แต่ละโหนดจะประกอบด้วยเครื่องส่งจำนวน 1 เครื่องซึ่งจะถูกกำหนดตายตัวให้ใช้ ส่งข้อมูลสู่ช่องสัญญาณหนึ่งเท่านั้น (one fixed receiver) โดยแต่ละโหนดจะกำหนดให้ เครื่องส่งสามารถส่งข้อมูลสู่ช่องสัญญาณที่แตกต่างกัน (one fixed transmitter) และ ประกอบด้วยเครื่องรับจำนวน 1 เครื่อง ที่สามารถปรับให้สามารถรับข้อมูลได้จาก ช่องสัญญาณต่างๆได้ (one tunable receiver) ตัวอย่างของการควบคุมการเข้าถึง ช่องสัญญาณที่มีโครงสร้างโหนดแบบ TT-FR คือ การควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง concurrently accessed multi-ring optical wdm network (CROWN) [7]

โดย M คือ จำนวนเครื่องรับหรือเครื่องส่งซึ่งมีจำนวนเท่ากับจำนวนช่องสัญญาณ เพื่อให้ เห็นภาพการทำงานของ การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางในโครงข่าย WDM แบบวงแหวนต่อไปนี้จะ เป็น การอธิบายการทำงานของ การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางในโครงข่าย WDM แบบวงแหวนที่ได้มีการ

ออกแบบไว้แล้ว ได้แก่ การควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง multi-token inter-arrival time (MTIT) ซึ่งเป็นแบบ  $FT^M-FR^M$  การควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง synchronous round robin with reservations (SRRR,  $SR^3$ ) ซึ่งเป็นแบบ TT-FR และการควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง concurrently accessed multi-ring optical wdm network (CROWN) ซึ่งเป็นแบบ FT-TR

### 2.3.1 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง multi-token inter-arrival time (MTIT)

ลักษณะการทำงานของ การควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง MTIT จะมีลักษณะการทำงานแบบโทเคนริงนั่นคือในโครงข่ายจะประกอบไปด้วยช่องสัญญาณจำนวน  $W$  ช่องสัญญาณ แต่ละช่องสัญญาณจะมีโทเคนจำนวน 1 โทเคนทำหน้าที่วิ่งวนไปรอบๆวงแหวนเพื่ออนุญาตให้โหนดสามารถเข้าใช้วงแหวนได้ โดยโครงสร้างในดของ การควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง MTIT เป็นแบบ  $FT^M-FR^M$  คือสามารถรับและส่งข้อมูลในแต่ละช่องสัญญาณได้อย่างอิสระแก่กันดังรูปที่ 2.6



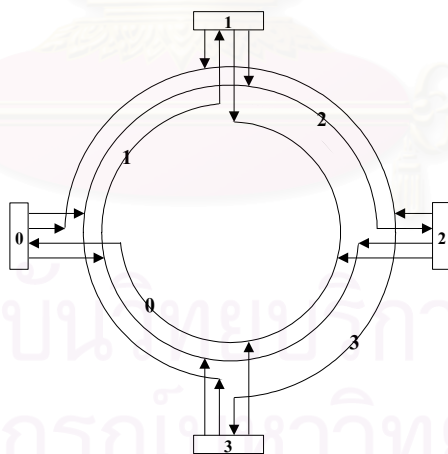
รูปที่ 2.6 โทโปโลยีของโครงข่ายสำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง MTIT กรณี  $M=W=4$

การทำงานของ การควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง MTIT จะมีพารามิเตอร์ที่สำคัญ 2 พารามิเตอร์ คือ target token inter-arrival time (TTIT) ซึ่งเป็นค่าที่การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางกำหนดขึ้นและ token inter-arrival time (TIAT) ซึ่งมีค่าเท่ากับเวลาที่ผ่านไประหว่างการมาถึงของ 2 โทเคนของช่องสัญญาณเดียวกันหรือต่างช่องสัญญาณขึ้นอยู่กับว่าโทเคนใดมาถึงก่อน โหนดที่ต้องการส่งข้อมูลจะต้องคอยสังเกตการมาถึงของโทเคนโดยการตรวจที่ทุกๆช่องสัญญาณเมื่อในตรวจพบการมาถึงของโทเคนของช่องสัญญาณใดช่องสัญญาณหนึ่งได้ โหนดจะรับโทเคนจากช่องสัญญาณที่ตรวจ

พบโทเคนและครอบครองโทเคนเอาไว้ แล้วเริ่มทำการส่งข้อมูลในช่องสัญญาณที่จับเค้นได้โดยโนดจะสามารถส่งข้อมูลได้ในเวลาเท่ากับค่าที่ได้จาก TTIT-TIAT และค่า TIAT จะเริ่มต้นนับเวลาใหม่ทันทีที่โนดเริ่มส่งข้อมูล เมื่อเวลาผ่านไปครบหรือโนดไม่มีข้อมูลจะส่งแล้วโนดจะต้องปล่อยโทเคนกลับลงสู่ช่องสัญญาณที่รับโทเคนมาและคอยพิจารณาโทเคนถัดไปโดยพิจารณาจากทุกๆช่องสัญญาณเช่นเดิม

### 2.3.2 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง synchronous round robin with reservations (SRRR, SR<sup>3</sup>)

ลักษณะการทำงานของ การควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง SRRR จะมีลักษณะการทำงานแบบสล็อต โครงสร้างโนดของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางเป็นแบบ TT-FR การทำงานของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางจะประกอบไปด้วย 3 ส่วนด้วยกัน คือ ส่วนการจัดการในการเข้าถึงช่องสัญญาณ (access strategy) ส่วนกลไกควบคุมความเท่าเทียมกัน (fairness control scheme) ในการเข้าถึงช่องสัญญาณ และส่วนกลไกการจอง (reservation scheme) การเข้าถึงช่องสัญญาณ การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่มีการจัดการในลักษณะดังกล่าวจะมีโทโปโลยีของโครงข่ายทางตรรก (logical network topology) แสดงดังรูปที่ 2.7 ซึ่งเป็นกรณีที่จำนวนโนด (M) เท่ากับจำนวนความยาวคลื่น (W)



รูปที่ 2.7 โทโปโลยีของโครงข่ายทางตรรกสำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ SRRR

กรณี  $M = W$

จากรูปที่ 2.7 ช่องสัญญาณแต่ละช่องจะใช้สำหรับส่งแพ็กเก็ตไปสู่ปลายทางหนึ่งๆเท่านั้นและเมื่อแพ็กเก็ตถึงปลายทางแพ็กเก็ตนั้นจะถูกปลายทางนำออกจากสล็อต ในการทำงานช่องสัญญาณ M ช่องจะทำงานไปพร้อมๆกัน แต่ละช่องสัญญาณจะถูกแบ่งเป็นสล็อตที่ชิงโครนัสกันโดยขนาดของสล็อตจะเท่ากับขนาดของแพ็กเก็ต ถ้าพิจารณาที่โนดใดโนดหนึ่งเมื่อเวลาผ่านไป 1 ไทม์สล็อต (time slot) จะมี M สล็อตมาถึงที่โนดนั้นจาก M ช่องสัญญาณ จากลักษณะดังกล่าวโนดใดๆที่ต้องการจะส่งแพ็กเก็ตสู่ปลายทางเดียวกันจะต้องเข้าใช้สล็อตว่าง (empty slot) ในช่องสัญญาณที่นำไปสู่ปลายทางนั้นเท่านั้นซึ่งจะเห็นว่าแต่ละโนดในวงแหวนจะมีโอกาสในการเข้าถึงสล็อตว่างในช่องสัญญาณเพื่อส่งแพ็กเก็ตไปสู่ปลายทางเดียวกันต่างกัน ถ้ากำหนดให้หมายเลขของโนดเพิ่มขึ้นตามทิศทางการส่งแพ็กเก็ต โหนดที่  $i$ ,  $i = 0, 1, 2, \dots, M-1$  จะมีโอกาสในการเข้าถึงสล็อตว่างเพื่อส่งแพ็กเก็ตไปสู่โนดปลายทาง  $j$  มากสุด เมื่อโนดที่  $i$  คือโนดที่อยู่หลังโนดที่  $j$  หนึ่งโนด (หรือเมื่อ  $j = M-1$  โดย  $i = 0$  และ  $j = |i-1|_M$  โดย  $i \neq 0$ ) เพราะโนดที่  $i$  เป็นโนดแรกที่ได้รับสล็อตว่างจากโนดปลายทาง  $j$  แต่โนดที่  $i$ ,  $i = 0, 1, 2, \dots, M-1$  จะมีโอกาสในการเข้าถึงสล็อตว่างเพื่อส่งแพ็กเก็ตไปสู่โนดปลายทาง  $j$  น้อยสุด เมื่อโนดที่  $i$  คือโนดที่อยู่ก่อนหน้าโนดที่  $j$  หนึ่งโนด (หรือเมื่อ  $j = |i+1|_M$ ) เพราะโนดที่  $i$  เป็นโนดสุดท้ายที่จะมีโอกาสได้รับสล็อตว่างจากโนดปลายทาง  $j$  ตารางที่ 2.1 เป็นตารางแสดงหมายเลขโนดที่มีโอกาสในการเข้าถึงสล็อตว่างต่างๆกันสำหรับกรณีที่มีจำนวนโนด ( $M$ ) เท่ากับ 4 และจำนวนช่องสัญญาณ ( $W$ ) เท่ากับ 4 (พิจารณาควบคู่กับรูปที่ 2.7)

ตารางที่ 2.1 ตารางแสดงหมายเลขโนดที่มีโอกาสในการเข้าถึงสล็อตว่างต่างๆกันสำหรับกรณี

$$M = W = 4$$

โอกาสในการเข้าใช้สล็อต ช่องสัญญาณ ( $j$ )	อันดับ 1	อันดับ 2	อันดับ 3
0	$i = 1 (j =  i-1 _M)$	$i = 2$	$i = 3 (j =  i+1 _M)$
1	$i = 2 (j =  i-1 _M)$	$i = 3$	$i = 0 (j =  i+1 _M)$
2	$i = 3 (j =  i-1 _M)$	$i = 0$	$i = 1 (j =  i+1 _M)$
3	$i = 0 (j = M-1)$	$i = 1$	$i = 2 (j =  i+1 _M)$

ถ้าให้แต่ละโนดส่งแพ็กเก็ตสุ่มวงแหวนโดยไม่มีการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางอาจจะทำให้โนดที่  $i$  ซึ่งจะส่งแพ็กเก็ตไปสู่โนดปลายทาง  $|i+1|_M$  (คือโนดที่อยู่หลังโนดที่  $i$  หนึ่งโนด) ไม่มีโอกาสได้รับสล็อตว่างเลยเพราะโนดก่อนหน้า  $M-2$  โหนดได้เข้าใช้สล็อตว่างหมดแล้ว ดังนั้นส่วนการจัดการในการ



เข้าถึงช่องสัญญาณจะทำหน้าที่ในการจัดตารางการเข้าถึงช่องสัญญาณแต่ละช่องให้กับแต่ละโหนดเพื่อลดปัญหาดังกล่าวการทำงานในส่วนนี้สามารถอธิบายได้ดังนี้

### 2.3.2.1 ส่วนการจัดการในการเข้าถึงช่องสัญญาณ

ส่วนการจัดการในการเข้าถึงช่องสัญญาณนี้เรียกว่า synchronous round robin (SRR) ที่แต่ละโหนดจะประกอบด้วยคิวจำนวน  $M-1$  คิว สำหรับเก็บแพ็กเก็ตที่จะส่งไปยัง  $M-1$  ปลายทางที่ต่างกัน ในกรณีที่มีการจัดลำดับความสำคัญ (priority) สำหรับทราฟฟิกแต่ละประเภท โหนดจะเก็บแพ็กเก็ตแยกตามปลายทางและที่แต่ละปลายทางก็จะเก็บแพ็กเก็ตแยกตามประเภทของทราฟฟิกด้วย ขณะที่สล็อต  $s$  มาถึงโหนด  $i$  แพ็กเก็ตในคิวที่มีปลายทางเท่ากับ  $|i+k+1|_M$  โดย  $k = |s|_{M-1}$  และมีลำดับความสำคัญสูงสุดจะถูกเลือกสำหรับส่งไปยังปลายทาง  $|i+k+1|_M$  โดยใช้ช่องสัญญาณ  $|i+k+1|_M$  ตารางที่ 2.2 แสดงตารางตัวอย่างการเลือกแพ็กเก็ตของแต่ละโหนดสำหรับสล็อตที่ 0 ถึงสล็อตที่ 2 ส่วนตารางที่ 2.3 แสดงโหนดที่เข้าใช้สล็อตที่ 0 ถึงสล็อตที่ 2 ของแต่ละช่องสัญญาณ (กรณี  $M = W = 4$ )

ถ้าไม่มีแพ็กเก็ตในคิวดังกล่าวโหนดจะเลือกแพ็กเก็ตจากคิวอื่นโดยใช้ค่า SRR เทรชโฮลด์ (SRR threshold) ในการตัดสินใจโดยโหนดจะเลือกแพ็กเก็ตจากกรณีใดกรณีหนึ่งจาก 2 กรณี ดังนี้

กรณีที่ 1 ถ้าคิวที่มีลำดับความสำคัญสูงสุด (สมมุติมีค่าเท่ากับ  $p$  โดย  $p$  มีค่าลำดับความสำคัญสูงกว่า  $p+1$ ) ที่มีปลายทางไม่เท่ากับ  $|i+k+1|_M$  มีความยาวมากกว่าค่า SRR เทรชโฮลด์ โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตจากคิวที่มีลำดับความสำคัญสูงสุด  $p$  ที่มีปลายทางไม่เท่ากับ  $|i+k+1|_M$  ที่มีความยาวมากที่สุด แต่ถ้าจำนวนคิวที่ยาวที่สุดมีมากกว่า 1 คิว โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตจากคิวซึ่งมีปลายทางใกล้กับโหนดต้นทาง (source node) มากที่สุด

กรณีที่ 2 ถ้าคิวที่มีลำดับความสำคัญสูงสุด  $p$  ที่มีปลายทางไม่เท่ากับ  $|i+k+1|_M$  ทุกคิวมีความยาวน้อยกว่าค่า SRR เทรชโฮลด์ โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตจากคิวที่มีปลายทางเท่ากับ  $|i+k+1|_M$  ที่มีลำดับความสำคัญลดลงมา  $p+1$

ตารางที่ 2.2 ตารางแสดงการเลือกแพ็กเก็ตของแต่ละโนดสำหรับสลิตที่ 0 ถึงสลิตที่ 2 กรณี

$$M = W = 4$$

หมายเลขสลิต (s)	โนดต้นทาง (i)	$k =  s _{M-1}$	$ i+k+1 _M$	ปลายทางของ แพ็กเก็ต ที่โนด i เลือก สำหรับ ส่งในสลิต s	ช่องสัญญาณที่โนด i ใช้ส่งแพ็กเก็ต สำหรับ สลิต s
0	0	0	1	1	1
	1	0	2	2	2
	2	0	3	3	3
	3	0	0	0	0
1	0	1	2	2	2
	1	1	3	3	3
	2	1	0	0	0
	3	1	1	1	1
2	0	2	3	3	3
	1	2	0	0	0
	2	2	1	1	1
	3	2	2	2	2

สถาบันวิทยบริการ  
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย

ตารางที่ 2.3 ตารางแสดงโนดที่เข้าใช้สล็อตที่ 0 ถึงสล็อตที่ 2 ของแต่ละช่องสัญญาณกรณี

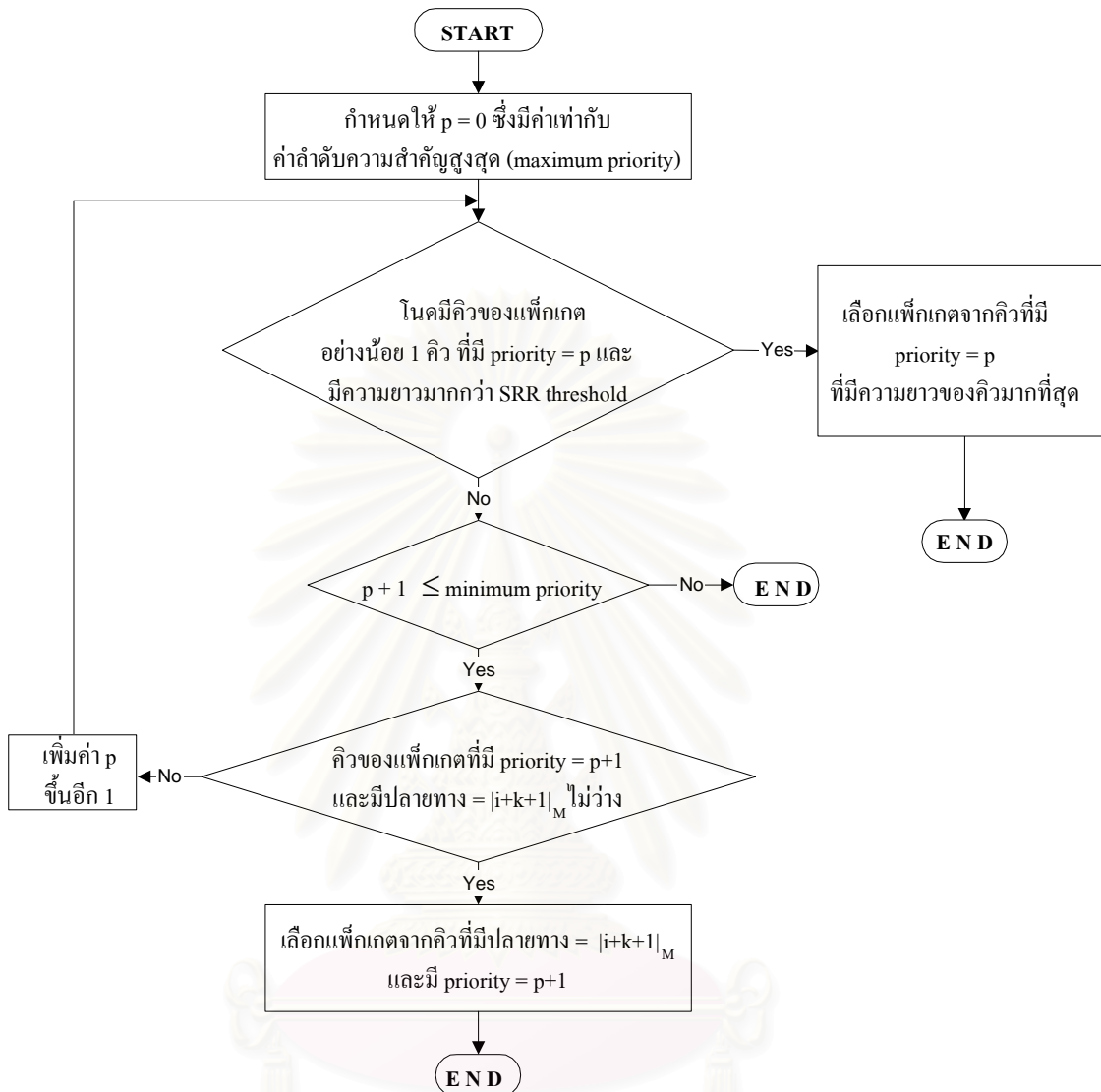
$$M = W = 4$$

ช่องสัญญาณ \ สล็อต	0	1	2
0	3	2	1
1	0	3	2
2	1	0	3
3	2	1	0

ถ้าเลือกกรณีที่ 2 แต่คิวของแพ็กเก็ตเกิดจากกรณีที่ 2 วางโนดจะพิจารณาโดยใช้การตัดสินใจดังกล่าวอีกครั้งแต่พิจารณาคิวที่มีลำดับความสำคัญรองลงมา (คือ พิจารณาระหว่างแพ็กเก็ตเกิดจากคิวที่มีลำดับความสำคัญ  $p+1$  ที่มีปลายทางไม่เท่ากับ  $|i+k+1|_M$  ที่มีความยาวมากที่สุดกับแพ็กเก็ตเกิดจากคิวที่มีปลายทางเท่ากับ  $|i+k+1|_M$  ที่มีลำดับความสำคัญ  $p+2$ ) จนกว่าจะเลือกแพ็กเก็ตได้ รูปที่ 2.8 เป็นแผนภาพ (flow chart) การเลือกแพ็กเก็ตโดยใช้ SRR เทรชโพลด์ในการตัดสินใจที่แต่ละโนด

แต่ถ้าพิจารณาจนครบทุกค่าลำดับความสำคัญแล้วแต่ยังไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตได้ (คือ เกิดกรณีที่คิวที่มีปลายทางเท่ากับ  $|i+k+1|_M$  ทุกคิวว่างและคิวที่มีปลายทางไม่เท่ากับ  $|i+k+1|_M$  มีความยาวน้อยกว่า SRR เทรชโพลด์ทุกคิว) โหนดจะทำการพิจารณาใหม่โดยโนดจะเลือกแพ็กเก็ตจากคิวที่มีลำดับความสำคัญสูงสุดที่มีปลายทางไม่เท่ากับ  $|i+k+1|_M$  และมีความยาวมากที่สุด แต่ถ้าจำนวนคิวที่ยาวที่สุดมีมากกว่า 1 คิว โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตจากคิวซึ่งมีปลายทางใกล้กับโนดต้นทาง (source node) มากที่สุดถ้าคิวของแพ็กเก็ตที่มีลำดับความสำคัญสูงสุดทุกคิวว่าง โหนดจะพิจารณาคิวของแพ็กเก็ตที่มีลำดับความสำคัญรองลงมาเรื่อยๆจนกว่าจะเลือกแพ็กเก็ตได้ดังแผนภาพที่แสดงในรูปที่ 2.9

ถ้าโนดไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตที่เลือกในสล็อต  $s$  ได้ โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตใหม่ตามขบวนการที่กล่าวมาเพื่อส่งในสล็อต  $s + 1$  โดยช่วงเวลาระหว่าง 2 สล็อตที่ค่า  $|i+k+1|_M$  มีค่าเท่ากันเรียกว่า SRR เฟรม (SRR frame)



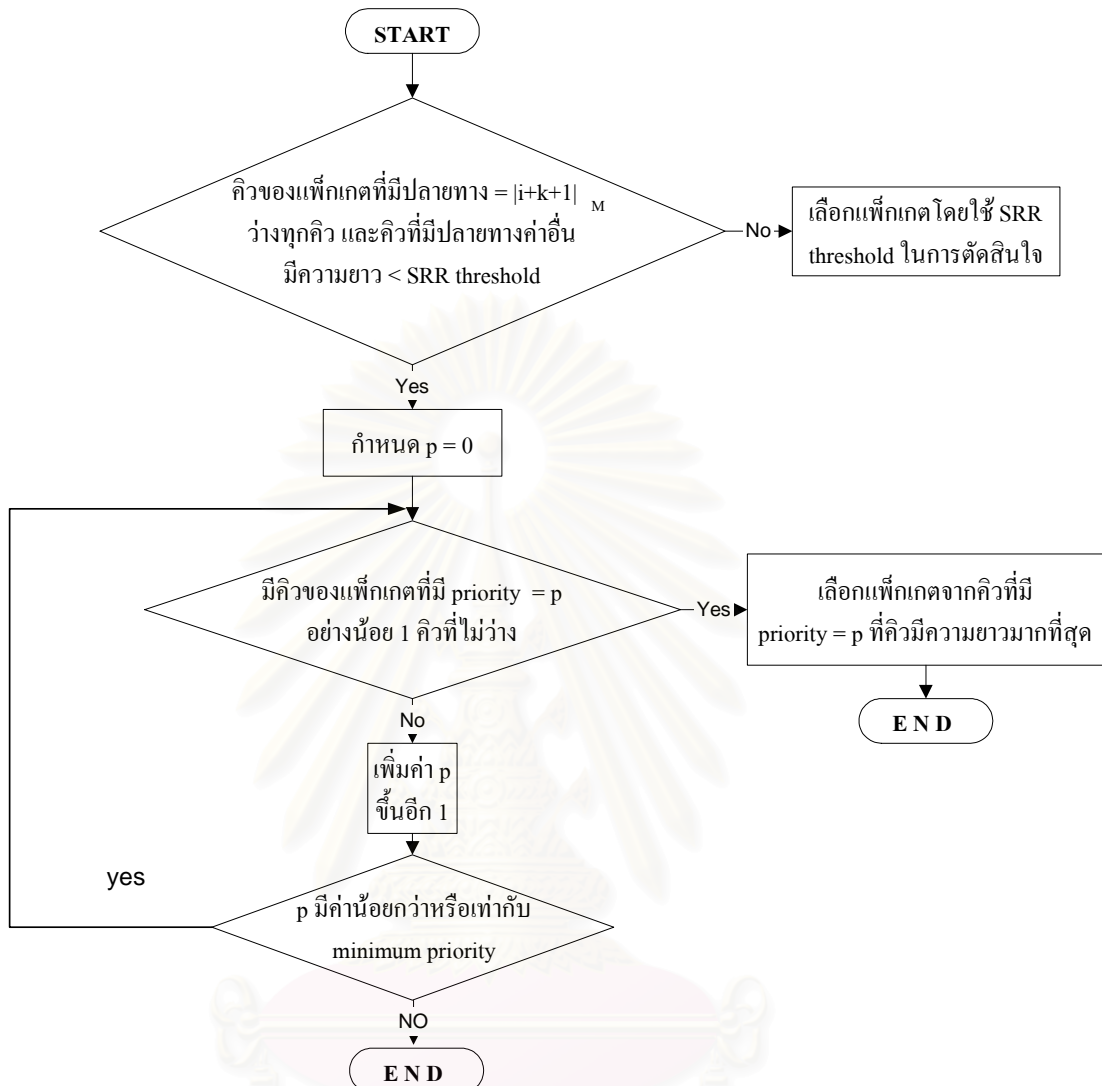
โดย กำหนดให้  $p$  แทน ค่า priority ของแพ็กเกตที่กำลังพิจารณา และ แพ็กเกตมี 3 ลำดับความสำคัญ

แพ็กเกตที่มีลำดับความสำคัญสูงสุดจะมี priority = 0 (maximum priority)

แพ็กเกตที่มีลำดับความสำคัญเป็นที่ 2 จะมี priority = 1

แพ็กเกตที่มีลำดับความสำคัญต่ำสุดจะมี priority = 2 (minimum priority)

**รูปที่ 2.8** แผนภาพ (flow chart) การเลือกแพ็กเกตโดยใช้ SRR เทรซโฮลด์ในการตัดสินใจในแต่ละโนด



รูปที่ 2.9 แผนภาพการเลือกแพ็กเก็ตกรณีที่ไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตได้โดยใช้ SRR เทรซโพลต์ในการตัดสินใจ

### 2.3.2.2 ส่วนกลไกควบคุมความเท่าเทียมกันในการเข้าถึงช่องสัญญาณ

ส่วนกลไกควบคุมความเท่าเทียมกันในการเข้าถึงช่องสัญญาณนี้เรียกว่า Multi-Meta Ring (MRR) การทำงานในส่วนนี้จะใช้ข้อมูลพิเศษทำหน้าที่ควบคุมจำนวนการส่งแพ็กเก็ตของแต่ละโนดที่จะส่งไปในแต่ละช่องสัญญาณ ข้อมูลพิเศษดังกล่าวจะถูกเรียกว่า SAT (ย่อมาจาก satisfied) ซึ่งจะมีการแยก SAT สำหรับแต่ละปลายทางและแต่ละลำดับความสำคัญ ( $SAT_d^p$  หมายถึง SAT สำหรับปลายทาง  $d$  และมีลำดับความสำคัญ  $p$ ) โดย  $SAT_d^p$  จะถูกส่งไปรอบๆวงแหวนโดยจะมีการกำหนดว่า

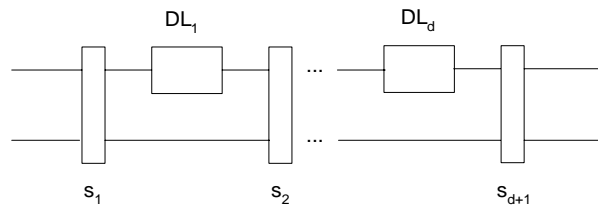
ในระหว่างการมาถึงของ 2  $SAT_d^p$  โหนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตที่มีลำดับความสำคัญ  $p$  และมีปลายทาง  $d$  ได้มากที่สุดเท่ากับจำนวน  $Q_d^p$  แพ็กเก็ต ( $Q$  ย่อมาจาก quota) ดังนั้นถ้าโหนดส่งครบ  $Q_d^p$  แพ็กเก็ตก่อนที่  $SAT_d^p$  จะวนกลับมาที่โหนดนั้นอีกครั้ง โหนดนั้นจะไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตได้อีก โดยปกติเมื่อ  $SAT_d^p$  มาถึงโหนดซึ่งส่งแพ็กเก็ตตามจำนวนที่กำหนดแล้วโหนดนั้นจะส่ง  $SAT_d^p$  ทันที แต่ถ้าโหนดยังส่งแพ็กเก็ตไม่ครบตามจำนวนที่กำหนดและโหนดนั้นยังมีแพ็กเก็ตในคิว  $SAT_d^p$  จะถูกประวิงไว้ที่โหนดนั้นก่อน จนกว่าโหนดจะส่งแพ็กเก็ตครบตามจำนวนที่กำหนดหรือจนกว่าคิวจะไม่มีแพ็กเก็ตเหลืออยู่  $SAT_d^p$  จะถูกส่งโดยใช้ 1 สล็อต เช่นเดียวกับแพ็กเก็ตแต่  $SAT_d^p$  จะมีลำดับความสำคัญสูงสุดเมื่อเทียบกับแพ็กเก็ต

### 2.3.2.3 ส่วนกลไกการจองการเข้าถึงช่องสัญญาณ

ในการจองช่องสัญญาณจะมีการกำหนดเฟรมการจอง (reservation frame) โดย 1 เฟรมการจองเท่ากับ  $F$  SRR เฟรม โหนดสามารถจองสล็อตได้มากที่สุด  $F$  สล็อตต่อช่องสัญญาณต่อเฟรมการจอง โดยสล็อตที่สามารถจองได้จะต้องเป็นสล็อตที่ตรงกับสล็อตที่คำนวณได้จากวิธี SRR โดยสล็อตที่ถูกจองถ้าเป็นสล็อตที่มีแพ็กเก็ตบรรจุอยู่เมื่อถึงปลายทางและถูกนำข้อมูลออกจากสล็อตและสล็อตที่ถูกจองจะไม่สามารถถูกใช้โดยโหนดอื่นๆที่อยู่ก่อนหน้าโหนดที่จองได้ แต่ถ้าสล็อตที่ถูกจองไม่ถูกใช้โดยโหนดที่จอง โหนดอื่นๆที่อยู่หลังโหนดที่จองสามารถเข้าใช้สล็อตนั้นได้

### 2.3.3 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง concurrently accessed multi-ring optical wdm network (CROWN)

การควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง CROWN มีลักษณะการทำงานเป็นแบบสล็อตและโหนดมีโครงสร้างแบบ FT-TR นอกจากนี้ที่แต่ละโหนดยังมี switched delay lines (SDL) แบบ  $d$  สภาวะ ทำหน้าที่ถ่วงเวลาแพ็กเก็ตไว้ที่โหนดเป็นเวลา  $d$  ไทม์สล็อต เพื่อให้เครื่องส่งสามารถเลือกไทม์สล็อตที่เหมาะสมในการส่งหรือเพื่อให้เครื่องรับสามารถเลือกรับแพ็กเก็ตจากสล็อตได้ SDL จะประกอบด้วย photonic switch (S) ขนาด  $2 \times 2$  จำนวน  $d+1$  สวิตช์ และ fiber delay lines (DL) จำนวน  $d$  ตัว รูปที่ 2.10 แสดงส่วนประกอบของ switched delay lines (SDL) แบบ  $d$  สภาวะ

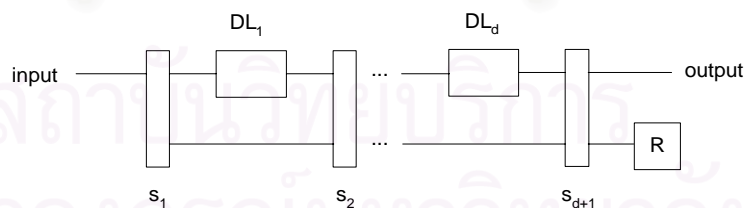


รูปที่ 2.10 ส่วนประกอบของ switched delay lines (SDL) แบบ d สภาวะ

SDL จะทำหน้าที่ถ่วงเวลาแพ็กเกตในสล็อตของช่องสัญญาณต่างๆที่เข้ามาที่โหนด เพื่อให้เครื่องส่งสามารถเลือกส่งแพ็กเกตในไทม์สล็อตที่ยังไม่มีแพ็กเกตที่มีปลายทางเดียวกันกับแพ็กเกตที่จะส่งและเพื่อให้เครื่องรับสามารถรับแพ็กเกตที่มีปลายทางเดียวกันและอยู่ในไทม์สล็อตเดียวกันแต่อยู่กันคนละความถี่ได้ สำหรับ DL 1 ตัวสามารถถ่วงเวลาแพ็กเกตได้  $W$  แพ็กเกตโดยแต่ละแพ็กเกตมาจากแต่ละช่องสัญญาณในแต่ละไทม์สล็อต สำหรับการเข้าใช้สล็อตในแต่ละช่องสัญญาณของผู้ใช้สามารถแบ่งได้ 2 วิธี ดังนี้

### 2.3.3.1 การเข้าใช้ช่องสัญญาณแบบ SDL-Receiver Strategies

การทำงานในลักษณะนี้เครื่องส่งสามารถส่งแพ็กเกตในสล็อตของช่องสัญญาณที่กำหนดไว้ในแต่ละโหนดได้ถ้าสล็อตนั้นมีสภาวะว่าง โดยไม่ต้องสนใจว่าในไทม์สล็อตนั้นจะมีแพ็กเกตที่มีปลายทางเหมือนกับแพ็กเกตที่ต้องการจะส่งอยู่ในช่องสัญญาณอื่นหรือเปล่า แต่จะมีการพิจารณาการรับแพ็กเกตที่เครื่องรับแทน รูปที่ 2.11 แสดงโครงสร้างโหนดที่มีการทำงานแบบ SDL-Receiver Strategies



รูปที่ 2.11 โครงสร้างโหนดที่มีการทำงานแบบ SDL-Receiver Strategies

แพ็กเกตที่เข้ามาที่ทางเข้า (input) ถ้ามีปลายทางตรงกับโหนดนี้ แพ็กเกตจะถูกส่งไปสู่เครื่องรับผ่านทาง photonic switch แต่ถ้ามีปลายทางไม่ตรงกับโหนดก็จะถูกส่งเข้าสู่ DL โดยการเลือกแพ็กเกตเข้าสู่เครื่องรับมีวิธีการพิจารณาได้ 2 วิธี คือ

### 1) เลือกแพ็กเก็ตแบบ FIFO (first in first out)

วิธีการเลือกแพ็กเก็ตแบบ FIFO มีหลักการดังนี้ คือ ถ้ามีแพ็กเก็ตที่มีปลายทางตรงกับโนดนี้ถูกเก็บอยู่ใน DL มากกว่า 1 ตัว โหนดจะเลือกรับแพ็กเก็ตจาก DL ที่อยู่ใกล้เครื่องรับมากที่สุดก่อน

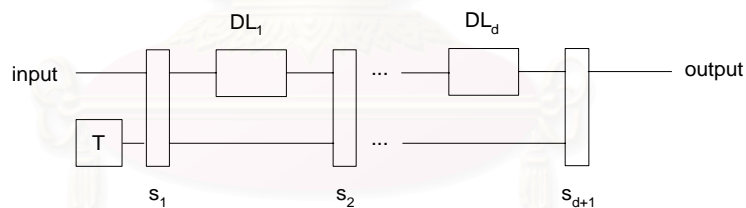
### 2) เลือกแพ็กเก็ตแบบ LIFO (last in first out)

วิธีการเลือกแพ็กเก็ตแบบ LIFO มีหลักการดังนี้ คือ ถ้ามีแพ็กเก็ตที่มีปลายทางตรงกับโนดนี้ถูกเก็บอยู่ใน DL มากกว่า 1 ตัว โหนดจะเลือกรับแพ็กเก็ตจาก DL ที่อยู่ใกล้ทางเข้ามากที่สุดก่อน

ในแต่ละวิธีถ้ามีแพ็กเก็ตที่มีปลายทางตรงกับโนดอยู่ใน DL เดียวกันมากกว่า 1 แพ็กเก็ตเครื่องรับจะรับมาเพียง 1 แพ็กเก็ตซึ่งจะเลือกโดยการสุ่ม

## 2.3.3.2 การเข้าใช้ช่องสัญญาณแบบ SDL-Transmitter Strategies

วิธีการเข้าใช้ช่องสัญญาณแบบ SDL-Transmitter Strategies มีหลักการว่าโนดจะส่งแพ็กเก็ตในสล็อตของไทม์สล็อตนั้นได้ถ้าในไทม์สล็อตนั้นไม่มีแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเดียวกันอยู่เลย เพื่อให้ในแต่ละสล็อตของไทม์สล็อตหนึ่งๆไม่มีแพ็กเก็ตที่มีปลายทางที่ซ้ำกัน ซึ่งจะทำให้เครื่องรับสามารถทำงานได้ง่าย รูปที่ 2.12 โครงสร้างโนดที่มีการทำงานแบบ SDL-Transmitter Strategies



รูปที่ 2.12 โครงสร้างโนดที่มีการทำงานแบบ SDL-Transmitter Strategies

โดยวิธีการเลือกว่าจะส่งในไทม์สล็อตใดมีได้ 2 วิธีเช่นเดียวกับ SDL-Receiver คือ

### 1) การส่งแพ็กเก็ตโดยพิจารณาแบบ FIFO

โนดจะเลือกการส่งแพ็กเก็ตสู่สล็อตโดยพิจารณาจากสล็อตใน DL ที่อยู่ใกล้ทางออก (output) มากที่สุดก่อน

### 2) การส่งแพ็กเก็ตโดยพิจารณาแบบ FILO

โนดจะเลือกการส่งแพ็กเก็ตสู่สล็อตโดยพิจารณาจากสล็อตใน DL ที่อยู่ใกล้ทางเข้า (input) มากที่สุดก่อน



## 2.4 ข้อดีและข้อเสียของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางในโครงข่าย WDM ที่เคยถูกนำเสนอมา

การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสำหรับโครงข่าย WDM ทั้ง 3 แบบที่ได้กล่าวไว้ในหัวข้อ 2.3 มีความแตกต่างกัน 2 ลักษณะใหญ่ๆด้วยกัน คือ มีลักษณะโครงสร้างของโหนดที่แตกต่างกันและมีลักษณะการเข้าใช้ช่องสัญญาณที่แตกต่างกัน เนื่องจากลักษณะที่ต่างกันนี้ทำให้การเข้าถึงตัวกลางแต่ละแบบมีข้อดีและข้อเสียที่ต่างกัน ในหัวข้อนี้จะชี้ให้เห็นถึงข้อดีและข้อเสียของการเข้าถึงตัวกลางแต่ละแบบโดยแบ่งการพิจารณาออกเป็น 2 ส่วน คือ ข้อดีและข้อเสียที่เกิดจากลักษณะโครงสร้างของโหนดที่ต่างกัน และข้อดีและข้อเสียที่เกิดจากการเข้าใช้ช่องสัญญาณที่ต่างกัน

### 2.4.1 ข้อดีและข้อเสียของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่เกิดจากลักษณะโครงสร้างของโหนดที่ต่างกัน

การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสำหรับโครงข่าย WDM ทั้ง 3 แบบที่ได้กล่าวไว้ในหัวข้อ 2.3 มีลักษณะโครงสร้างโหนดที่ต่างกันซึ่งโครงสร้างที่ต่างกันนี้จะทำให้การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางมีข้อดีและข้อเสียที่ต่างกัันดังนี้

- 1) การควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง MTIT ซึ่งมีการทำงานเป็นแบบโทเคนริงที่มีลักษณะโครงสร้างของโหนดเป็นแบบ  $FT^M-FR^M$  นั่นคือ ที่แต่ละโหนดจะประกอบด้วยเครื่องส่งและเครื่องรับเท่ากับจำนวนช่องสัญญาณ (M) โดยเครื่องส่งและเครื่องรับแต่ละตัวจะทำหน้าที่ส่งและรับข้อมูลจากแต่ละช่องสัญญาณอย่างเป็นอิสระต่อกันจึงทำให้โหนดสามารถรับและส่งข้อมูลในแต่ละช่องสัญญาณได้พร้อมๆกัน แต่โครงสร้างโหนดลักษณะนี้มีข้อเสียคือโหนดจะต้องใช้ทรัพยากรจำนวนมากคือต้องมีเครื่องส่งและเครื่องรับสำหรับทุกช่องสัญญาณซึ่งจะทำให้โครงข่ายที่มีลักษณะโหนดแบบนี้ต้องใช้ต้นทุนสูงในการสร้างโครงข่าย นอกจากนี้ระบบยังต้องมีการทำงานที่ซับซ้อนกว่าเพราะต้องควบคุมการทำงานของเครื่องส่งและเครื่องรับพร้อมกันในทุกๆช่องสัญญาณ
- 2) การเข้าถึงตัวกลาง SRRR ซึ่งมีการทำงานเป็นแบบสลิตต มีลักษณะโครงสร้างของโหนดเป็นแบบ TT-FR คือที่แต่ละโหนดจะประกอบด้วยเครื่องส่ง 1 เครื่องที่สามารถรับช่องสัญญาณในการส่งได้ และมีเครื่องรับ 1 เครื่องที่ถูกกำหนดให้สามารถรับได้จากช่องสัญญาณหนึ่งเท่านั้น ดังนั้น ณ เวลาหนึ่งเมื่อสลิตต M สลิตตจาก M ช่องสัญญาณเข้ามาที่โหนด โหนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตลงในสลิตตของช่องสัญญาณได้เพียง 1

ช่องสัญญาณเท่านั้นแม้จะมีสลิตในช่องสัญญาณอื่นๆจะวางอยู่ก็ตาม เพราะโนดมีเครื่องส่งเพียง 1 เครื่อง และโนดก็สามารถรับแพ็กเก็ตได้จากช่องสัญญาณที่ถูกกำหนดไว้ได้เพียงช่องเดียวเช่นกัน ข้อดีของโครงสร้างโนดลักษณะนี้คือประหยัดต้นทุนในการสร้างโครงข่ายและการทำงานยังมีความซับซ้อนน้อยกว่าโครงข่ายแบบ FT<sup>M</sup>-FR<sup>M</sup> ด้วยเพราะมีเพียงเครื่องส่งและเครื่องรับอย่างละ 1 เครื่อง แต่ข้อเสียของโครงสร้างโนดแบบนี้คือเกิดการสูญเสีย แบบควิตท์โดยไม่ได้ใช้ประโยชน์ นอกจากนี้เครื่องส่งซึ่งต้องคอยปรับช่องสัญญาณในการส่งในแต่ละสลิตก็ต้องมีความสามารถในการทำงานได้รวดเร็วและแม่นยำด้วยเพื่อให้สามารถส่งแพ็กเก็ตได้ทันในแต่ละสลิตที่เข้ามา

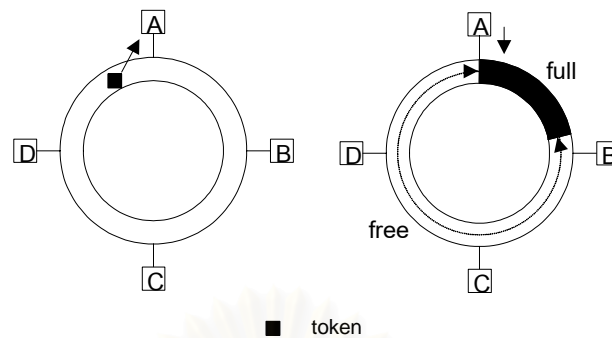
- 3) การเข้าถึงตัวกลาง CROWN ซึ่งมีลักษณะการทำงานเป็นแบบสลิตที่มีโครงสร้างโนดแบบ FT - TR คือที่แต่ละโนดจะประกอบด้วยเครื่องส่ง 1 เครื่องที่ถูกกำหนดช่องสัญญาณในการส่งสำหรับแต่ละโนดแตกต่างกัน และมีเครื่องรับ 1 เครื่องที่สามารถปรับช่องสัญญาณในการรับได้และมี SDL แบบ d สภาวะ 1 ชุดสำหรับเลือกโทมส์สลิตในการส่งและรับ ถึงแม้โครงสร้างโนดแบบนี้จะมี SDL คอยถ่วงเวลาของสลิตแต่ SDL ก็ช่วยถ่วงเวลาสลิตให้สามารถเลือกสลิตของช่องสัญญาณที่จะส่งเท่านั้น ดังนั้น ณ เวลาหนึ่งโนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตในสลิตของช่องสัญญาณได้ 1 ช่องสัญญาณ และสามารถรับแพ็กเก็ตได้จากช่องสัญญาณได้เพียง 1 ช่องสัญญาณเท่านั้นเพราะโนดมีเครื่องรับและเครื่องส่งเพียงอย่างละ 1 เครื่อง ข้อดีของโครงสร้างโนดแบบนี้คือประกอบด้วย เครื่องส่งและเครื่องรับเพียงอย่างละ 1 เครื่องซึ่งจะเป็นการประหยัดต้นทุนของโครงข่ายในด้านจำนวนเครื่องส่งและเครื่องรับ แต่ข้อเสียของโครงสร้างโนดแบบนี้คือ มีการเพิ่มส่วนประกอบคือ SDL ซึ่งจะทำให้ต้นทุนของโครงข่ายเพิ่มขึ้นและ SDL ซึ่งทำหน้าที่ถ่วงเวลาแพ็กเก็ตในช่องสัญญาณต่างๆไว้ที่โนดยังเป็นการเพิ่มเวลาประวิงให้กับแพ็กเก็ตโดยตรง นอกจากนี้การเพิ่ม SDL ก็ทำให้ระบบมีการทำงานที่ซับซ้อนมากยิ่งขึ้น สำหรับข้อเสียที่เกิดจากการมีเครื่องส่งเพียงเครื่องเดียวก็คือจะสูญเสียแบบควิตท์โดยไม่ได้ใช้ นอกจากนี้เครื่องรับซึ่งต้องคอยปรับช่องสัญญาณในการรับแพ็กเก็ตจากสลิตของช่องสัญญาณต่างๆก็ต้องทำงานได้รวดเร็วและแม่นยำด้วยเพื่อให้สามารถรับแพ็กเก็ตได้ทัน

## 2.4.2 ข้อดีและข้อเสียของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่เกิดจากลักษณะการเข้าใช้ช่องสัญญาณที่แตกต่างกัน

การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสำหรับโครงข่าย WDM ทั้ง 3 แบบที่ได้กล่าวไว้ในหัวข้อที่ 2.3 มีการเข้าใช้ช่องสัญญาณที่แตกต่างกัน ซึ่งการเข้าใช้ช่องสัญญาณที่แตกต่างกันทำให้มีข้อดีและข้อเสียแตกต่างกันดังนี้

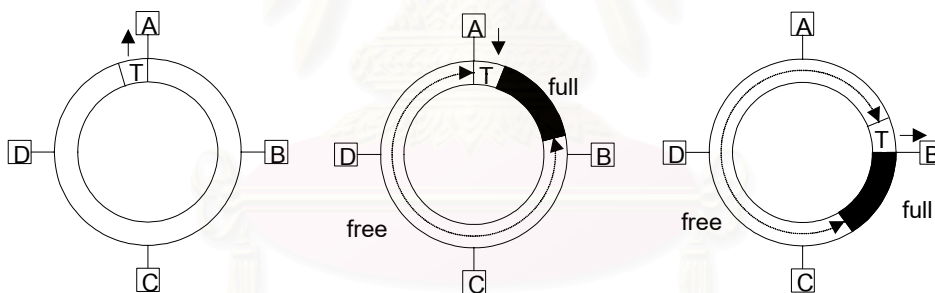
- 1) การเข้าถึงตัวกลาง MTIT มีลักษณะการเข้าใช้ช่องสัญญาณแบบโทเคนริง คือเมื่อโหนดใดต้องการส่งข้อมูลโหนดนั้นจะต้องรอการมาถึงของโทเคน เมื่อโทเคนมาถึงโหนดจะจับและครอบครองโทเคนไว้แล้วจึงส่งเฟรมของข้อมูลตามที่ต้องการ จากลักษณะการทำงานแบบโทเคนริงนี้ เมื่อเราพิจารณาที่ช่องสัญญาณใดช่องสัญญาณหนึ่ง จะพบว่าเมื่อมีโทเคน 1 โทเคนทำหน้าที่ควบคุมการเข้าใช้ช่องสัญญาณช่องนั้น ดังนั้น ณ เวลาหนึ่งจะมีเพียงโหนดเดียวที่สามารถส่งเฟรมข้อมูลสู่ช่องสัญญาณนั้นได้ เพราะเมื่อโทเคนของช่องสัญญาณนั้นถูกโหนดใดโหนดหนึ่งครอบครองอยู่โหนดอื่นจะไม่สามารถส่งเฟรมข้อมูลลงในช่องสัญญาณนั้นได้ จากลักษณะการเข้าใช้ช่องสัญญาณแบบนี้จะเป็นการปิดกั้นไม่ให้โหนดอื่นที่ไม่ได้รับโทเคนส่งเฟรมข้อมูลสู่วงแหวนบนพื้นที่ที่เหลืออยู่ของวงแหวนทำให้เกิดการสูญเสียแบนด์วิดท์ในส่วนนั้นโดยไม่ได้ใช้ประโยชน์ ซึ่งสาเหตุของการเกิดการสูญเสียแบนด์วิดท์ในลักษณะนี้สามารถเกิดได้หลายกรณี

- a. กรณีที่ 1 โหนดที่ได้รับโทเคนส่งเฟรมข้อมูลไปยังโหนดปลายทางที่อยู่ใกล้ๆ ลักษณะการส่งเฟรมข้อมูลแบบนี้จะทำให้แบนด์วิดท์ที่อยู่ในส่วนอื่นของวงแหวนไม่ถูกใช้งาน รูปที่ 2.13 แสดงตัวอย่างการสูญเสียแบนด์วิดท์ที่เกิดจากโหนดส่งเฟรมข้อมูลไปยังโหนดใกล้ๆ จากรูปที่ 2.13 ขณะที่โหนด A ได้รับโทเคนและกำลังส่งเฟรมข้อมูลสู่โหนด B จะเห็นว่ายังมีแบนด์วิดท์ในส่วนอื่นของวงแหวนที่ว่างอยู่และไม่ถูกใช้งาน ซึ่งเป็นการสูญเสียแบนด์วิดท์โดยไม่ได้ใช้ประโยชน์ การสูญเสียแบนด์วิดท์ที่เกิดจากกรณีในลักษณะนี้สามารถเกิดขึ้นได้กับทราฟฟิกทุกประเภทเพราะข้อมูลที่มายังโหนดสามารถมีปลายทางเป็นโหนดใดๆก็ได้ในวงแหวน



รูปที่ 2.13 ตัวอย่างการสูญเสียแบนด์วิดท์ที่เกิดจากโหนดส่งเฟรมข้อมูลไปยังโหนดใกล้ๆ สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบโทเคน

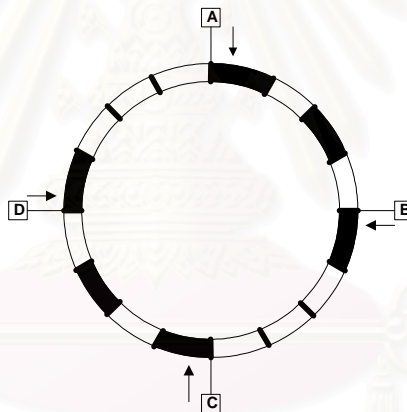
- b. กรณีที่ 2 โหนดที่ได้รับโทเคนส่งเฟรมข้อมูลที่มีขนาดสั้นมาก ซึ่งเฟรมข้อมูลที่ส่งนั้นใช้แบนด์วิดท์ในการส่งเพียงส่วนเดียวของวงแหวน ซึ่งการส่งเฟรมข้อมูลสั้นๆ และมีเพียง 1 โทเคนในแต่ละวงแหวนทำให้แบนด์วิดท์ส่วนอื่นไม่ถูกใช้งาน รูปที่ 2.14 แสดงตัวอย่างการสูญเสียแบนด์วิดท์ที่เกิดจากโหนดส่งเฟรมข้อมูลขนาดเล็ก



รูปที่ 2.14 ตัวอย่างการสูญเสียแบนด์วิดท์ที่เกิดจากโหนดส่งเฟรมข้อมูลที่มีขนาดเล็กสำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบโทเคน

แต่การส่งข้อมูลแบบโทเคนมีข้อดีในกรณีที่มีการส่งทราฟฟิกข้อมูลเพราะโหนดสามารถส่งข้อมูลที่มีความยาวมากๆ ได้ในครั้งเดียวโดยไม่ต้องมีการแบ่งเป็นส่วนย่อยแล้วส่งหลายๆ ครั้ง ซึ่งการส่งข้อมูลที่มีความยาวมากๆ ในครั้งเดียวจะช่วยลดแบนด์วิดท์ที่จะใช้ในการส่งส่วนหัวของข้อมูลเมื่อเทียบกับการส่งข้อมูลโดยการแบ่งเป็นส่วนย่อยแล้วส่งหลายๆ ครั้ง

- 2) การเข้าถึงตัวกลาง SRRR มีลักษณะการเข้าใช้ช่องสัญญาณแบบ slotted ring คือวงแหวนจะถูกแบ่งออกเป็นส่วนๆ ที่มีขนาดเท่าๆกัน เมื่อโหนดต้องการส่งแพ็กเก็ตก็จะต้องคอยสังเกตสล롯ในวงแหวนถ้าพบว่าสล롯ว่าง โหนดก็จะสามารถส่งแพ็กเก็ตในสลอตนั้นได้ เนื่องจากมีการแบ่งวงแหวนออกเป็นสลอตอย่างชัดเจน ดังนั้นถ้ามีสลอตว่างเข้าสู่โหนดต่างๆพร้อมกันโหนดเหล่านั้นก็สามารถส่งแพ็กเก็ตสู่สลอตได้พร้อมๆกันโดยไม่เกิดการชนกัน ดังรูปที่ 2.15 ดังนั้นการเข้าใช้ช่องสัญญาณแบบสลอต จึงสามารถใช้แบนด์วิดท์ทุกส่วนบนวงแหวนได้อย่างคุ้มค่า แต่การเข้าใช้ช่องสัญญาณแบบสลอต จะต้องมีการแบ่งข้อมูลที่ต้องการส่งออกเป็นแพ็กเก็ตแล้วจึงส่ง ถ้าข้อมูลที่ต้องการส่งมีความยาวมากก็จะต้องแบ่งเป็นหลายแพ็กเก็ตและการส่งแต่ละแพ็กเก็ตจะต้องเสียแบนด์วิดท์ที่ไปกับการส่งส่วนหัวของแพ็กเก็ตด้วย ดังนั้นถ้าข้อมูลยิ่งยาวจะแบ่งได้แพ็กเก็ตจำนวนมาก จึงต้องเสียแบนด์วิดท์ในการส่งส่วนหัวมากขึ้นด้วย



รูปที่ 2.15 การเข้าใช้สลอตบนวงแหวนของโหนดต่างๆที่ได้รับสลอตว่างพร้อมกันสำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบสลอต

นอกจากข้อเสียที่เกิดจากการแบ่งข้อมูลออกเป็นแพ็กเก็ตย่อยแล้ว การเข้าถึงตัวกลาง SRRR ยังมีข้อเสียที่เกิดจากวิธีการเลือกแพ็กเก็ตในการส่งหลายประการด้วยกัน ซึ่งสามารถแยกเป็นข้อๆ ได้ดังนี้

- a. การเข้าถึงตัวกลาง SRRR กำหนดให้แต่ละช่องสัญญาณถูกใช้สำหรับส่งแพ็กเก็ตไปยังโหนดปลายทางหนึ่งเท่านั้น ซึ่งเป็นการไม่ยืดหยุ่น เช่น ในกรณีที่มีแพ็กเก็ตที่มีปลายทางไปยังโหนดหนึ่งน้อยแบนด์วิดท์ของช่องสัญญาณที่ถูกกำหนดสำหรับ

ส่งไปโนดนั้นก็จะถูกใช้น้อย และก็ไม่สามารถใช้แบนด์วิดท์ที่ว่างสำหรับส่งแพ็กเก็ตไปยังปลายทางอื่น

- b. เนื่องจากการเข้าถึงตัวกลาง SRRR กำหนดให้มีการเลือกแพ็กเก็ตสำหรับส่งในโหนดสล็อตถัดไปก่อนที่จะมีการตรวจสอบว่ามีสล็อตของช่องสัญญาณใดบ้างที่ว่าง ดังนั้นแพ็กเก็ตที่เลือกได้อาจจะตรงกับสล็อตที่มีแพ็กเก็ตอยู่แล้ว ซึ่งก็ไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตที่เลือกเอาไว้ได้ และก็เป็นการปิดกั้นโอกาสในการส่งแพ็กเก็ตที่ไม่ได้ถูกเลือกลงในสล็อตที่ว่างสล็อตอื่น
- c. ในการควบคุมการส่งแพ็กเก็ตของการเข้าถึงตัวกลาง SRRR จะใช้ข้อมูลพิเศษ SAT ในการควบคุม โดยกำหนดให้โนดสามารถส่งแพ็กเก็ตได้ไม่เกินจำนวนที่ถูกกำหนดไว้หลังจากที่ SAT ออกจากโนด ถ้าโนดส่งแพ็กเก็ตครบตามจำนวนแต่ SAT ยังไม่กลับมาที่โนด โหนดก็จะไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตได้ซึ่งการควบคุมแบบนี้ อาจทำให้สล็อตว่างที่ผ่านโนดไม่ถูกใช้งาน

3) การเข้าถึงตัวกลาง CROWN มีการเข้าใช้ช่องสัญญาณแบบสล็อต และมี SDL สำหรับถ่วงเวลาสล็อตเพื่อใช้ในการเลือกสล็อตที่จะส่งหรือรับแพ็กเก็ต เนื่องจากการเข้าถึงตัวกลาง CROWN มีลักษณะการเข้าใช้ช่องสัญญาณแบบสล็อต จึงมีข้อดีและข้อเสียสำหรับการส่งแบบสล็อตคล้ายกับการเข้าถึงตัวกลาง SRRR แต่เนื่องจากการเข้าถึงตัวกลาง CROWN มีการเพิ่ม SDL ในการเลือกรับหรือส่งข้อมูลจึงทำให้เพิ่มเวลาประวิงของแพ็กเก็ตมากยิ่งขึ้นและยังทำให้เกิดควบซ์ซ้อนในการทำงานมากขึ้นด้วย

### บทที่ 3

## แนวคิดในการออกแบบและพัฒนาการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางในโครงข่ายวงแหวนทางแสงที่มีการมัลติเพลกซ์แบบแบ่งความยาวคลื่นสำหรับบริการมัลติมีเดีย

### 3.1 กล่าวนำ

เนื้อหาในบทนี้กล่าวถึงแนวคิดในการออกแบบและพัฒนาการเข้าถึงตัวกลางในโครงข่าย WDM เพื่อรองรับบริการโทรภาพ 3 ประเภทด้วยกัน ได้แก่ โทรภาพเสียง โทรภาพวิดีโอ และโทรภาพข้อมูล

### 3.2 การออกแบบและพัฒนาการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางในโครงข่ายวงแหวนทางแสงที่มีการมัลติเพลกซ์แบบแบ่งความยาวคลื่นสำหรับบริการมัลติมีเดีย

การออกแบบและพัฒนาการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสำหรับโครงข่าย WDM มีเป้าหมายเพื่อให้โครงข่ายที่ทำงานภายใต้การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสามารถใช้แบนด์วิดท์ของโครงข่ายได้อย่างคุ้มค่า และสามารถรองรับบริการโทรภาพเสียง โทรภาพวิดีโอ และโทรภาพข้อมูลตาม QoS ของโทรภาพแต่ละประเภทได้อย่างมีประสิทธิภาพ ในหัวข้อนี้จะกล่าวถึงการออกแบบลักษณะของโครงข่ายและวิธีการเข้าถึงช่องสัญญาณรวมถึงแนวคิดในการเลือกและควบคุมการส่งแพ็กเก็ตในช่องสัญญาณแบบต่างๆ

#### 3.2.1 ลักษณะโครงข่ายและวิธีการเข้าถึงช่องสัญญาณ

วิทยานิพนธ์นี้จะออกแบบให้โครงข่าย WDM มีโครงสร้างโนดแบบ FT<sup>M</sup>-FR<sup>M</sup> และมีการเข้าถึงตัวกลางแบบสลีตที่มีการทำงานแบบ destination release เพราะโครงสร้างโนดและการเข้าถึงตัวกลางดังกล่าวมีข้อดีดังต่อไปนี้

ลักษณะของโครงสร้างโนดแบบ FT<sup>M</sup>-FR<sup>M</sup> ที่โนดแต่ละโนดประกอบด้วยเครื่องส่งและเครื่องรับเท่ากับจำนวนช่องสัญญาณ โดยเครื่องส่งและเครื่องรับแต่ละเครื่องจะถูกกำหนดให้ใช้สำหรับส่งและรับจากช่องสัญญาณที่แตกต่างกัน และมีการทำงานที่เป็นอิสระแยกจากกัน การออกแบบให้โครงสร้างโนดมีเครื่องส่งและเครื่องรับสำหรับช่องสัญญาณแต่ละช่องแยกจากกันทำให้สามารถใช้แบนด์วิดท์ได้อย่างคุ้มค่ามากกว่าการออกแบบให้โครงสร้างโนดมีเครื่องรับและเครื่องส่งเพียงชุดเดียว (เช่น แบบ TT - FR หรือ แบบ FT - TR) เพราะโครงสร้างโนดแบบ FT<sup>M</sup>-FR<sup>M</sup> มีความคล่องตัวในการเข้าถึงช่องสัญญาณได้

มากกว่า ตัวอย่างเช่น ถ้าโนดตรวจพบว่ามีสลิตว่างจากช่องสัญญาณต่างๆ เข้ามาที่โนดพร้อมกันมากกว่า 1 ช่องสัญญาณ โนดก็สามารถเข้าใช้สลิตว่างเหล่านั้นได้พร้อมกัน และถ้า ณ ไทม์สลิตหนึ่ง แพ็กเก็ตของ สลิตจากช่องสัญญาณต่างๆ มีปลายทางส่งถึงโนดเดียวกันมากกว่า 1 สลิต โนดที่เป็นปลายทางสามารถรับแพ็กเก็ตของสลิตจากช่องสัญญาณต่างๆ ได้พร้อมกัน แต่ถ้าเป็นกรณีที่มีเครื่องส่งและเครื่องรับเพียงชุดเดียว ณ ไทม์สลิตหนึ่ง โนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตสู่สลิตของช่องสัญญาณได้เพียงช่องสัญญาณเดียว และสามารถรับแพ็กเก็ตจากสลิตได้เพียงแพ็กเก็ตเดียว แต่ลักษณะโนดแบบ FT<sup>M</sup>-FR<sup>M</sup> มีข้อเสียคือ ต้องใช้ต้นทุนสูงในการสร้างโครงข่ายและการทำงานที่โนดจะมีความซับซ้อนขึ้นเพราะต้องควบคุมเครื่องส่งและเครื่องรับพร้อมๆ กัน M เครื่อง แต่มีข้อดีคือสามารถใช้แบนด์วิดท์ของโครงข่ายได้อย่างคุ้มค่าซึ่งตรงกับเป้าหมายของการออกแบบ

สำหรับการออกแบบการเข้าถึงช่องสัญญาณแบบสลิตจะทำให้แบนด์วิดท์ในส่วนต่างๆ ของวงแหวนสามารถถูกใช้งานได้อย่างคุ้มค่าเพราะการเข้าถึงช่องสัญญาณแบบสลิตจะมีการแบ่งวงแหวนออกเป็นส่วนย่อยที่มีขนาดเท่าๆ กันอย่างชัดเจน ข้อมูลที่ต้องการส่งจะถูกแบ่งออกเป็นแพ็กเก็ต โดยที่แพ็กเก็ตแต่ละแพ็กเก็ตมีขนาดพอดีกับขนาดของสลิต ดังนั้น ณ เวลาหนึ่ง ถ้ามีสลิตว่างเข้ามาที่โนดต่างๆ ในวงแหวนพร้อมๆ กัน โนดเหล่านั้นก็สามารถส่งแพ็กเก็ตในสลิตที่ว่างนั้นได้พร้อมๆ กันโดยไม่ต้องกังวลว่าจะเกิดการชนกันของแพ็กเก็ต นอกจากนี้การปล่อยแพ็กเก็ตแบบ destination release ทำให้โนดที่ปล่อยแพ็กเก็ตสามารถใช้สลิตที่ว่างนั้นในการส่งแพ็กเก็ตต่อไปได้ทันที ทำให้เกิดการใช้แบนด์วิดท์ได้อย่างคุ้มค่า แต่การส่งแพ็กเก็ตแบบสลิตมีข้อเสียในกรณีที่ข้อมูลที่ต้องการส่งมีขนาดยาว และถูกแบ่งออกเป็นแพ็กเก็ตจำนวนมากและในการส่งแพ็กเก็ตจะต้องมีการส่งส่วนหัวของแพ็กเก็ตด้วยดังนั้นในการส่งข้อมูลที่มีความยาวมากจะต้องเสียแบนด์วิดท์ในการส่งส่วนหัวของแพ็กเก็ตตามจำนวนของแพ็กเก็ตที่แบ่งได้ด้วย

### 3.2.2 แนวคิดในการเลือกและควบคุมการส่งแพ็กเก็ตในช่องสัญญาณแบบต่างๆ

วิทยานิพนธ์นี้เสนอวิธีเลือกและควบคุมการส่งแพ็กเก็ตในช่องสัญญาณแบบต่างๆ สำหรับโครงข่ายที่มีโครงสร้างโนดแบบ FT<sup>M</sup>-FR<sup>M</sup> และมีการเข้าถึงช่องสัญญาณแบบสลิต โดยได้มีการออกแบบและพัฒนาแนวคิดในการเลือกและควบคุมการส่งแพ็กเก็ตในช่องสัญญาณแบบต่างๆ หลายแนวคิดด้วยกันซึ่งแนวคิดแต่ละแนวคิดมีรายละเอียดดังต่อไปนี้



### 3.2.2.1 การเลือกและควบคุมการส่งแพ็กเก็ตที่มีการใช้ SAT ควบคุมการทำงาน

สำหรับแนวคิดในการเลือกและควบคุมการส่งแพ็กเก็ตที่มีการใช้ SAT ในการควบคุมการทำงาน นั้นได้ดัดแปลงการทำงานมาจากการควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง SRRR ซึ่งในการทำงานของแนวคิดในหัวข้อนี้ประกอบไปด้วยการทำงาน 2 ส่วน คือ ส่วนการจัดการในการเข้าถึงตัวกลาง และส่วนกลไกควบคุมความเท่าเทียมกันในการเข้าถึงตัวกลาง รายละเอียดของแต่ละส่วนสามารถอธิบายได้ดังนี้

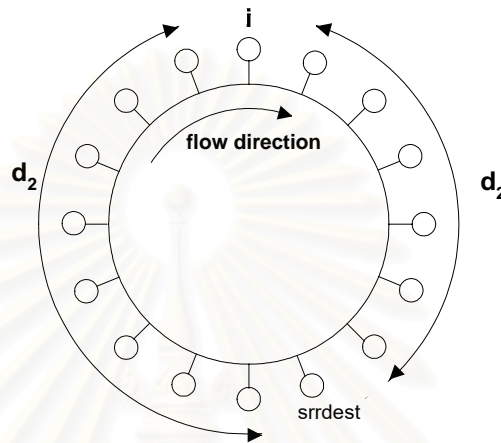
#### 3.2.2.1.1 ส่วนการจัดการในการเข้าถึงตัวกลาง

การจัดการในการเข้าถึงช่องสัญญาณนี้มีหน้าที่ในการเลือกแพ็กเก็ตที่จะส่งในไทม์สล็อตแต่ละช่อง และเลือกสล็อตของช่องสัญญาณในการส่งแพ็กเก็ตที่ได้เลือกเอาไว้ โดยแพ็กเก็ตที่เลือกได้ในไทม์สล็อตแต่ละช่องจะถูกกำหนดว่าจะใช้สล็อตของช่องสัญญาณใดในการส่งแพ็กเก็ต ถ้าสล็อตของช่องสัญญาณนั้นไม่ว่างในดักก็จะไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตนั้นได้และแพ็กเก็ตดังกล่าวก็จะไม่ถูกส่งในไทม์สล็อตนั้น เนื่องจากในการเลือกแพ็กเก็ตจะมีการเลือกโดยอ้างอิงค่าลำดับความสำคัญของแพ็กเก็ตจึงต้องมีการกำหนดค่าลำดับความสำคัญให้กับแพ็กเก็ตประเภทต่างๆ สำหรับการเลือกแพ็กเก็ตในส่วนนี้จะกำหนดให้ทราฟฟิกเสียงเป็นทราฟฟิกที่มีค่าลำดับความสำคัญสูงสุด รองลงมาคือทราฟฟิกวิดีโอ และทราฟฟิกข้อมูล สำหรับวิธีการเลือกแพ็กเก็ตและช่องสัญญาณในการส่งแพ็กเก็ตได้เสนอวิธีการไว้ 5 แบบด้วยกัน แต่ละแบบมีรายละเอียดดังนี้

#### ก) วิธีการเลือกแพ็กเก็ตและช่องสัญญาณในการส่งแพ็กเก็ตแบบที่ 1

วิธีการเลือกแพ็กเก็ตแบบนี้จะมีความคล้ายคลึงกับแบบ SRRR แต่มีการดัดแปลงให้มีการใช้ประโยชน์จากการออกแบบให้มีเครื่องรับและเครื่องส่งเท่ากับจำนวนช่องสัญญาณให้ได้มากขึ้น เนื่องจากโครงข่ายที่ได้ออกแบบประกอบด้วยเครื่องส่งจำนวน  $M$  เครื่อง โหนดจึงสามารถส่งแพ็กเก็ตได้พร้อมกัน  $M$  แพ็กเก็ต ดังนั้นเพื่อให้สามารถใช้สล็อตของช่องสัญญาณว่างที่เข้ามาที่โหนดได้คุ้มค่า โหนดจะเลือกแพ็กเก็ต  $M$  แพ็กเก็ตสำหรับส่งในแต่ละไทม์สล็อต โดยวิธีการเลือกแพ็กเก็ตและสล็อตของช่องสัญญาณสำหรับส่งเป็นดังนี้

กำหนดให้  $s$  คือ สล็อตที่เข้ามาที่โนดที่  $i$  ค่า  $srrdest$  คือปลายทางที่มีค่าเท่ากับ  $|i+k+1|_M$  และ  $d_2$  คือปลายทางอื่น ๆ ที่มีค่าไม่เท่ากับ  $|i+k+1|_M$  โดย  $k = |s|_{M-1}$  รูปที่ 3.1 แสดงปลายทาง  $srrdest$  และ  $d_2$  ในการเลือกแพ็กเก็ตและสล็อตของช่องสัญญาณในการส่งจะแบ่งออกเป็น 3 ส่วน ดังนี้



รูปที่ 3.1 ปลายทาง  $srrdest$  และ  $d_2$  สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอที่มีการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1

ส่วนที่ 1 ในส่วนนี้โนดจะเลือกแพ็กเก็ตสำหรับส่งในสล็อตของช่องสัญญาณ  $srrdest$  โดยโนดจะพยายามเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางตรงกับ  $srrdest$  แต่ถ้าแพ็กเก็ตที่เลือกได้มีปลายทางไม่ตรง  $srrdest$  โหนดจะต้องส่งแพ็กเก็ตที่เลือกได้โดยใช้สล็อตของช่องสัญญาณที่ตรงกับปลายทางที่เลือกได้ วิธีการเลือกแพ็กเก็ตในส่วนที่ 1 จะแบ่งเป็น 9 ขั้นตอนด้วยกันตามลำดับดังที่จะกล่าวถึงต่อไปโดยในการเลือกแพ็กเก็ตถ้าไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่มีคุณสมบัติตรงกับขั้นที่ 1 ได้ก็จะพิจารณาแพ็กเก็ตจากขั้นถัดไปจนกว่าจะสามารถเลือกแพ็กเก็ตได้ ขั้นตอนการเลือกแพ็กเก็ตทั้ง 9 ขั้นตอนมีดังนี้

ขั้นที่ 1 โหนดพิจารณาเลือกแพ็กเก็ตเสี่ยงที่มีปลายทางเท่ากับ  $srrdest$  ถ้าไม่มีแพ็กเก็ตในคิวดังกล่าว โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตจากคิวอื่นโดยใช้ค่าจุดเริ่มเปลี่ยน SRR ( $SRR_{threshold}$ ) ในการตัดสินใจ ซึ่งวิธีการเลือกแพ็กเก็ตโดยใช้ค่าจุดเริ่มเปลี่ยน SRR ในการตัดสินใจ โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตจากขั้นที่ 2 ถึง 6 ดังนี้

ขั้นที่ 2 โหนดพิจารณาแพ็กเก็ตเสี่ยงที่มีปลายทาง  $d_2$  ถ้ามีคิวของแพ็กเก็ตเสี่ยงที่มีปลายทาง  $d_2$  อย่างน้อย 1 คิว ที่มีความยาวมากกว่าค่าจุดเริ่มเปลี่ยน SRR โหนดจะเลือกแพ็กเก็ต

ตเสียงจากคิวเหล่านั้นโดยเลือกจากปลายทางที่มีคิวยาวที่สุด แต่ถ้าคิวยาวที่สุดมีมากกว่า 1 คิว โหนดจะเลือกจากปลายทางที่ใกล้โหนดต้นทางมากที่สุด

ขั้นที่ 3 โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีปลายทาง  $srrdest$

ขั้นที่ 4 โหนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีปลายทาง  $d_2$  ถ้ามีคิวยาวของแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีปลายทาง  $d_2$  อย่างน้อย 1 คิว ที่มีความยาวมากกว่าค่าจุดเริ่มเปลี่ยน SRR โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอจากคิวเหล่านั้นโดยเลือกจากปลายทางที่มีคิวยาวที่สุด แต่ถ้าคิวยาวที่สุดมีมากกว่า 1 คิว โหนดจะเลือกจากปลายทางที่ใกล้โหนดต้นทางมากที่สุด

ขั้นที่ 5 โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีปลายทาง  $srrdest$

ขั้นที่ 6 โหนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีปลายทาง  $d_2$  ถ้ามีคิวยาวของแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีปลายทาง  $d_2$  อย่างน้อย 1 คิว ที่มีความยาวมากกว่าค่าจุดเริ่มเปลี่ยน SRR โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลจากคิวเหล่านั้นโดยเลือกจากปลายทางที่มีคิวยาวที่สุด แต่ถ้าคิวยาวที่สุดมีมากกว่า 1 คิว โหนดจะเลือกจากปลายทางที่ใกล้โหนดต้นทางมากที่สุด

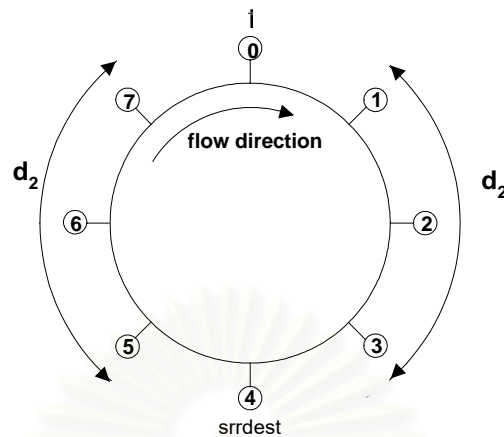
ขั้นที่ 7 ถ้าโหนดยังไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตได้ โหนดจะเริ่มพิจารณาคิวของแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทาง  $d_2$  อีกครั้ง โดยเลือกจากคิวที่มีความยาวมากที่สุด ถ้าจำนวนคิวยาวที่สุดมีมากกว่า 1 คิว โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตจากคิวซึ่งมีปลายทางใกล้กับโหนดต้นทาง (source node) มากที่สุด

ขั้นที่ 8 โหนดจะพิจารณาคิวของแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีปลายทาง  $d_2$  โดยเลือกจากคิวที่มีความยาวมากที่สุด ถ้าจำนวนคิวยาวที่สุดมีมากกว่า 1 คิว โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตจากคิวซึ่งมีปลายทางใกล้กับโหนดต้นทาง (source node) มากที่สุด

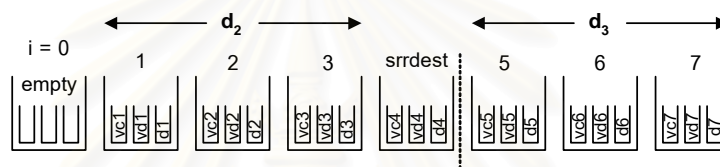
ขั้นที่ 9 โหนดจะพิจารณาคิวของแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีปลายทาง  $d_2$  โดยเลือกจากคิวที่มีความยาวมากที่สุด ถ้าจำนวนคิวยาวที่สุดมีมากกว่า 1 คิว โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตจากคิวซึ่งมีปลายทางใกล้กับโหนดต้นทาง (source node) มากที่สุด

จากขั้นตอนที่ 1 ถึง 9 สามารถอธิบายโดยใช้รูปที่ 3.2 ประกอบดังนี้

จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย



ก) ปลายทาง srrdest และ  $d_2$



vc = voice packet queue

vd = video packet queue

d = data packet queue

ข) คิวของแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลที่มีปลายทาง srrdest และ  $d_2$  ของโหนดที่ 0

**รูปที่ 3.2** ปลายทาง srrdest และ  $d_2$  และคิวของแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลที่มีปลายทาง srrdest และ  $d_2$  ของโหนดที่ 0 สำหรับระบบที่มีโหนดทั้งหมด 8 โหนดสำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1

สมมติว่าระบบมีจำนวนโหนด 8 โหนดและโหนดที่กำลังพิจารณาคือโหนดที่ 0 ไทม์สล็อตที่พิจารณามีค่า srrdest เท่ากับ 4 ดังนั้น  $d_2$  คือ 1, 2, 3, 5, 6 และ 7 ในการเลือกแพ็กเก็ตส่วนที่ 1 โหนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตเสียงจากคิว vc4 ถ้าไม่มีแพ็กเก็ตเสียงในคิวนั้นโหนดจะพิจารณาคิว vc1, vc2, vc3, vc5, vc6 และ vc7 โดยถ้ามีคิวใดที่มีจำนวนแพ็กเก็ตเกิน SRRthreshold โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตจากคิวที่มีความยาวเกิน SRRthreshold ที่มีความยาวมากที่สุด แต่ถ้าคิว vc1, vc2, vc3, vc5, vc6 และ vc7 มีความยาวน้อยกว่า SRRthreshold ทุกคิว โหนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตวิดีโอจากคิว vd4 ถ้าไม่มีแพ็กเก็ตวิดีโอในคิวนั้นโหนดจะพิจารณาคิว vd1, vd2, vd3, vd5, vd6 และ vd7 โดยถ้ามีคิวใดที่มีแพ็กเก็ตเกิน SRRthreshold โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอจากคิวที่มีแพ็กเก็ตเกิน SRRthreshold ที่มีความยาวมากที่สุด แต่ถ้าคิว vd1, vd2, vd3, vd5, vd6 และ vd7 มีความยาวน้อยกว่า SRRthreshold ทุกคิว โหนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตข้อมูลจากคิว d4 ถ้าไม่มีแพ็กเก็ตข้อมูล

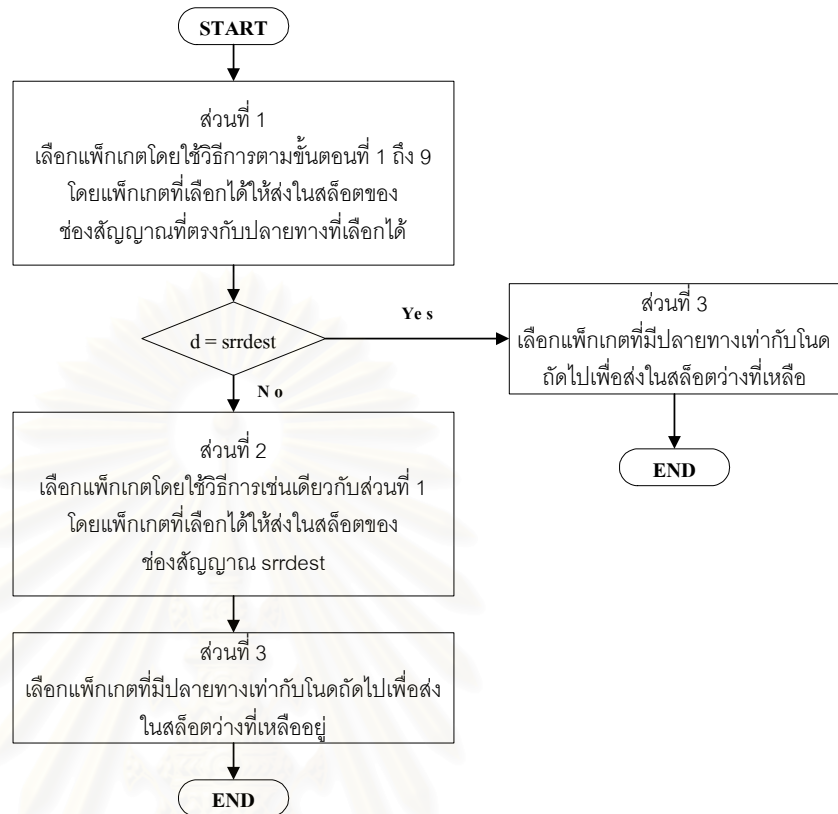
ในคิวนั้นโหนดจะพิจารณาคิวนั้น  $d_1, d_2, d_3, d_5, d_6$  และ  $d_7$  โดยถ้ามีคิวดูที่มีแพ็กเก็ตเกิน  $SRR_{threshold}$  โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลจากคิวนั้นที่มีแพ็กเก็ตเกิน  $SRR_{threshold}$  ที่มีความยาวมากที่สุด แต่ถ้าคิวนั้น  $d_1, d_2, d_3, d_5, d_6$  และ  $d_7$  มีความยาวน้อยกว่า  $srr_{dest}$  ทุกคิวนั้น โหนดจะเริ่มพิจารณาคิวนั้น  $vc_1, vc_2, vc_3, vc_5, vc_6$  และ  $vc_7$  อีกครั้งโดยจะเลือกแพ็กเก็ตจากคิวนั้นที่ยาวที่สุดโดยไม่จำเป็นต้องมีความยาวเกิน  $SRR_{threshold}$  แต่ถ้าไม่มีแพ็กเก็ตในคิวดังกล่าวโหนดจะพิจารณาคิวนั้น  $vd_1, vd_2, vd_3, vd_5, vd_6$  และ  $vd_7$  อีกครั้ง โดยจะเลือกแพ็กเก็ตจากคิวนั้นที่ยาวที่สุดโดยไม่จำเป็นต้องมีความยาวเกิน  $SRR_{threshold}$  แต่ถ้าไม่มีแพ็กเก็ตในคิวดังกล่าวโหนดจะพิจารณาคิวนั้น  $d_1, d_2, d_3, d_5, d_6$  และ  $d_7$  อีกครั้งและเลือกแพ็กเก็ตจากคิวนั้นที่ยาวที่สุดโดยไม่จำเป็นต้องมีความยาวเกิน  $SRR_{threshold}$

เมื่อสามารถเลือกแพ็กเก็ตได้จากส่วนที่ 1 ถ้าแพ็กเก็ตดังกล่าวมีปลายทางตรงกับ  $srr_{dest}$  โหนดจะใช้สล็อตของช่องสัญญาณ  $srr_{dest}$  ในการส่ง แต่ถ้าแพ็กเก็ตดังกล่าวมีปลายทางเป็นค่าอื่นโหนดก็จะใช้สล็อตของช่องสัญญาณที่ตรงกับปลายทางที่เลือกได้ในกาส่ง

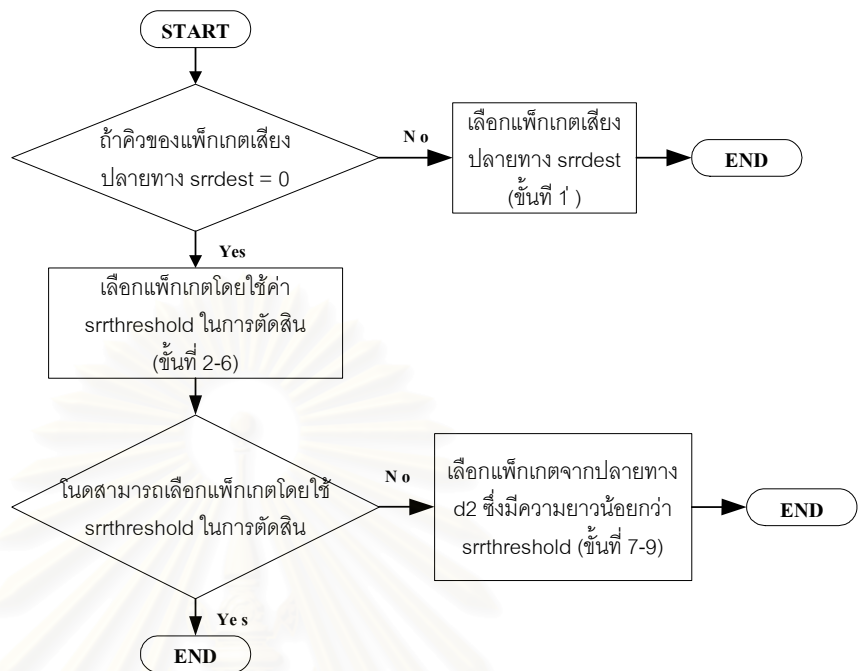
ส่วนที่ 2 ในกรณีที่แพ็กเก็ตที่เลือกได้จากส่วนที่ 1 มีปลายทางไม่ตรงกับ  $srr_{dest}$  สล็อตของช่องสัญญาณ  $srr_{dest}$  จะว่าง ดังนั้นในส่วนที่ 2 นี้โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตเพื่อส่งในสล็อตของช่องสัญญาณดังกล่าวโดยโหนดจะเลือกโดยใช้วิธีการเช่นเดียวกันส่วนที่ 1 แพ็กเก็ตที่เลือกได้จะถูกส่งโดยใช้สล็อตของช่องสัญญาณ  $srr_{dest}$

ส่วนที่ 3 โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตจากคิวนั้นที่มีปลายทาง  $|j+1|_M$  โดยจะเลือกให้ครบจำนวน  $M$  แพ็กเก็ต โดยแพ็กเก็ตเสียงจะถูกเลือกก่อนถ้าไม่มีแพ็กเก็ตเสียงแล้วจะเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอ และแพ็กเก็ตข้อมูลตามลำดับ แพ็กเก็ตเหล่านี้จะถูกส่งโดยใช้สล็อตว่างที่เหลือจากการส่งแพ็กเก็ตที่เลือกได้จากส่วนที่ 1 และส่วนที่ 2

สำหรับวิธีการเลือกแพ็กเก็ตและช่องสัญญาณในการส่งแพ็กเก็ตแบบที่ 1 สามารถแสดงได้โดยแผนภาพในรูปที่ 3.3 และรูปที่ 3.4 แสดงแผนภาพการเลือกแพ็กเก็ตสำหรับส่วนที่ 1 สำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1

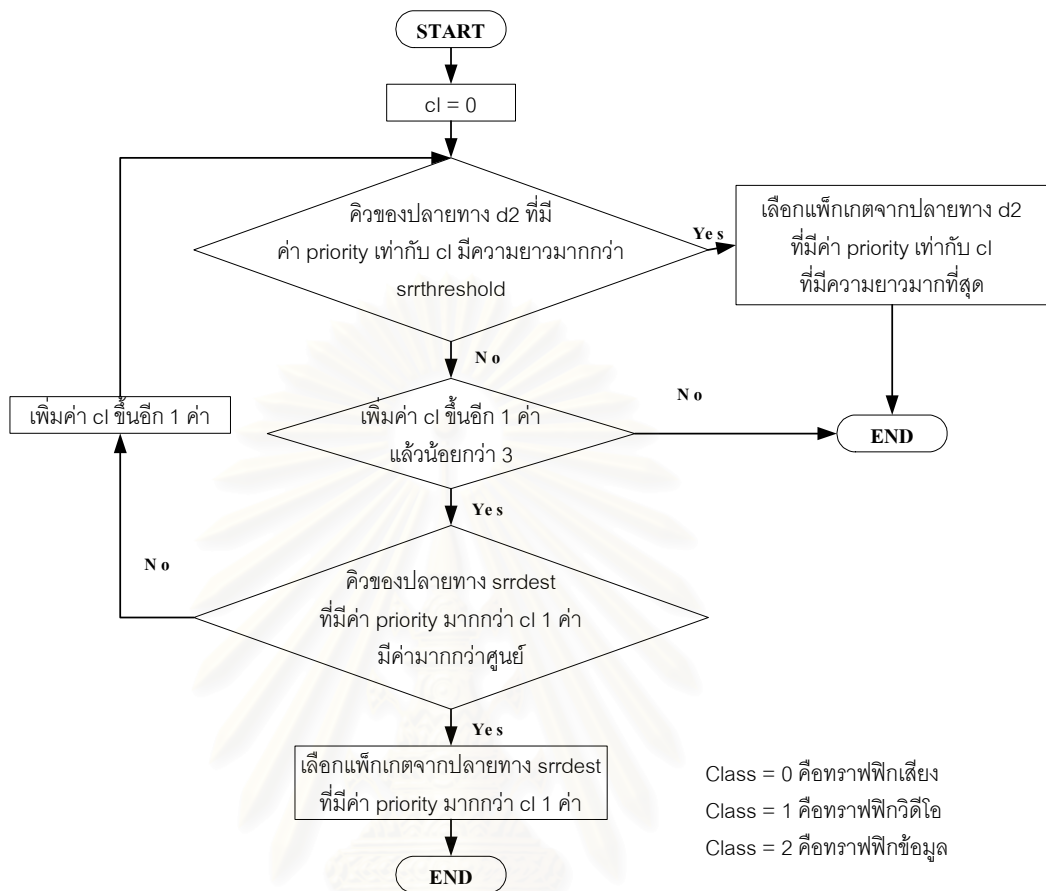


รูปที่ 3.3 แผนภาพวิธีการเลือกแพ็กเกตและช่องสัญญาณสำหรับการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 1



ก) แผนภาพวิธีการเลือกแพ็กเกตชั้นตอนที่ 1 ถึง 9

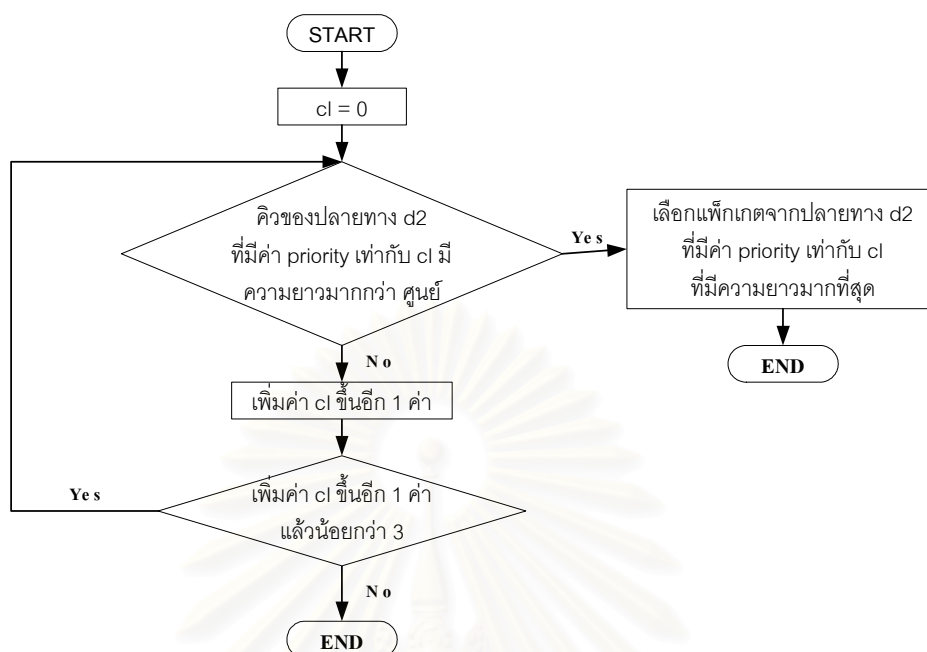
สถาบันวิทยบริการ  
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย



ข) แผนภาพการเลือกแพ็กเก็ตโดยใช้ค่าจุดเริ่มเปลี่ยน SRR ในการตัดสินใจ (ขั้นที่ 2 ถึง 6)

สถาบันวิทยบริการ  
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย



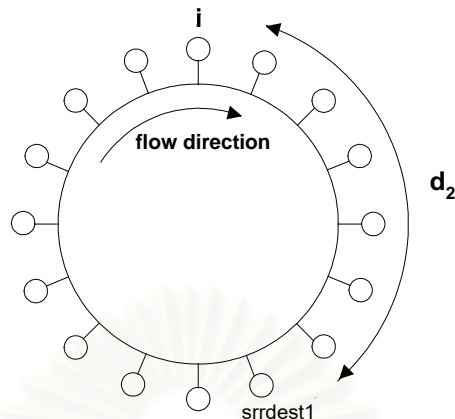


ค) แผนภาพการเลือกแพ็กเกตจากปลายทาง  $d_2$  ซึ่งมีความยาวน้อยกว่า SRRthreshold (ชั้นที่ 7 ถึง 9)

**รูปที่ 3.4** แผนภาพวิธีการเลือกแพ็กเกตขั้นตอนที่ 1 ถึง 9 สำหรับส่วนที่ 1 ของการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 1, แผนภาพการเลือกแพ็กเกตโดยใช้ SRR เทอร์ชโฮลด์ในการตัดสินใจ (ชั้นที่ 2 ถึง 6) และแผนภาพการเลือกแพ็กเกตจากปลายทาง  $d_2$  ซึ่งมีความยาวน้อยกว่า SRRthreshold (ชั้นที่ 7 ถึง 9)

## ข) วิธีการเลือกแพ็กเกตและช่องสัญญาณในการส่งแพ็กเกตแบบที่ 2

จากวิธีการเลือกแพ็กเกตและช่องสัญญาณแบบที่ 1 ซึ่งได้ดัดแปลงวิธีการมาจากวิธี SRRR ถึงแม้จะมีการปรับให้มีการใช้สล็อตของช่องสัญญาณให้คุ้มค่ามากขึ้นโดยการใช้สล็อตว่างที่ผ่านเข้ามาที่โหนดในการส่งแพ็กเกตที่มีปลายทางเป็นโหนดถัดไป แต่เนื่องจากสล็อตว่างที่เข้ามานั้นมีจำนวนมากแม้ว่าจะใช้ในการส่งแพ็กเกตไปยังโหนดถัดไปแล้วก็ยังเหลือสล็อตที่ไม่ถูกใช้งาน ดังนั้นในการเลือกแพ็กเกตและช่องสัญญาณในการส่งแบบที่ 2 จะแก้ไขให้สล็อตของช่องสัญญาณได้มีการถูกใช้งานอย่างคุ้มค่ามากขึ้นในการเลือกแพ็กเกตและสล็อตของช่องสัญญาณในการส่งจะแบ่งออกเป็น 3 ส่วน ดังนี้

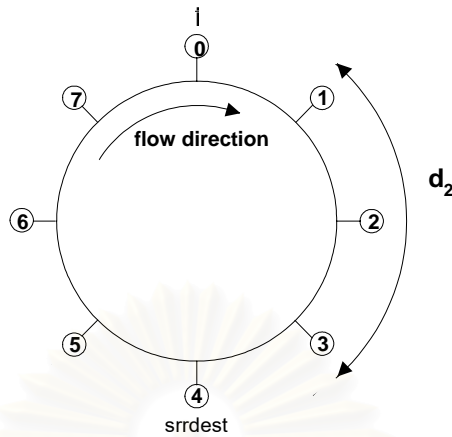


รูปที่ 3.5 ปลายทาง  $srrdest1$  และ  $d_2$  สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอที่มีการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 2

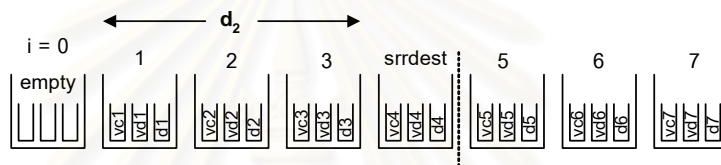
ส่วนที่ 1 กำหนดให้  $s$  คือ สล็อตที่เข้ามาที่โหนดที่  $i$  ค่า  $srrdest1$  คือปลายทางที่มีค่าเท่ากับ  $|i+k+1|_M$  โดย  $k = |s|_{M-1}$  และ  $d_2$  คือปลายทางที่อยู่ระหว่างโหนดต้นทาง  $i$  กับโหนด  $srrdest1$  ดังรูปที่ 3.5 การเลือกแพ็กเกตในส่วนที่ 1 สำหรับการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 2 นี้จะมีขั้นตอนในการเลือกแพ็กเกต 9 ขั้นตอนเช่นเดียวกับการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 1 แต่จะมีข้อแตกต่าง 2 อย่างคือ

1) ค่าปลายทาง  $d_2$  ที่ใช้พิจารณาจะแตกต่างกัน นั่นคือ  $d_2$  ของการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 1 จะหมายถึงปลายทางอื่นๆ ทุกปลายทางที่ไม่เท่ากับ  $srrdest1$  แต่ในกรณีการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 2 ค่าปลายทาง  $d_2$  จะหมายถึงปลายทางอื่นที่ไม่เท่ากับ  $srrdest1$  และอยู่ระหว่างโหนดต้นทางกับปลายทาง  $srrdest1$  ที่กำหนดเช่นนี้เพราะจะทำให้แพ็กเกตที่เลือกได้แม้จะไม่ตรงกับ  $srrdest1$  แต่ก็ไม่เกินปลายทาง  $srrdest1$  จึงทำให้ไม่ไปกระทบการส่งแพ็กเกตของโหนดอื่น

2) แพ็กเกตที่เลือกได้จะถูกส่งโดยใช้สล็อตของช่องสัญญาณ  $srrdest1$   
 วิธีการเลือกแพ็กเกตในส่วนที่ 1 สำหรับการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 2 สามารถอธิบายโดยใช้ตัวอย่างในรูปที่ 3.6 ได้ดังนี้



ก) ปลายทาง srrdest และ  $d_2$



vc = voice packet queue  
 vd = video packet queue  
 d = data packet queue

ข) คิวของแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลที่มีปลายทาง srrdest และ  $d_2$  ของโหนดที่ 0

**รูปที่ 3.6** ปลายทาง srrdest1 และ  $d_2$  และคิวของแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลที่มีปลายทาง srrdest1 และ  $d_2$  ของโหนดที่ 0 ในระบบที่มีโหนดทั้งหมด 8 โหนดสำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2

สมมุติว่าระบบมีจำนวนโหนด 8 โหนดและโหนดที่กำลังพิจารณาคือโหนดที่ 0 ไทม์สล็อตที่พิจารณามีค่า srrdest เท่ากับ 4 ดังนั้น  $d_2$  คือ 1, 2 และ 3 ในการเลือกแพ็กเก็ตส่วนที่ 1 โหนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตเสียงจากคิว vc4 ถ้าไม่มีแพ็กเก็ตเสียงในคิวนั้นโหนดจะพิจารณาคิว vc1, vc2 และ vc3 โดยถ้ามีคิวใดที่มีแพ็กเก็ตเกิน SRRthreshold โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตจากคิวที่มีแพ็กเก็ตเกิน SRRthreshold ที่มีความยาวมากที่สุด แต่ถ้าคิว vc1, vc2 และ vc3 มีความยาวน้อยกว่า SRRthreshold ทุกคิว โหนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตวิดีโอจากคิว vd4 ถ้าไม่มีแพ็กเก็ตวิดีโอในคิวนั้นโหนดจะพิจารณาคิว vd1, vd2 และ vd3 โดยถ้ามีคิวใดที่มีแพ็กเก็ตเกิน SRRthreshold โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอจากคิวที่มีแพ็กเก็ตเกิน SRRthreshold ที่มีความยาวมากที่สุด แต่ถ้าคิว vd1, vd2 และ vd3 มีความยาวน้อยกว่า SRRthreshold ทุกคิว โหนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตข้อมูลจากคิว d4 ถ้าไม่มีแพ็กเก็ตข้อมูลในคิวนั้นโหนดจะพิจารณาคิว d1, d2 และ d3 โดยถ้ามีคิวใดที่มีแพ็กเก็ตเกิน SRRthreshold โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลจากคิวที่มีแพ็กเก็ตเกิน

SRRthreshold ที่มีความยาวมากที่สุด แต่ถ้าคิว d1, d2 และ d3 มีความยาวน้อยกว่า SRRthreshold ทุกคิว โหนดจะเริ่มพิจารณาคิว vc1, vc2 และ vc3 อีกครั้งโดยจะเลือกแพ็กเก็ตจากคิวที่ยาวที่สุดโดยไม่จำเป็นต้องมีความยาวเกิน SRRthreshold แต่ถ้าไม่มีแพ็กเก็ตในคิวดังกล่าวโหนดจะพิจารณาคิว vd1, vd2 และ vd3 อีกครั้ง โดยจะเลือกแพ็กเก็ตจากคิวที่ยาวที่สุดโดยไม่จำเป็นต้องมีความยาวเกิน SRRthreshold แต่ถ้าไม่มีแพ็กเก็ตในคิวดังกล่าวโหนดจะพิจารณาคิว d1, d2 และ d3 อีกครั้งและเลือกแพ็กเก็ตจากคิวที่ยาวที่สุดโดยไม่จำเป็นต้องมีความยาวเกิน SRRthreshold

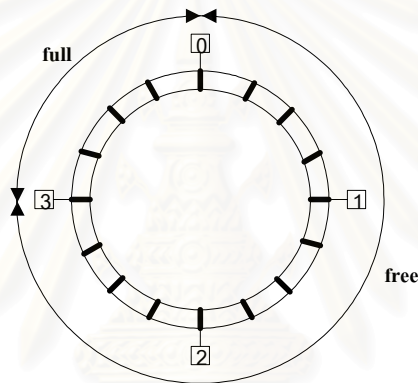
ส่วนที่ 2 จากใน ส่วนที่ 1 ถ้าแต่ละโหนดสามารถเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทาง srrdest1 และสามารถส่งในสล็อตที่กำหนดไว้ได้ สล็อตของช่องสัญญาณดังกล่าวจะกลายเป็นสล็อตว่างเดินทางจากโหนดปลายทางสูโหนดต้นทาง ทำให้เสียแบนด์วิดท์โดยไม่ได้ใช้ประโยชน์ ดังนั้นในส่วนที่ 2 นี้โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตเพื่อใช้สำหรับส่งในสล็อตดังกล่าว ตารางที่ 3.1 แสดงการใช้สล็อตของช่องสัญญาณโดยการเลือกใน ส่วนที่ 1 ตารางที่ 3.2 แสดงช่วงสภาวะว่างของสล็อตในช่องสัญญาณหลังจากที่โหนดได้รับแพ็กเก็ตที่ถูกส่งโดยส่วนที่ 1 แล้ว และรูปที่ 3.7 ตัวอย่างช่วงเวลาว่างและเต็มของสล็อตที่ 0 ในช่องสัญญาณ 0 เมื่อมีการส่งแพ็กเก็ตในส่วนที่ 1

**ตารางที่ 3.1** ตารางแสดงโหนดที่เข้าใช้สล็อตที่ 0 ถึงสล็อตที่ 5 ของช่องสัญญาณแต่ละช่องกรณี  $M = W = 4$

slot channel	0	1	2	3	4	5
0	3	2	1	3	2	1
1	0	3	2	0	3	2
2	1	0	3	1	0	3
3	2	1	0	2	1	0

ตารางที่ 3.2 ตารางแสดงช่วงสภาวะว่างของสล롯ในช่องสัญญาณหลังจากที่โหนดได้รับแพ็กเก็ตที่ถูกส่งโดยส่วนที่ 1 แล้ว

slot channel	0	1	2	3	4	5
0	0 ถึง 3	0 ถึง 2	0 ถึง 1	0 ถึง 3	0 ถึง 2	0 ถึง 1
1	1 ถึง 0	1 ถึง 3	1 ถึง 2	1 ถึง 0	1 ถึง 3	1 ถึง 2
2	2 ถึง 1	2 ถึง 0	2 ถึง 3	2 ถึง 1	2 ถึง 0	2 ถึง 3
3	3 ถึง 2	3 ถึง 1	3 ถึง 0	3 ถึง 2	3 ถึง 1	3 ถึง 0



รูปที่ 3.7 ตัวอย่างช่วงเวลารว่างและเต็มของสล롯ที่ 0 ในช่องสัญญาณ 0 เมื่อมีการส่งแพ็กเก็ตในส่วนที่ 1

ดังนั้นในส่วนที่ 2 สำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 นี้จะมีขั้นตอนในการเลือกแพ็กเก็ต 9 ขั้นตอน เช่นเดียวกับการเลือกแพ็กเก็ตส่วนที่ 1 แต่ค่า  $srrdest1$  จะเปลี่ยนเป็น  $srrdest2$  ที่มีปลายทางที่มีค่าเท่ากับ  $|i+(M-1)-k|_M$  ดังตารางที่ 3.3 แสดงตารางค่าปลายทางที่ตรงกับ  $|i+(M-1)-k|_M$  ที่แต่ละโหนดสำหรับแต่ละสลอต และ  $d_2$  คือปลายทางที่อยู่ระหว่างโหนดต้นทาง  $i$  กับโหนด  $srrdest2$  โดยแพ็กเก็ตที่เลือกได้จะถูกส่งในช่องสัญญาณ  $i$  ซึ่งเป็นส่วนที่ช่วยเติมให้สลอตว่างจากการส่งส่วนที่ 1 ถูกใช้งานได้คุ้มค่า

**ตารางที่ 3.3** ตารางแสดงค่าปลายทางที่ตรงกับ  $|i+(M-1)-k|_M$  ที่โนดแต่ละโนดสำหรับสล็อตที่ 0 ถึง 5 สำหรับการเลือกแพ็กเก็ตส่วนที่ 2 ของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2

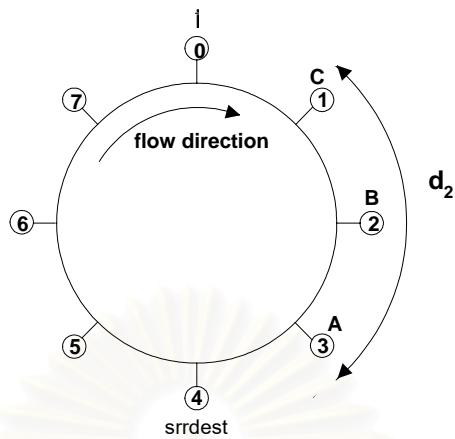
slot โนด	0	1	2	3	4	5
0	3	2	1	3	2	1
1	0	3	2	0	3	2
2	1	0	3	1	0	3
3	2	1	0	2	1	0

ส่วนที่ 3 เพื่อไม่ให้มีสล็อตว่างเดินทางในวงแหวน โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตจากคิวที่มีปลายทาง  $|i+1|_M$  โดยจะเลือกให้ครบจำนวน  $M$  แพ็กเก็ต ในการเลือกแพ็กเก็ตเสียงจะถูกเลือกก่อนถ้าไม่มีแพ็กเก็ตเสียงแล้วจะเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอ และแพ็กเก็ตข้อมูลตามลำดับ แพ็กเก็ตเหล่านี้จะถูกส่งโดยใช้สล็อตว่างที่เหลือจากการส่งแพ็กเก็ตที่เลือกได้จากส่วนที่ 1 และส่วนที่ 2

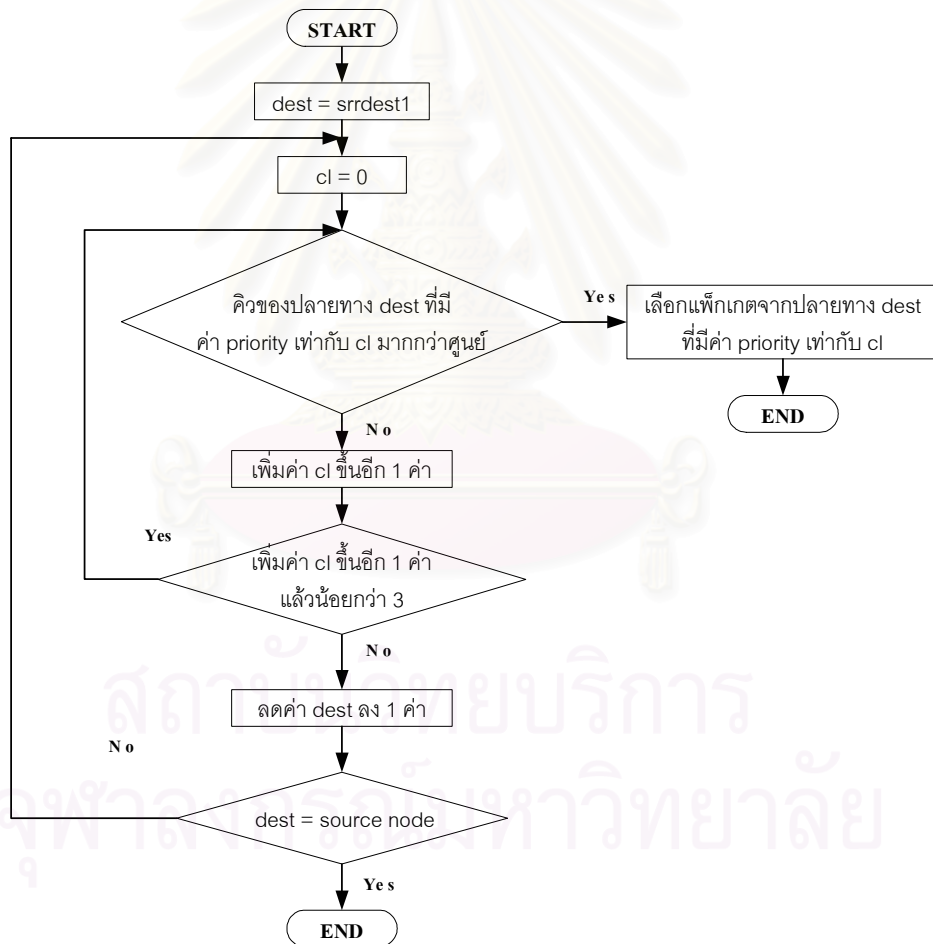
### ค) วิธีการเลือกแพ็กเก็ตและช่องสัญญาณในการส่งแพ็กเก็ตแบบที่ 3

สำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 นี้จะประกอบไปด้วย 3 ส่วนเช่นเดียวกันโดยลักษณะการเลือกแพ็กเก็ตจะคล้ายกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 ซึ่งสามารถอธิบายได้ดังนี้

ส่วนที่ 1 กำหนดให้  $s$  คือ สล็อตที่เข้ามาที่โนดที่  $i$  โดย  $srrdest1$  คือปลายทางที่มีค่าเท่ากับ  $|i+k+1|_M$  และ  $d_2$  คือปลายทางที่อยู่ระหว่างโนดต้นทาง  $i$  กับโนด  $srrdest1$  ในการเลือกแพ็กเก็ตโนดจะพิจารณาที่จะปลายทางโดยเริ่มจากปลายทาง  $srrdest1$  ก่อนโดยจะพิจารณาจากแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลตามลำดับ ถ้าที่ปลายทางดังกล่าวไม่มีแพ็กเก็ตเลยโนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตจากปลายทาง  $d_2$  ดังแสดงในรูปที่ 3.8 ถ้าที่ปลายทาง  $srrdest1$  ไม่มีแพ็กเก็ตเลยโนดจะพิจารณาปลายทาง  $A$ ,  $B$  และตามลำดับแทนโดยที่แต่ละปลายทางโนดจะพิจารณาจากแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลตามลำดับ แพ็กเก็ตที่เลือกได้จะถูกส่งโดยใช้สล็อตของช่องสัญญาณ  $srrdest1$  รูปที่ 3.9 แสดงแผนภาพวิธีการเลือกแพ็กเก็ตของส่วนที่ 1 ของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3

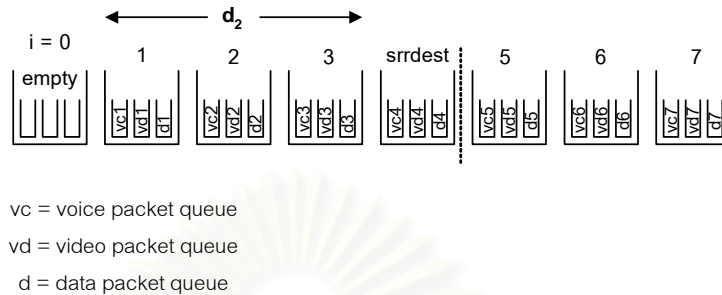


รูปที่ 3.8 ปลายทาง srrdest1 และ  $d_2$  สำหรับส่วนที่ 1 ของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3



รูปที่ 3.9 แผนภาพวิธีการเลือกแพ็กเก็ตสำหรับส่วนที่ 1 ของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3

สำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 สามารถอธิบายโดยใช้ตัวอย่างในรูปที่ 3.10 ได้ดังนี้



**รูปที่ 3.10** คิวของแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลที่มีปลายทาง srrdest1 และ  $d_2$  ของโนดที่ 0 สำหรับระบบที่มีโนดทั้งหมด 8 โหนดสำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3

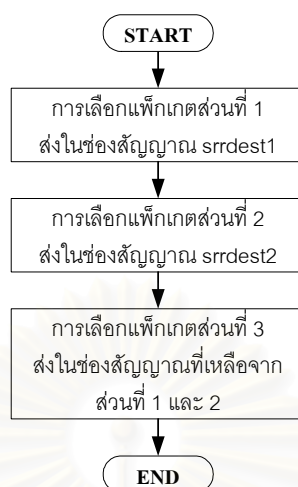
สมมติว่าระบบมีจำนวนโนด 8 โหนดและโนดที่กำลังพิจารณาคือโนดที่ 0 ไทม์สล็อตที่พิจารณามีค่า srrdest เท่ากับ 4 ดังนั้น  $d_2$  คือ 1, 2 และ 3 ในการเลือกแพ็กเก็ตส่วนที่ 1 โหนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตเสียงจากคิว vc4 ถ้าไม่มีแพ็กเก็ตเสียงในคิวนั้นโหนดจะแพ็กเก็ตวิดีโอจากคิว vd4 และถ้าไม่มีแพ็กเก็ตในคิว vd4 โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลจากคิว d4 ถ้าที่ปลายทางที่ 4 ไม่มีแพ็กเก็ตสำหรับส่ง โหนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตจากปลายทาง 3, 2 และ 1 แทนโดยมีลำดับในการเลือกดังนี้ vc3, vd3, d3, vc2, vd2, d2, vc1, vd1 และ d1

ส่วนที่ 2 การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 นี้จะมีขั้นตอนในการเลือกแพ็กเก็ตเช่นเดียวกับส่วนที่ 1 แต่ค่า srrdest1 จะเปลี่ยนเป็น srrdest2 ที่มีปลายทางที่มีค่าเท่ากับ  $|i+(M-1)-k|_M$  และ  $d_2$  คือปลายทางที่อยู่ระหว่างโนดต้นทาง  $i$  กับโนด srrdest2 โดยแพ็กเก็ตที่เลือกได้จะถูกส่งในช่องสัญญาณ  $i$  ซึ่งเป็นส่วนที่ช่วยเติมให้สล็อตว่างจากการส่งส่วนที่ 1 ถูกใช้งานได้คุ้มค่า

ส่วนที่ 3 เพื่อไม่ให้มีสล็อตว่างเดินทางในวงแหวน โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตจากคิวที่มีปลายทาง  $|i+1|_M$  โดยจะเลือกให้ครบจำนวน  $M$  แพ็กเก็ต ในการเลือกแพ็กเก็ตเสียงจะถูกเลือกก่อนถ้าไม่มีแพ็กเก็ตเสียงแล้วจะเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอ และแพ็กเก็ตข้อมูลตามลำดับ แพ็กเก็ตเหล่านี้จะถูกส่งโดยใช้สล็อตว่างที่เหลือจากการส่งแพ็กเก็ตที่เลือกได้จากส่วนที่ 1 และส่วนที่ 2

**รูปที่ 3.11** แสดงแผนภาพวิธีการเลือกแพ็กเก็ตและช่องสัญญาณในการส่งแพ็กเก็ตแบบที่ 3 ทั้งหมด





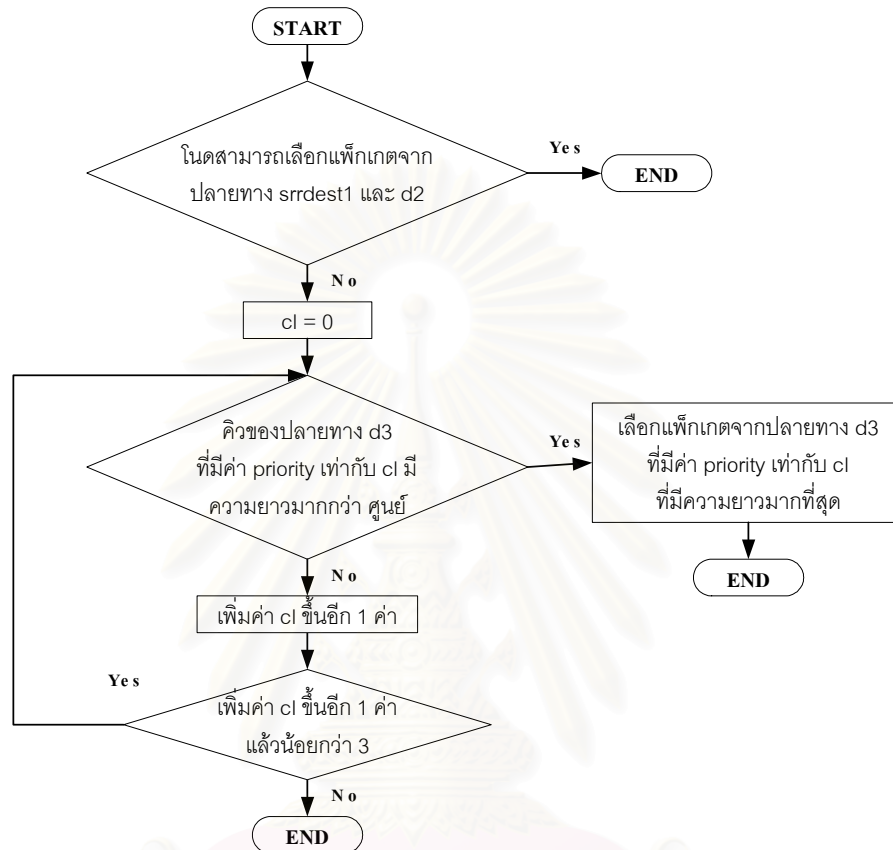
รูปที่ 3.11 แผนภาพวิธีการเลือกแพ็กเก็ตและช่องสัญญาณในการส่งแพ็กเก็ตแบบที่ 3

#### ง) วิธีการเลือกแพ็กเก็ตและช่องสัญญาณในการส่งแพ็กเก็ตแบบที่ 4

สำหรับวิธีการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 นี้จะคล้ายกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 แต่ในการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 ในส่วนที่ 1 และ 2 จะกำหนดให้เลือกแพ็กเก็ตจากปลายทางที่มีระยะทางไม่เกินปลายทาง srrdest1 และ srrdest2 ดังนั้นถ้าไม่มีแพ็กเก็ตที่ปลายทางดังกล่าวสลัดของช่องสัญญาณที่ถูกกำหนดไว้ก็จะไม่ถูกใช้งานทำให้เป็นการสูญเสียแบนด์วิดท์โดยไม่ได้ใช้ประโยชน์ใดๆ ที่มีแพ็กเก็ตที่อยู่ปลายทางนอกเหนือจากที่กำหนดไว้รอการส่ง ดังนั้นในการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 นี้จะกำหนดว่าถ้าไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางไม่เกิน srrdest1 และ srrdest2 ในส่วนที่ 1 และ 2 ก็จะทำให้สามารถพิจารณาแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกินได้ ซึ่งสามารถอธิบายวิธีการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 ได้ดังนี้

ส่วนที่ 1 ในขั้นแรกโนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตในลักษณะเดียวกับส่วนที่ 1 ของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 นั่นคือพิจารณาแพ็กเก็ตจากปลายทางที่มีระยะไม่เกิน srrdest1 ก่อนซึ่งมีขั้นตอน 9 ขั้น แต่ถ้าโนดพบว่าปลายทางทั้งหลายดังกล่าวไม่มีแพ็กเก็ตเลยโนดจะพิจารณาขั้นที่ 2 คือพิจารณาแพ็กเก็ตจากปลายทางที่มีระยะทางเกิน srrdest1 กำหนดเป็นปลายทาง  $d_3$  โดยโนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตทีละประเภทเริ่มจากแพ็กเก็ตเสียงก่อนโนดจะพิจารณาว่าปลายทางเหล่านั้นมีแพ็กเก็ตเสียงที่รอการส่งหรือไม่ ถ้ามีมากกว่า 1 ปลายทางที่มีแพ็กเก็ตเสียงสำหรับส่งโนดจะเลือกแพ็กเก็ตเสียงจากปลายทางที่มีความยาวคิวมากที่สุด แต่ถ้าไม่มีแพ็กเก็ตเสียงสำหรับส่งโนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลในลักษณะเดียวกัน

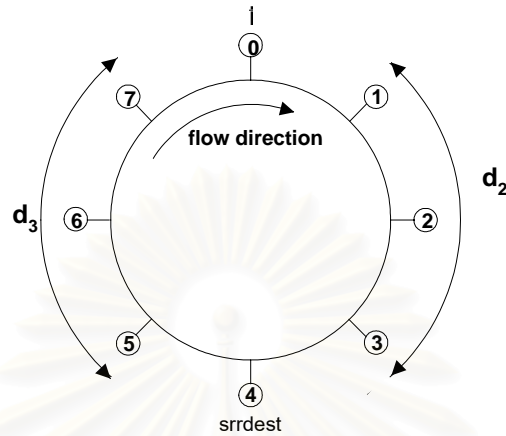
รูปที่ 3.12 แสดงแผนภาพวิธีการเลือกแพ็กเกตสำหรับส่วนที่ 1 สำหรับส่งในช่องสัญญาณ srrdest1 ของการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 4



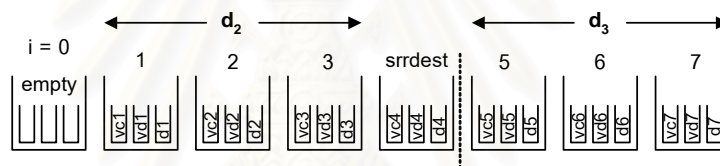
รูปที่ 3.12 แผนภาพวิธีการเลือกแพ็กเกตสำหรับส่วนที่ 1 สำหรับส่งในช่องสัญญาณ srrdest1 ของการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 4

การเลือกแพ็กเกตสำหรับส่วนที่ 1 ของการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 4 สามารถอธิบายโดยใช้ตัวอย่างได้ดังต่อไปนี้ สมมุติว่าระบบมีจำนวนโหนด 8 โหนดและโหนดที่กำลังพิจารณาคือโหนดที่ 0 ไทม์สล็อตที่พิจารณา มีค่า srrdest1 เท่ากับ 4 ดังนั้น  $d_2$  คือ 1, 2 และ 3 และ ดังนั้น  $d_3$  คือ 5, 6 และ 7 ดังรูปที่ 3.13 เมื่อโหนดพิจารณาแพ็กเกตจากปลายทาง srrdest1 และ  $d_2$  แล้วแต่พบว่าไม่มีแพ็กเกตในปลายทางดังกล่าวเลยโหนดก็จะเลือกแพ็กเกตจากปลายทาง  $d_3$  ซึ่งจะพิจารณาแพ็กเกตดังนี้ โหนดจะพิจารณาแพ็กเกตจากคิว vc5, vc6 และ vc7 ถ้ามีแพ็กเกตในคิวดังกล่าวโหนดจะเลือกแพ็กเกตจากปลายทางที่มีความยาวมากที่สุด แต่ถ้าไม่มีแพ็กเกตในคิวดังกล่าวโหนดจะพิจารณาแพ็กเกตจากคิว vd5, vd6 และ vd7 ถ้ามีแพ็กเกตในคิวดังกล่าวโหนด

จะเลือกแพ็กเก็ตจากปลายทางที่มีความยาวมากที่สุด แต่ถ้าไม่มีแพ็กเก็ตในคิวดังกล่าวโนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตจากคิว  $d_5$ ,  $d_6$  และ  $d_7$



ก) ปลายทาง srrdest,  $d_2$  และ  $d_3$



vc = voice packet queue  
vd = video packet queue  
d = data packet queue

ข) คิวของแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลที่มีปลายทาง srrdest และ  $d_2$  ของโนดที่ 0

**รูปที่ 3.13** ปลายทาง srrdest1,  $d_2$  และ  $d_3$  และคิวของแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลที่มีปลายทาง srrdest1,  $d_2$  และ  $d_3$  ของโนดที่ 0 สำหรับระบบที่มีโนดทั้งหมด 8 โหนดสำหรับส่วนที่ 1 ของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4

ส่วนที่ 2 สำหรับส่วนที่ 2 จะพิจารณาการเลือกแพ็กเก็ตคล้ายกับส่วนที่ 1 แต่เปลี่ยนจากปลายทาง srrdest1 เป็น srrdest2 และแพ็กเก็ตที่เลือกได้จะส่งโดยใช้ช่องสัญญาณ  $i$

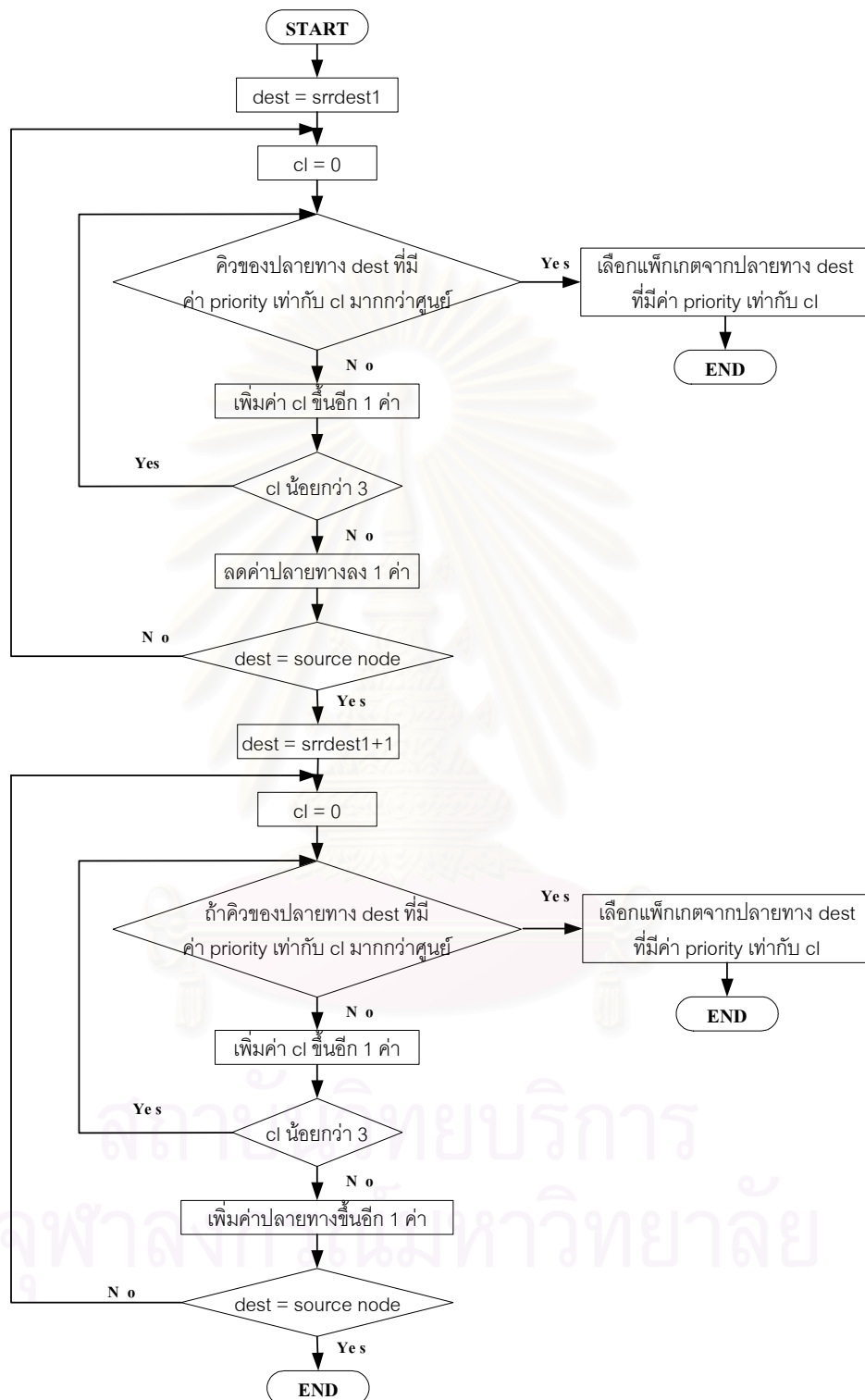
ส่วนที่ 3 โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตจากคิวที่มีปลายทาง  $|i+1|_M$  โดยเลือกแพ็กเก็ตเท่ากับจำนวนสล็อตว่างที่เหลือจากการส่งแพ็กเก็ตที่เลือกได้จากส่วนที่ 1 และส่วนที่ 2 โดยโนดจะพิจารณาเลือกแพ็กเก็ตเสียงก่อน ถ้าไม่มีแพ็กเก็ตเสียงแล้วจะเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอ และแพ็กเก็ตข้อมูลตามลำดับ แพ็กเก็ตเหล่านี้จะถูกส่งโดยใช้สล็อตว่างที่เหลือจากการส่งแพ็กเก็ตที่เลือกได้จากส่วนที่ 1 และส่วนที่ 2

### จ) วิธีการเลือกแพ็กเก็ตและช่องสัญญาณในการส่งแพ็กเก็ต แบบที่ 5

สำหรับวิธีการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 5 นี้จะคล้ายกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 แต่ในการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 ในส่วนที่ 1 และ 2 จะกำหนดให้เลือกแพ็กเก็ตจากปลายทางที่มีระยะทางไม่เกินปลายทาง  $srrdest1$  และ  $srrdest2$  ดังนั้นถ้าไม่มีแพ็กเก็ตในปลายทางดังกล่าวสลิตของช่องสัญญาณที่ถูกกำหนดไว้ก็จะไม่ถูกใช้งานทำให้เป็นการสูญเสียแบนด์วิดท์โดยไม่ได้ใช้ประโยชน์ใดๆ ที่มีแพ็กเก็ตที่อยู่ปลายทางนอกเหนือจากที่กำหนดไว้รอการส่ง ดังนั้นในการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 5 นี้จะกำหนดว่าถ้าไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางไม่เกิน  $srrdest1$  และ  $srrdest2$  ในส่วนที่ 1 และ 2 ก็จะสามารถพิจารณาแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกินได้ ซึ่งสามารถอธิบายวิธีการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 5 ได้ดังนี้

ส่วนที่ 1 กำหนดให้  $d_2$  เป็นแพ็กเก็ตที่มีปลายทางไม่เกิน  $srrdest1$  และ  $d_3$  คือ แพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกิน  $srrdest1$  ในขั้นแรกในดจะพิจารณาแพ็กเก็ตในลักษณะเดียวกับส่วนที่ 1 ของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 นั่นคือพิจารณาแพ็กเก็ตจากปลายทาง  $srrdest1$  และปลายทาง  $d_2$  โดยพิจารณาที่ปลายทางแต่ละแห่งและพิจารณาจากแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลตามลำดับ แต่ถ้าในดพบว่าปลายทางทั้งหลายดังกล่าวไม่มีแพ็กเก็ตเลยในดจะพิจารณาขั้นที่ 2 คือพิจารณาแพ็กเก็ตจากปลายทางที่มีระยะทางเกิน  $srrdest1$  โดยในดจะพิจารณาแพ็กเก็ตที่ละปลายทางโดยเริ่มจากปลายทางที่อยู่ใกล้กับปลายทาง  $srrdest1$  มากที่สุดก่อนโดยพิจารณาจากแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลตามลำดับ ถ้าปลายทางดังกล่าวไม่มีแพ็กเก็ตก็จะพิจารณาจากปลายทางถัดมาจนกว่าจะเลือกแพ็กเก็ตได้หรือจนกว่าจะพิจารณาทุกปลายทางแล้ว ถ้าสามารถเลือกแพ็กเก็ตได้ในดจะส่งแพ็กเก็ตที่เลือกได้โดยใช้สลิตของช่องสัญญาณ  $srrdest1$  รูปที่ 3.14 แสดงแผนภาพวิธีการเลือกแพ็กเก็ตสำหรับส่วนที่ 1 สำหรับส่งในช่องสัญญาณ  $srrdest1$  ของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 5

สถาบันวิทยบริการ  
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย



รูปที่ 3.14 แผนภาพวิธีการเลือกแพ็กเกตสำหรับส่วนที่ 1 สำหรับส่งในช่องสัญญาณ srrdest1 ของการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 5

การเลือกแพ็กเก็ตสำหรับส่วนที่ 1 ของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 สามารถอธิบายโดยใช้ตัวอย่างได้ดังต่อไปนี้ สมมุติว่าระบบมีจำนวนโนด 8 โหนดและโนดที่กำลังพิจารณาคือโนดที่ 0 ไทม์สล็อตที่พิจารณา มีค่า  $srrdest1$  เท่ากับ 4 ปลาย ดังนั้น  $d_2$  คือ 1, 2 และ 3 และ ดังนั้น  $d_3$  คือ 5, 6 และ 7 เช่นเดียวกับรูปที่ 3.16 เมื่อโนดพิจารณาแพ็กเก็ตจากปลายทาง  $srrdest1$  และ  $d_2$  แล้วแต่พบว่าไม่มีแพ็กเก็ตในปลายทางดังกล่าวเลยโนดก็จะเลือกแพ็กเก็ตจากปลายทาง  $d_3$  ซึ่งจะพิจารณาแพ็กเก็ตดังนี้ โหนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตเสียงจากคิว  $vc5$  ถ้าไม่มีแพ็กเก็ตเสียงในคิวนั้น โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอจากคิว  $vd5$  และถ้าไม่มีแพ็กเก็ตในคิว  $vd5$  โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลจากคิว  $d5$  ถ้าที่ปลายทางที่ 4 ไม่มีแพ็กเก็ตสำหรับส่งโนด จะพิจารณาแพ็กเก็ตจากปลายทาง 3, 2 และ 1 แทนโดยมีลำดับในการเลือกดังนี้  $vc6, vd6, d6, vc7, vd7$  และ  $d7$

ส่วนที่ 2 สำหรับส่วนที่ 2 จะพิจารณาการเลือกแพ็กเก็ตคล้ายกับส่วนที่ 1 แต่เปลี่ยนจากปลายทาง  $srrdest1$  เป็น  $srrdest2$  และแพ็กเก็ตที่เลือกได้จะส่งโดยใช้ช่องสัญญาณ  $i$

ส่วนที่ 3 โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตจากคิวที่มีปลายทาง  $|i+1|_M$  โดยเลือกแพ็กเก็ตเท่ากับจำนวนสล็อตว่างที่เหลือจากการส่งแพ็กเก็ตที่เลือกได้จากส่วนที่ 1 และส่วนที่ 2 โดยในส่วนที่ 3 นี้ โหนดจะพิจารณาเลือกแพ็กเก็ตเสียงก่อน ถ้าไม่มีแพ็กเก็ตเสียงแล้วจะเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอ และแพ็กเก็ตข้อมูลตามลำดับ แพ็กเก็ตเหล่านี้จะถูกส่งโดยใช้สล็อตว่างที่เหลือจากการส่งแพ็กเก็ตที่เลือกได้จากส่วนที่ 1 และส่วนที่ 2

### 3.2.2.1.2 ส่วนกลไกควบคุมความเท่าเทียมกันในการเข้าถึงช่องสัญญาณ

ส่วนกลไกควบคุมความเท่าเทียมกันในการเข้าถึงช่องสัญญาณ จะทำหน้าที่ควบคุมให้แต่ละโนดในโครงข่ายมีโอกาสในการเข้าถึงโครงข่ายอย่างเท่าเทียมกัน การควบคุมความเท่าเทียมกันในการเข้าถึงช่องสัญญาณจะใช้แพ็กเก็ตพิเศษ เรียกว่า SAT ซึ่งจะมีการแยก SAT สำหรับปลายทางแต่ละปลายทาง และประเภทแต่ละประเภทของทราฟฟิก ( $SAT_d^p$  หมายถึง SAT สำหรับปลายทาง  $d$  และทราฟฟิกประเภท  $p$ ) โดย  $SAT_d^p$  จะถูกส่งไปรอบๆ วงแหวน โดยจะมีการกำหนดว่าในระหว่างการมาถึงของ 2  $SAT_d^p$  โหนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตประเภท  $p$  และมีปลายทาง  $d$  ได้มากที่สุดเท่ากับจำนวน  $Q_d^p$  แพ็กเก็ต ) ดังนั้นถ้าโนดส่งครบ  $Q_d^p$  แพ็กเก็ตก่อนที่  $SAT_d^p$  จะวนกลับมาที่โนดนั้นอีกครั้ง โหนดนั้นจะไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตได้อีกโดยปกติเมื่อ  $SAT_d^p$  มาถึงโนดซึ่งส่งแพ็กเก็ตตามจำนวนที่กำหนดแล้วโนดนั้นจะส่ง  $SAT_d^p$  ทันที แต่ถ้าโนดยังส่งแพ็กเก็ตไม่ครบตามจำนวนที่กำหนดและโนดนั้นยังมีแพ็กเก็ตในคิว  $SAT_d^p$  จะถูกประวิงไว้ที่โนดนั้นก่อน (เรียกสภาวะนี้ว่าสภาวะ NONSAT, nonsatisfies) จนกว่าโนดจะส่งแพ็กเก็ตครบตามจำนวนที่

กำหนดหรือจนกว่าคิวจะไม่มีแพ็กเก็ตเหลืออยู่ในกรณีนี้  $SAT_d^p$  อาจถูกประวิงไว้ที่โหนดใดโหนดหนึ่งนานซึ่งจะทำให้โหนดอื่นที่ส่งแพ็กเก็ตได้ครบแล้วไม่สามารถส่งได้ทำให้สูญเสียแบนด์วิดท์โดยไม่ถูกใช้งาน ดังนั้นใน ส่วนนี้จะกำหนดให้โหนดที่มี  $SAT_d^p$  ถูกประวิงอยู่จะมีการเลือกแพ็กเก็ตตามหลักเกณฑ์ใหม่จนกว่าจะไม่มี  $SAT_d^p$  ถูกประวิงที่โหนด หลักเกณฑ์ในการเลือกแพ็กเก็ตในกรณีที่มี  $SAT_d^p$  ถูกประวิงมีดังนี้

1) กรณีที่โหนดประวิง  $SAT_d^p$  จำนวน 1 ตัว : โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตของทราฟฟิกประเภท  $p$  ที่มีปลายทางเป็น  $d$  สำหรับส่งในสล็อตที่ถูกทำกำหนดให้แต่ละโหนดสามารถใช้ได้ จนสามารถส่งครบตามจำนวนที่ต้องส่งเสียก่อน เพื่อจะได้ส่ง  $SAT_d^p$  ไปให้โหนดถัดไป แล้วจึงใช้หลักเกณฑ์ในการเลือกแพ็กเก็ตตามที่กำหนดไว้ในส่วนการจัดการเข้าถึงช่องสัญญาณตามเดิม โดยการเลือกแพ็กเก็ตในกรณีเกิดสภาวะ NONSAT สำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแต่ละแบบจะแตกต่างกันเล็กน้อยดังนี้

สำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1 ในแต่ละโหนดสล็อตโหนดจะเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางตรงกับ  $SAT_d^p$  ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT และส่งแพ็กเก็ตแรกที่เลือกได้โดยในโหนดสล็อตของช่องสัญญาณที่มีปลายทางตรงกับปลายทางของแพ็กเก็ตที่เลือกได้ (ซึ่งในที่นี้คือปลายทาง  $d$ ) ถ้าแพ็กเก็ตแรกที่เลือกได้ไม่ตรงกับปลายทาง  $srrdest$  โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางตรงกับ  $SAT_d^p$  ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT อีกแพ็กเก็ต และส่งในสล็อตของช่องสัญญาณ  $srrdest$

ส่วนในการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2-5 ในแต่ละโหนดสล็อตโหนดจะเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางตรงกับ  $SAT_d^p$  ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT จำนวน 2 แพ็กเก็ตเพื่อส่งในสล็อตของช่องสัญญาณ  $srrdest1$  และ  $i$  (คือ หมายเลขโหนดที่กำลังพิจารณา) ซึ่งถูกกำหนดไว้สำหรับแต่ละโหนด

2) กรณีที่โหนดประวิง  $SAT_d^p$  มากกว่า 1 ตัว : โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตของทราฟฟิกประเภท  $p$  ที่มีปลายทางเป็น  $d$  สำหรับส่งในสล็อตที่ถูกทำกำหนดให้แต่ละโหนดสามารถใช้ได้ จนสามารถส่งครบตามจำนวนที่ต้องส่งเสียก่อน เพื่อจะได้ส่ง  $SAT_d^p$  ไปให้โหนดถัดไป แล้วจึงใช้หลักเกณฑ์ในการเลือกแพ็กเก็ตตามที่กำหนดไว้ในส่วนการจัดการเข้าถึงช่องสัญญาณตามเดิม แต่เนื่องจากในกรณีนี้มี  $SAT_d^p$  ถูกประวิงมากกว่า 1 ตัว จึงสามารถมีรูปแบบในการเลือกแพ็กเก็ตได้หลายแบบ ดังนี้

แบบที่ 1 : เลือกแพ็กเก็ตที่มีคุณสมบัติตรงกับ  $SAT_d^p$  ที่ถูกประวิงก่อนให้ครบตามจำนวนที่ต้องส่งเสียก่อน แล้วจึงเลือกแพ็กเก็ตที่มีคุณสมบัติตรงกับ  $SAT_d^p$  ที่ถูกประวิงตัวถัดไป

แบบที่ 2 : เลือกแพ็กเก็ตที่มีคุณสมบัติตรงกับ  $SAT_d^p$  ที่มีลำดับความสำคัญสูงสุด คือ SAT ของทราฟฟิกเสียง ให้ครบตามจำนวนที่ต้องส่งเสียก่อน แล้วจึงเลือกแพ็กเก็ตที่มีคุณสมบัติตรงกับ  $SAT_d^p$  ที่มีลำดับความสำคัญรองลงมา คือ SAT ของทราฟฟิกวิดีโอ และข้อมูล

แบบที่ 3 : เลือกแพ็กเก็ตที่มีคุณสมบัติตรงกับ  $SAT_d^p$  แต่ละตัวสลับกันไป

จากในการเลือกและการควบคุมการส่งแพ็กเก็ตที่มีการใช้ SAT ในการควบคุมการทำงานซึ่งประกอบด้วย 2 ส่วนและแต่ละส่วนก็มีวิธีที่แตกต่างกันหลายวิธี ดังนั้นในที่นี้จะสรุปวิธีการเลือกและการควบคุมการส่งแพ็กเก็ตที่มีการใช้ SAT ในการควบคุมการทำงานซึ่งจะมีทั้งหมด 10 วิธี โดยจะแบ่งออกเป็น 2 กลุ่มด้วยกันดังนี้

กลุ่มที่ 1 ได้แก่แบบที่ 1 ถึง แบบที่ 5 ส่วนการจัดการในการเข้าถึงช่องสัญญาณของแต่ละแบบจะแตกต่างกัน แต่ส่วนควบคุมความเท่าเทียมกันในการเข้าถึงช่องสัญญาณจะเหมือนกันและเป็นแบบปกติคือไม่มีการเร่งการส่งแพ็กเก็ตเมื่อมี SAT อยู่ในสถานะ NONSAT ซึ่งแต่ละวิธีมีรายละเอียดดังนี้

- 1) แบบที่ 1 : ส่วนการจัดการในการเข้าถึงช่องสัญญาณแบบที่ 1 และส่วนควบคุมความเท่าเทียมกันในการเข้าถึงช่องสัญญาณแบบปกติคือไม่มีการเร่งการส่งแพ็กเก็ตเมื่อมี SAT อยู่ในสถานะ NONSAT
- 2) แบบที่ 2 : ส่วนของการจัดการในการเข้าถึงช่องสัญญาณแบบที่ 2 และส่วนควบคุมความเท่าเทียมกันในการเข้าถึงช่องสัญญาณแบบปกติคือไม่มีการเร่งการส่งแพ็กเก็ตเมื่อมี SAT อยู่ในสถานะ NONSAT
- 3) แบบที่ 3 : ส่วนของการจัดการในการเข้าถึงช่องสัญญาณแบบที่ 3 และส่วนควบคุมความเท่าเทียมกันในการเข้าถึงช่องสัญญาณแบบปกติคือไม่มีการเร่งการส่งแพ็กเก็ตเมื่อมี SAT อยู่ในสถานะ NONSAT
- 4) แบบที่ 4 : ส่วนของการจัดการในการเข้าถึงช่องสัญญาณแบบที่ 4 และส่วนควบคุมความเท่าเทียมกันในการเข้าถึงช่องสัญญาณแบบปกติคือไม่มีการเร่งการส่งแพ็กเก็ตเมื่อมี SAT อยู่ในสถานะ NONSAT
- 5) แบบที่ 5 : ส่วนของการจัดการในการเข้าถึงช่องสัญญาณแบบที่ 5 และส่วนควบคุมความเท่าเทียมกันในการเข้าถึงช่องสัญญาณแบบปกติคือไม่มีการเร่งการส่งแพ็กเก็ตเมื่อมี SAT อยู่ในสถานะ NONSAT

กลุ่มที่ 2 ได้แก่แบบที่ 6 ถึงแบบที่ 10 ส่วนการจัดการในการเข้าถึงช่องสัญญาณของแบบที่ 6 ถึง 10 จะเหมือนแบบที่ 1 ถึง 5 แต่ส่วนควบคุมความเท่าเทียมกันจะเป็นแบบมีการเร่งการส่งแพ็กเก็ตเมื่อมี SAT อยู่ในสถานะ NONSAT และเนื่องจากวิธีการเร่งการส่งแพ็กเก็ตสามารถมีได้ 3 แบบด้วยกันคือ แบบตามเวลาก่อนหลังที่ SAT นั้นอยู่ในสถานะ NONSAT แบบตาม priority ของ SAT และแบบสลับกัน ดังนั้นการเลือกแบบที่ 6 ถึง 10 จึงสามารถแบ่งย่อยเป็น 3 แบบด้วยกัน ดังต่อไปนี้

- 6) แบบที่ 6 จะแบ่งออกเป็น 3 แบบด้วยกันดังนี้







### 3.2.2.2 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่ไม่มีการใช้ SAT ในการควบคุมการทำงาน

แนวคิดในการเลือกและควบคุมการส่งแพ็กเก็ตโดยใช้ SAT ในการควบคุมในหัวข้อที่ 3.2.2.1 ซึ่งมี SAT ในการควบคุมการทำงานอาจจะมีข้อเสียที่ทำให้เกิดการใช้แบนด์วิธของช่องสัญญาณอย่างไม่คุ้มค่าดังนี้

1) การควบคุมการส่งแพ็กเก็ตโดยใช้ SAT ในการควบคุม อาจจะทำให้เกิดกรณีที่โหนดส่งแพ็กเก็ตครบตามจำนวนที่กำหนดแล้วแต่ SAT ยังวนกลับมาไม่ถึงโหนด ทำให้โหนดไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตได้ทั้งๆ ที่มีแพ็กเก็ตที่จะส่งและมีสล็อตว่างเข้ามาที่โหนดจึงเป็นการใช้แบนด์วิธที่ได้ไม่เต็มที่

2) เมื่อโหนดเลือกแพ็กเก็ตที่จะส่งได้แล้ว โหนดจะมีการกำหนดช่องสัญญาณในการส่งแพ็กเก็ตสำหรับแพ็กเก็ตที่เลือกได้ การกำหนดช่องสัญญาณดังกล่าวจะทำให้เกิดความไม่ยืดหยุ่นในการส่งแพ็กเก็ตเพราะสล็อตของช่องสัญญาณที่เลือกสำหรับส่งแพ็กเก็ตอาจจะไม่ว่าง ถ้าเกิดกรณีเช่นนี้ก็จะทำให้แพ็กเก็ตที่เลือกไว้ไม่สามารถส่งได้

3) โหนดจะมีการเลือกแพ็กเก็ตสำหรับส่งในช่องสัญญาณที่กำหนดเพียง 1 หรือ 2 แพ็กเก็ตเท่านั้น ส่วนแพ็กเก็ตที่เหลือจะเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเป็นโหนดถัดไป และกำหนดให้ส่งในสล็อตของช่องสัญญาณที่เหลือ ซึ่งจำนวนแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเป็นโหนดถัดไปอาจมีจำนวนน้อยกว่าจำนวนสล็อตว่างที่เข้ามาที่โหนด ถ้าเกิดกรณีนี้โหนดก็จะปล่อยให้สล็อตว่างผ่านโหนดโดยไม่ถูกใช้งาน

ดังนั้นแนวคิดในหัวข้อนี้จะทำการออกแบบเพื่อปรับปรุงข้อเสียดังกล่าว ซึ่งมีรายละเอียดในการทำงานดังนี้

1) การเลือกและควบคุมการส่งแพ็กเก็ตจะกำหนดให้โหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตได้ไม่จำกัด นั่นคือ ไม่มีการควบคุมการส่งโดยใช้ SAT เพื่อขจัดปัญหาที่โหนดไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตได้เนื่องจาก SAT ยังเดินทางกลับมาไม่ถึงโหนด

2) โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตตามจำนวนของสล็อตว่างของช่องสัญญาณที่เข้ามา และจะส่งแพ็กเก็ตในช่องสัญญาณต่างๆที่ว่างช่องสัญญาณใดก็ได้

3) โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตให้ได้ตามจำนวนสล็อตว่างของช่องสัญญาณที่เข้ามา โดยโหนดจะเลือกแพ็กเก็ตเสียงจากคิวที่มีความยาวมากที่สุดก่อน ถ้ามีความยาวเท่ากันโหนดก็จะเลือกปลายทางที่อยู่ใกล้โหนดต้นทางมากที่สุดเพราะแพ็กเก็ตจะต้องใช้เวลาในการเดินทางนานกว่าแพ็กเก็ตที่มีปลายทางใกล้โหนดต้นทาง ถ้าไม่มีแพ็กเก็ตเสียงแล้วโหนดก็จะเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอ และแพ็กเก็ตข้อมูลโดยมีหลักการเลือกเช่นเดียวกับแพ็กเก็ตเสียง

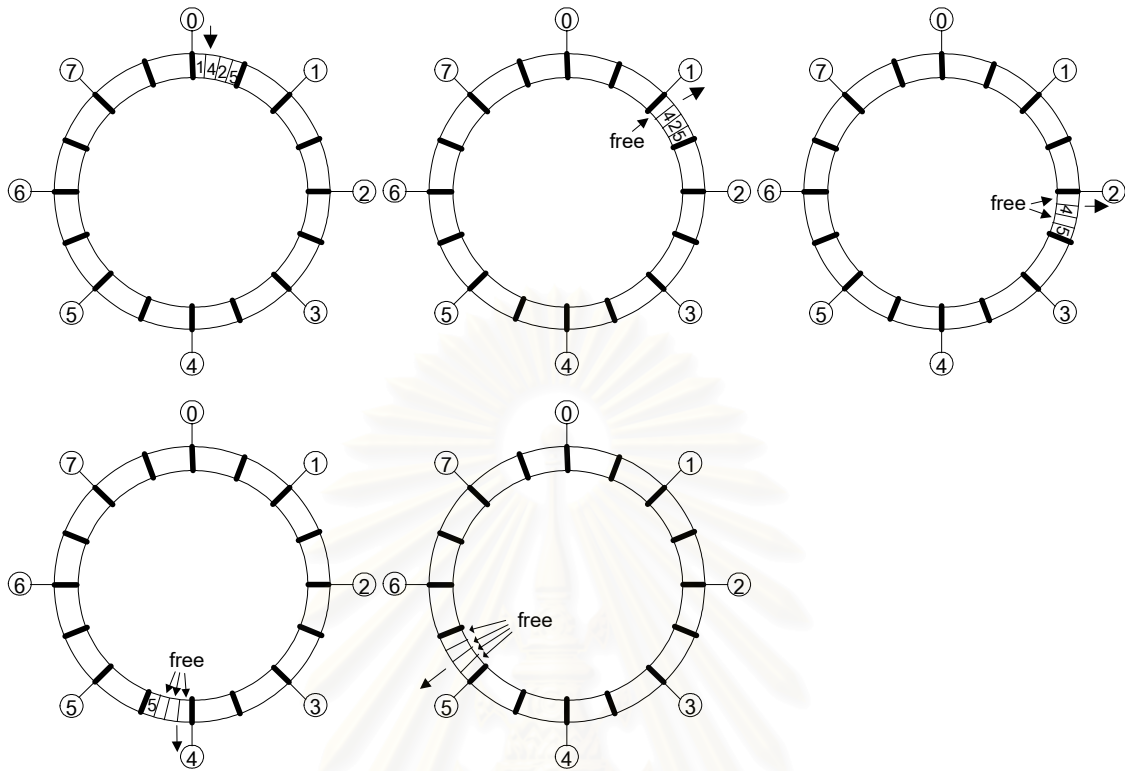
### 3.2.2.3 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูล

ในการส่งข้อมูลโดยใช้ลักษณะการเข้าใช้ช่องสัญญาณแบบสลิต ข้อมูลที่ต้องการจะส่งจะถูกแบ่งออกเป็นแพ็กเก็ตซึ่งมีขนาดพอดีกับขนาดของสลิต โดยในแต่ละแพ็กเก็ตที่ส่งจะประกอบด้วยส่วนหัวของแพ็กเก็ตใช้สำหรับเก็บข้อมูลที่จำเป็นในการส่งแพ็กเก็ต และส่วนข่าวสารซึ่งเป็นส่วนที่ใช้เก็บข้อมูลที่ต้องการส่ง ดังนั้นข้อมูลที่ต้องการส่งจะต้องแบ่งออกเป็นส่วนย่อยที่มีขนาดเท่ากับส่วนข่าวสารแล้วนำไปประกอบกับส่วนหัวได้เป็นแพ็กเก็ตสำหรับส่งในสลิตของช่องสัญญาณ จะเห็นได้ว่าถ้าข้อมูลมีความยาวมากจะต้องถูกแบ่งออกเป็นแพ็กเก็ตจำนวนมากทำให้ต้องสูญเสียแบนด์วิดท์ในการส่งส่วนหัวมากตามไปด้วย แต่ถ้ากำหนดให้ขนาดของส่วนข่าวสารมีขนาดใหญ่ขึ้นข้อมูลที่ส่งก็จะถูกแบ่งเป็นแพ็กเก็ตที่มีจำนวนน้อยลงซึ่งจะทำให้ต้องเสียแบนด์วิดท์ในการส่งส่วนหัวน้อยลงไปด้วย ทราฟฟิกวิดีโอและทราฟฟิกข้อมูลเป็นทราฟฟิกที่มีการกำเนิดบิตข่าวสารแบบเป็น burst และมีความยาวข้อมูลของแต่ละ burst ที่ต้องการส่งมาก ดังนั้นถ้าแบ่งข้อมูลของทราฟฟิกทั้ง 2 ประเภทให้มีขนาดของแพ็กเก็ตใหญ่ขึ้น จำนวนแพ็กเก็ตต่อข้อมูลก็จะลดลงซึ่งจะช่วยลดแบนด์วิดท์ในการส่งส่วนหัวได้ สำหรับทราฟฟิกเสียงที่มีการกำหนดบิตข่าวสารแบบคงที่และเป็นทราฟฟิกที่ต้องการส่งแบบเวลาจริงจึงต้องมีการกำหนดเวลาประวิงในการส่งแพ็กเก็ตจำกัด ดังนั้นขนาดของแพ็กเก็ตเสียงต้องมีขนาดที่ไม่ใหญ่เกินไปเพราะถ้ามีขนาดใหญ่มากเกินไปก็จะทำให้บิตต้นๆที่กำเนิดมาก่อนมีเวลาประวิงมากเกินไปทำให้ประสิทธิภาพในการส่งทราฟฟิกเสียงแย่ตามไปด้วย ดังนั้นการขยายขนาดของสลิตจะใช้กับเฉพาะทราฟฟิกวิดีโอและทราฟฟิกข้อมูลเท่านั้น

ในหัวข้อนี้จะกล่าวถึงการออกแบบการเข้าใช้ช่องสัญญาณแบบสลิต โดยกำหนดให้แพ็กเก็ตของทราฟฟิกข้อมูลและแพ็กเก็ตของทราฟฟิกวิดีโอ มีขนาดเท่ากับ  $m$  เท่าของแพ็กเก็ตของทราฟฟิกเสียง โดย  $m$  มีค่าเท่ากับ 2, 4, 8 เป็นต้น และ  $m$  จะเป็นตัวแปรที่ใช้ศึกษาผลของการขยายขนาดของแพ็กเก็ตเนื่องจากขนาดของแพ็กเก็ตจะต้องมีขนาดใหญ่พอที่จะบรรจุแพ็กเก็ตได้ ดังนั้นขนาดของสลิตจะต้องถูกขยายให้มีขนาดใหญ่เท่ากับขนาดแพ็กเก็ตทราฟฟิกวิดีโอและทราฟฟิกข้อมูล การขยายขนาดของสลิตมีผลต่อการส่งแพ็กเก็ตเสียงคือ สลิตที่ขยายให้มีขนาดเป็น  $m$  เท่าของขนาดของแพ็กเก็ตเสียงจะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้  $m$  แพ็กเก็ต ดังนั้นการเลือกแพ็กเก็ตสำหรับส่งในแต่ละไทม์สลิตจึงสามารถมีได้หลายแบบซึ่งแต่ละแบบจะมีรายละเอียดที่จะอธิบายในหัวข้อย่อยต่อไป

### 3.2.2.3.1 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีการเลือกแบบที่ 1

การเลือกแพ็กเก็ตสำหรับส่งในแบบที่ 1 นี้มีเป้าหมายในการส่งว่าในการส่งแพ็กเก็ตลงสู่สล็อตจะต้องบรรจุแพ็กเก็ตให้เต็มสล็อตเพื่อให้เกิดการใช้สล็อตอย่างคุ้มค่า นั่นคือ แพ็กเก็ตเสียงที่ต้องการส่งในแต่ละสล็อตจะต้องมีจำนวนเท่ากับ  $m$  แพ็กเก็ตและจะต้องมีปลายทางเหมือนกันทั้ง  $m$  แพ็กเก็ต สาเหตุที่กำหนดให้ต้องมีแพ็กเก็ตเสียงอย่างน้อย  $m$  แพ็กเก็ตจึงจะสามารถส่งสู่สล็อตก็เพื่อให้โนดมีการใช้สล็อตว่างที่เข้ามาที่โนดอย่างคุ้มค่า ถ้าโนดใช้สล็อตส่งแพ็กเก็ตเสียงไม่เต็มสล็อต สล็อตดังกล่าวก็จะมีส่วนที่ไม่ถูกใช้งาน ถ้าในขณะที่เดินทางสู่โนดปลายทางมีโนดอื่นที่มีแพ็กเก็ตเสียงพร้อมที่จะส่ง  $m$  แพ็กเก็ตซึ่งสามารถใช้สล็อตได้คุ้มค่าง่า แต่โนดไม่สามารถใช้สล็อตได้เพราะสล็อตถูกใช้โดยโนดก่อนหน้าไปแล้ว ลักษณะเช่นนี้จะเป็นการใช้สล็อตได้ไม่เต็มที่และปิดกั้นไม่ให้โนดอื่นที่สามารถใช้สล็อตได้เต็มที่ ได้ใช้สล็อต ส่วนสาเหตุที่กำหนดให้แพ็กเก็ต  $m$  แพ็กเก็ตที่จะส่งในสล็อตต้องมีปลายทางเดียวกันก็เพราะว่า ถ้าแต่ละแพ็กเก็ตมีปลายทางไม่เหมือนกัน ในระหว่างที่สล็อตเดินทางสู่ปลายทางที่ไกลที่สุดแพ็กเก็ตอื่นๆที่มีปลายทางใกล้กว่าจะได้รับไปและส่วนของสล็อตที่แพ็กเก็ตได้รับไปแล้วก็จะว่างลงทำและเดินทางไปจนถึงปลายทางสุดท้ายสล็อตจึงจะสามารถใช้ส่งได้อีกครั้ง ดังแสดงในรูปที่ 3.15 ลักษณะเช่นนี้ก็จะทำให้เกิดส่วนของสล็อตที่ว่างไม่ถูกใช้งาน วิธีการเลือกแพ็กเก็ตสำหรับส่งสู่สล็อตสำหรับแบบที่ 1 สามารถอธิบายได้ดังนี้



รูปที่ 3.15 สถานะของสล롯ในกรณีที่มีการบรรจุแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางต่างกัน

เมื่อโหนดตรวจจำนวนสล롯ว่างที่เข้ามาที่โหนดแล้ว โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตสำหรับบรรจุในสล롯ว่างเท่ากับจำนวนสล롯ว่างหรือจนกว่าแพ็กเก็ตจะหมด ดังนี้

ขั้นที่ 1 พิจารณาแพ็กเก็ตเสียง ถ้าคิวของแพ็กเก็ตเสียงมีอย่างน้อย 1 คิวที่มีความยาวมากกว่า  $m$  แพ็กเก็ต โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตเสียงจำนวน  $m$  แพ็กเก็ตจากปลายทางที่มีความยาวมากที่สุดสำหรับบรรจุในสล롯ของช่องสัญญาณว่าง 1 สล롯 โหนดจะเลือกโดยใช้ขบวนการเช่นนี้จนสามารถเลือกแพ็กเก็ตสำหรับบรรจุครบทุกสล롯ว่างหรือจนกว่าคิวของแพ็กเก็ตเสียงทุกคิวมีความยาวน้อยกว่า  $m$  แพ็กเก็ต

ขั้นที่ 2 ถ้าพิจารณาแพ็กเก็ตเสียงแล้วยังเลือกแพ็กเก็ตได้ไม่ครบตามจำนวนสล롯ว่างที่เข้ามา โหนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตวิดีโอ โดยเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอจากปลายทางที่มีความยาวมากที่สุดจำนวน 1 แพ็กเก็ตสำหรับส่งใน 1 สลอตของช่องสัญญาณ

ขั้นที่ 3 ถ้าพิจารณาแพ็กเก็ตวิดีโอแล้วยังเลือกแพ็กเก็ตได้ไม่ครบ โหนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตข้อมูล โดยเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลจากปลายทางที่มีความยาวมากที่สุดจำนวน 1 แพ็กเก็ตสำหรับส่งใน 1 สลอตของช่องสัญญาณ

### 3.2.2.3.2 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีการเลือกแบบที่ 2

การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1 อาจจะไม่มีประสิทธิภาพในกรณีที่โหลดต่ำหรือกรณีที่มีเปอร์เซ็นต์ของทราฟฟิกเสียงต่ำ เพราะคิวของแพ็กเก็ตเสียงที่แต่ละปลายทางอาจมีความยาวน้อยกว่า  $m$  ทำให้แพ็กเก็ตเสียงเหล่านั้นไม่ถูกเลือกสำหรับส่งในสล็อต ถ้าคิวของแพ็กเก็ตเสียงที่มีความยาวน้อยกว่า  $m$  เป็นระยะเวลานานเกินค่าประวิงเวลาที่กำหนดไว้แพ็กเก็ตเสียงเหล่านั้นก็จะถูกครอบไว้ได้ ดังนั้นในการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 นี้จะแก้ไขข้อเสียดังกล่าวโดยการเพิ่มขั้นที่ 4 คือ ในกรณีที่โหนดเลือกแพ็กเก็ตตามขั้นที่ 1 ถึงขั้นที่ 3 เสร็จแล้วแต่ยังมีสล็อตว่างในช่องสัญญาณ โหนดจะพิจารณาคิวของแพ็กเก็ตเสียงอีกครั้ง ว่ามีแพ็กเก็ตเสียงเหลือที่ต้องการจะส่งอีกหรือไม่ ถ้ามีแพ็กเก็ตเสียงเหลือในคิว โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตเสียงจากคิวที่มีความยาวมากที่สุดสำหรับบรรจุในช่องสัญญาณ 1 ช่องสัญญาณ การเลือกแบบที่ 2 นี้โหนดจะยอมส่งแพ็กเก็ตเสียงจำนวนน้อยกว่า  $m$  โดยโหนดจะเลือกในลักษณะเช่นนี้จนได้แพ็กเก็ตสำหรับส่งทุกสล็อตที่ว่างหรือจนไม่มีแพ็กเก็ตเสียงแล้ว

### 3.2.2.3.3 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีการเลือกแบบที่ 3

สำหรับการเลือกแพ็กเก็ตในแบบที่ 3 นี้จะพัฒนาจากการเลือกแพ็กเก็ตในแบบที่ 2 คือ กรณีที่เลือกแพ็กเก็ตในขั้นที่ 1 ถึง ขั้นที่ 3 เรียบร้อยแล้ว ยังมีสล็อตว่างในช่องสัญญาณและมีแพ็กเก็ตเสียงที่ต้องการจะส่ง แต่คิวของแพ็กเก็ตเสียงเหล่านั้นยาวน้อยกว่า  $m$  แพ็กเก็ต โหนดจะยอมให้ส่งแพ็กเก็ตของเสียงที่มีปลายทางต่างกันโดยสล็อตเดียวกันได้ โดยโหนดจะเลือกแพ็กเก็ตจากปลายทางที่ไกลที่สุดก่อนแล้วจึงเลือกแพ็กเก็ตจากปลายทางรองลงมาสำหรับบรรจุใน 1 สล็อต โหนดจะเลือกในลักษณะเช่นนี้จนได้แพ็กเก็ตสำหรับส่งทุกสล็อตที่ว่างหรือจนไม่มีแพ็กเก็ตเสียงแล้ว สำหรับสล็อตที่มีแพ็กเก็ตที่มีปลายทางไม่เหมือนกันเมื่อเดินทางถึงปลายทางสุดท้ายแล้วจะถูกโหนดสุดท้ายนำแพ็กเก็ตออกและปล่อยให้สล็อตว่าง

จากวิธีการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 และ 3 จะพบว่าวิธีการเลือกในแบบที่ 2 นั้นสล็อตสำหรับส่งแพ็กเก็ตเสียงอาจจะเกิดที่ว่างในบางส่วนของสล็อตเพราะโหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงแบบไม่เต็มสล็อตได้ ส่วนแบบที่ 3 โหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตที่มีปลายทางต่างกันโดยสล็อตเดียวกันได้ เมื่อแพ็กเก็ตของเสียงบางแพ็กเก็ตที่ถึงปลายทางก่อนที่สล็อตจะเดินทางถึงปลายทางสุดท้ายสล็อตก็จะมีสล็อตว่างเกิดขึ้น จะเห็นได้ว่าวิธีการเลือกแบบที่ 2 และแบบที่ 3 สล็อตที่ใส่ส่งแพ็กเก็ตเสียงสามารถเกิดส่วนที่ว่างได้ ส่วนที่ว่างนี้จะ

เดินทางจนถึงปลายทางสุดท้าย สล็อตถึงจะสามารถถูกใช้ได้อีกครั้ง ดังนั้นเพื่อเป็นการใช้ส่วนที่ว่างให้คุ้มค่าจะกำหนดให้โนดต่างๆที่เห็นสล็อตมีส่วนที่ว่างนี้สามารถใช้ส่วนที่ว่างดังกล่าวในการส่งแพ็กเก็ตเสียงได้ นั่นคือเมื่อโนดเลือกแพ็กเก็ตสำหรับส่งในสล็อตว่างที่เข้ามาได้ครบแล้ว โหนดจะส่งแพ็กเก็ตที่เลือกได้ในสล็อตว่างของช่องสัญญาณต่างๆ ในขณะเดียวกันโนดจะพิจารณาสล็อตที่มีแพ็กเก็ตบรรจุอยู่แล้ว ถ้าเป็นสล็อตที่บรรจุแพ็กเก็ตเสียงและมีส่วนว่าง โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตเสียงใส่ลงในส่วนว่างดังกล่าว โดยจะพิจารณาเฉพาะแพ็กเก็ตเสียงที่มีระยะทางน้อยกว่าหรือเท่ากับระยะทางของแพ็กเก็ตเสียงปลายทางสุดท้ายที่อยู่ในสล็อตนั้น วิธีการเลือกแพ็กเก็ตเพื่อส่งในส่วนว่างของสล็อตสามารถเลือกได้หลายวิธี ดังรายละเอียดต่อไปนี้

1) การเลือกแพ็กเก็ตสำหรับส่งในส่วนว่างของสล็อต วิธีที่ 1 โหนดเลือกแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางใกล้กับปลายทางสุดท้ายของสล็อตมากที่สุดก่อน

2) การเลือกแพ็กเก็ตสำหรับส่งในส่วนว่างของสล็อต วิธีที่ 2 โหนดเลือกแพ็กเก็ตเสียงที่ใกล้จะถูกครอบมากที่สุดก่อน

ดังนั้นสำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 จะสามารถแบ่งแยกวิธีในการเลือกแพ็กเก็ตได้เป็น 3 วิธีด้วยกัน นั่นคือ

แบบที่ 2.1 การเลือกแพ็กเก็ตจะไม่มีส่งแพ็กเก็ตในสล็อตที่มีส่วนว่าง

แบบที่ 2.2 การเลือกแพ็กเก็ตจะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงในสล็อตที่มีส่วนว่างได้ โดยเลือกแพ็กเก็ตจากปลายทางที่ใกล้กับปลายทางสุดท้ายที่สุด

แบบที่ 2.3 การเลือกแพ็กเก็ตจะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงในสล็อตที่มีส่วนว่างได้ โดยเลือกแพ็กเก็ตเสียงจากปลายทางที่เลือกเวลารอในคิวน้อยที่สุด

สำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 จะสามารถแบ่งแยกวิธีในการเลือกแพ็กเก็ตได้เป็น 3 วิธีด้วยกัน นั่นคือ

แบบที่ 3.1 การเลือกแพ็กเก็ตจะไม่มีส่งแพ็กเก็ตในสล็อตที่มีส่วนว่าง

แบบที่ 3.2 การเลือกแพ็กเก็ตจะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงในสล็อตที่มีส่วนว่างได้ โดยเลือกแพ็กเก็ตจากปลายทางที่ใกล้กับปลายทางสุดท้ายที่สุด

แบบที่ 3.3 การเลือกแพ็กเก็ตจะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงในสล็อตที่มีส่วนว่างได้ โดยเลือกแพ็กเก็ตเสียงจากปลายทางที่เลือกเวลารอในคิวน้อยที่สุด



## บทที่ 4

### การทดสอบแนวคิดสำหรับการพัฒนาประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบมี SAT ในการควบคุมการทำงาน

เนื้อหาในบทที่ 4 นี้กล่าวถึงแบบจำลองของระบบที่ใช้สำหรับการทดสอบสมรรถนะการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอ และการทดสอบประสิทธิภาพการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่เสนอแบบมี SAT ในการควบคุมการทำงาน ดังหัวข้อต่อไปนี้

#### 4.1 แบบจำลองของระบบที่ใช้สำหรับการทดสอบสมรรถนะของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอกับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางเดิม

สำหรับการทดสอบและการเปรียบเทียบสมรรถนะของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอกับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางเดิม คือ การควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง MTIT การควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง SRRR และการควบคุมการเข้าถึงตัวกลาง CROWN จะกระทำภายใต้ข้อกำหนดและขอบเขตของแบบจำลองระบบดังนี้

1. โครงข่ายวงแหวนประกอบด้วยโหนดซึ่งกำหนดให้มีระยะห่างระหว่างโหนดแต่ละโหนดเท่ากัน โหนดแต่ละโหนดประกอบด้วยแหล่งกำเนิด 3 ชนิด ได้แก่ เสียง วิดีโอ และข้อมูล จำนวนแหล่งกำเนิดแต่ละชนิดขึ้นอยู่กับปริมาณโหลดและสัดส่วนของแหล่งกำเนิดแต่ละชนิดที่ทำการทดสอบ
2. ลักษณะของทราฟฟิกที่พิจารณาจะเป็นแบบโหลดสมดุล คือ ทราฟฟิกที่กำเนิดที่โหนดหนึ่งจะกระจายสู่โหนดอื่นๆ อย่างเท่าเทียมกัน
3. ค่าพารามิเตอร์ที่จะใช้ในการแสดงถึงสมรรถนะของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางจะประกอบด้วย 3 ค่าหลัก คือ ค่าวิสัยสามารถ, ค่าความน่าจะเป็นในการทรอปเปิ้ลแพ็กเก็ตเสียง และ แพ็กเก็ตวิดีโอ และค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล

แบบจำลองของระบบที่ใช้ในวิทยานิพนธ์นี้จะแบ่งออกเป็น 3 ส่วน คือ แบบจำลองของโครงข่ายวงแหวน แบบจำลองของช่องสัญญาณและแบบจำลองของทราฟฟิก ซึ่งแต่ละส่วนมีรายละเอียดดังต่อไปนี้

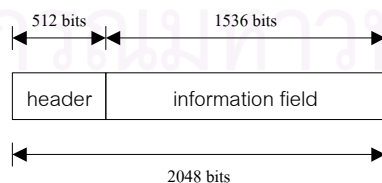
#### 4.1.1 แบบจำลองของโครงข่ายวงแหวน

ข้อกำหนดของแบบจำลองโครงข่ายวงแหวนที่ใช้ในการทดสอบและเปรียบเทียบสมรรถนะของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอกับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางเดิม สามารถอธิบายได้ดังรายละเอียดดังต่อไปนี้

1. โครงข่ายวงแหวนที่ใช้ในการจำลองแบบประกอบด้วยโหนดจำนวน 8 โหนด และมีช่องสัญญาณในการส่งข้อมูลจำนวน 8 ช่องสัญญาณ โดยอัตราข้อมูลของช่องสัญญาณแต่ละช่องมีค่าเท่ากับ 100 เมกะบิตต่อวินาที (Mbps) [12]
2. ความยาวของโครงข่ายทั้งหมดเท่ากับ 262 กิโลเมตร คิดเป็นจำนวนสลิตทั้งหมดเท่ากับ 56 สลิต นั่นคือแต่ละโหนดห่างกัน 7 สลิต

#### 4.1.2 แบบจำลองแพ็กเก็ตสำหรับบรรจุในสลิตของช่องสัญญาณ

ขนาดของแพ็กเก็ตและสลิตปกติสำหรับทราฟฟิกทั้ง 3 ชนิดมีความยาว 2048 บิตดังรูปที่ 4.1 โดยประกอบไปด้วยบิตส่วนหัว (header bits) จำนวน 512 บิต [13] และบิตส่วนข่าวสาร (information bits) 1536 บิต ส่วนบิตหัวนี้จะเก็บข้อมูลสำคัญที่ใช้สำหรับส่งแพ็กเก็ตไปยังปลายทางที่ต้องการซึ่งมีรายละเอียดดังนี้ ส่วนกั้นเขตเริ่มต้น (starting delimiter) 8 บิต หมายเลขโหนดต้นทาง (source node) และหมายเลขโหนดปลายทาง (destination node) อย่างละ 8 บิต สภาวะของสลิตว่าเป็นสลิตว่างหรือสลิตเต็ม 1 บิต, ประเภทของแพ็กเก็ตที่ส่งในสลิต 2 บิต IP address ของโหนดต้นทางและโหนดปลายทางสำหรับการส่ง แพ็กเก็ตในโครงข่ายอินเทอร์เน็ตจำนวนอย่างละ 64 บิต port number ของต้นทางและปลายทาง จำนวนอย่างละ 16 บิต ลำดับของแพ็กเก็ต 32 บิต ความยาวของส่วนข่าวสาร 16 บิต และส่วนตรวจสอบความผิดพลาด 16 บิต



รูปที่ 4.1 ส่วนประกอบของแพ็กเก็ตสำหรับส่งทราฟฟิกเสียง วิดีโอและข้อมูล

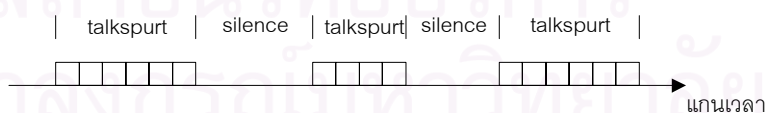
สำหรับแนวคิดในการพัฒนาการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่มีการขยายขนาดของแพ็กเก็ตของโทราฟฟิกวิดีโอและข้อมูลให้เท่ากับ  $m$  เท่าของแพ็กเก็ตปกติ (โดยค่า  $m$  ที่ทำการทดสอบจะมีค่า 2, 4, 8, 16 หรือ 32) ซึ่งขนาดของสล็อตก็จะมีขนาดเท่ากับขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลด้วย สำหรับแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลลักษณะนี้จะมีขนาด 2, 4 หรือ 8 เท่าของ 2048 บิต โดยมีบิตส่วนหัวเท่าเดิมคือ 512 บิต แต่ขนาดบิตส่วนข่าวสารจะมีค่ามากขึ้นแตกต่างกันไป คือ 3845, 7941 หรือ 16133 บิตตามลำดับเป็นต้น

### 4.1.3 แบบจำลองของโทราฟฟิก

วิทยานิพนธ์นี้จะทำการออกแบบการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสำหรับโครงข่าย WDM แบบแบนด์สำหรับรองรับโทราฟฟิกเสียง โทราฟฟิกวิดีโอและโทราฟฟิกข้อมูล โดยคุณลักษณะของโทราฟฟิกแต่ละประเภทมีรายละเอียดดังต่อไปนี้

#### 4.1.3.1 แบบจำลองของโทราฟฟิกเสียง

เสียงที่จะทำการพิจารณาในงานวิจัยนี้คือเสียงที่เป็นการสนทนาของมนุษย์ (speech) โดยลักษณะของโทราฟฟิกเสียงจะแบ่งออกเป็น 2 ช่วง คือ ช่วง talkspurt และช่วง silence รูปที่ 4.2 แสดงลักษณะการกำเนิดของโทราฟฟิกเสียง ช่วง silence จะเป็นช่วงเงียบที่ไม่มีการส่งข่าวสาร ส่วนในช่วง talkspurt คือช่วงที่มีข่าวสารในการส่ง โดยจะมีอัตราการกำเนิดบิตข่าวสารคงที่ (8, 32, 64 กิโลบิตต่อวินาที) โทราฟฟิกประเภทนี้ต้องการการส่งแบบเวลาจริง (real time) โดยแพ็กเก็ตเสียงแต่ละแพ็กเก็ตมีระยะเวลาจำกัดในการส่ง ถ้าล่วงเลยค่าเวลานี้แพ็กเก็ตก็จะถูกทิ้ง (discard) ไป ซึ่งค่าความน่าจะเป็นในการรื้อแพ็กเก็ตเสียงจะต้องไม่เกิน 0.01 สำหรับค่าความน่าจะเป็นในการรื้อแพ็กเก็ตเสียงนี้จะเป็นพารามิเตอร์สำคัญที่บ่งบอกถึงคุณภาพของการให้บริการแก่โทราฟฟิกประเภทเสียง



รูปที่ 4.2 ลักษณะการกำเนิดของโทราฟฟิกเสียง

สำหรับในวิทยานิพนธ์นี้จะกำหนดให้ช่วง talkspurt และ silence ของโทราฟฟิกเสียงมีการแจกแจงทางสถิติแบบเอกซ์โพเนนเชียลที่ค่าเฉลี่ยของระยะห่างระหว่างการเกิดเหตุการณ์เท่ากับ 0.17 และ 0.41

วินาทีตามลำดับ อัตราการกำเนิดบิตเสียงในช่วง talkspurt เท่ากับ 64 กิโลบิตต่อวินาที แพ็กเก็ตเสียงสามารถทนเวลาประวิงได้ 45 มิลลิวินาที โดยจะมีค่าความน่าจะเป็นในการดร็อปของแพ็กเก็ตไม่เกิน 0.01 [8]

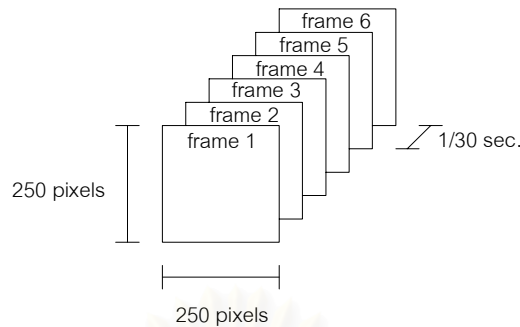
#### 4.1.3.2 แบบจำลองของกราฟฟิควิดีโอ

ลักษณะของกราฟฟิควิดีโอที่จะทำการพิจารณาในงานวิจัยนี้เป็นแบบ Continuous-State Autoregressive Markov Model [14] แบบจำลองดังกล่าวมีการกำเนิดบิตข้อมูลในลักษณะเป็นเฟรม (frame) โดยมีอัตราการกำเนิดเฟรมคงที่ คือ 30 เฟรมต่อวินาที แต่ละเฟรมมีขนาดเท่ากับ  $250 \times 250$  จุดภาพ (pixels) ดังแสดงในรูปที่ 4.3 โดยจำนวนบิตต่อจุดภาพในเฟรมแต่ละเฟรมจะมีค่าไม่เท่ากันซึ่งก็จะทำให้จำนวนบิตในเฟรมแต่ละเฟรมมีจำนวนไม่เท่ากันด้วย ดังนั้นในการสร้างแบบจำลองกราฟฟิควิดีโอจะอาศัยสมการทางคณิตศาสตร์ดังสมการที่ 4.1 ในการคำนวณหาจำนวนบิตต่อจุดภาพในเฟรมแต่ละเฟรม แล้วจึงนำค่าที่คำนวณได้จากสมการที่ 4.1 ไปคูณกับขนาดของเฟรมก็จะได้เป็นจำนวนบิตที่ต้องส่งในเฟรมนั้น

$$\lambda(n) = a\lambda(n-1) + b\omega(n) \quad (4.1)$$

จากสมการที่ 4.1  $\lambda(n)$  คือ จำนวนบิตต่อจุดภาพในเฟรมที่  $n$ ,  $a = 0.8781$  และ  $b = 0.1108$  เทอมแรกของสมการบอกความสัมพันธ์ในส่วนที่เหมือนกันระหว่างเฟรมปัจจุบัน (เฟรมที่  $n$ ) กับเฟรมก่อนหน้า (เฟรมที่  $n-1$ ) เทอมที่ 2 ของสมการบอกความสัมพันธ์ในส่วนที่แตกต่างกันระหว่างเฟรมปัจจุบันกับเฟรมก่อนหน้า โดย  $\omega(n)$  มีการแจกแจงทางสถิติแบบเกาส์เซียน (Gaussian) ด้วยค่าเฉลี่ย (mean) 0.572 และค่าความแปรปรวน (variance) 1 (บิตต่อจุดภาพ)<sup>2</sup> ค่าเฉลี่ยและค่าความแปรปรวนของจำนวนบิตต่อจุดภาพเท่ากับ 0.52 บิตต่อจุดภาพและ 0.23 (บิตต่อจุดภาพ)<sup>2</sup> ตามลำดับ

กราฟฟิคประเภทวิดีโอเป็นกราฟฟิคที่ต้องการส่งแบบเวลาจริงเช่นเดียวกับกราฟฟิคเสียง โดยมีค่าความน่าจะเป็นในการดร็อปแพ็กเก็ตวิดีโอได้ไม่เกิน 0.001 และเฟรมแต่ละเฟรมสามารถทนเวลาประวิงได้ 45 มิลลิวินาที



รูปที่ 4.3 ลักษณะการกำเนิดทราฟฟิกวิดีโอ

#### 4.1.3.3 แบบจำลองของทราฟฟิกข้อมูล

ทราฟฟิกประเภทข้อมูลจะมีการกำเนิดในลักษณะ message ดังแสดงในรูปที่ 4.4 โดยมีการแจกแจงทางสถิติของอัตราการมาถึง (Arrival rate) ของแต่ละ message เป็นแบบปัวส์ซง (Poisson) และการแจกแจงตัวทางสถิติของความยาวของ message แต่ละ message เป็นแบบเอกซ์โพเนนเชียล (exponential) [15] ลักษณะของทราฟฟิกข้อมูลจะแตกต่างจากทราฟฟิกประเภทเสียงประเภทวิดีโอ คือสามารถทนการประวิงได้สูงแต่ในการส่ง message แต่ละ message จะต้องไม่เกิดการรื้อปของแพ็กเก็ตขึ้นเลย



รูปที่ 4.4 ลักษณะการกำเนิดทราฟฟิกข้อมูล

สำหรับ 5 หัวข้อถัดไปจะขอกล่าวถึงการทดสอบประสิทธิภาพและการเปรียบเทียบการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ MTIT, SRRR และ CROWN กับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่มี SAT ในการควบคุมที่นำเสนอแบบต่างๆ ดังนี้ คือ หัวข้อที่ 4.2 จะกล่าวถึงการทดสอบประสิทธิภาพการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ MTIT, SRRR และ CROWN ที่ค่าพารามิเตอร์ต่างๆ ที่สามารถให้ประสิทธิภาพได้ดีที่สุดสำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแต่ละแบบเพื่อนำไปใช้ในการเปรียบเทียบกับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบต่างๆ หัวข้อที่ 4.3 จะกล่าวถึงการทดสอบประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่มี SAT ในการควบคุมที่นำเสนอแบบต่างๆ ที่ค่า SRRthreshold และ quota ต่างๆ กันเพื่อหาค่า

quota และค่า SRRthreshold ที่สามารถให้ประสิทธิภาพได้ดีที่สุดสำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแต่ละแบบ หัวข้อที่ 4.4 จะกล่าวถึงการเปรียบเทียบประสิทธิภาพการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่มี SAT ในการควบคุมที่นำเสนอแบบที่ 1 ถึงแบบที่ 5 หัวข้อที่ 4.5 จะกล่าวถึงการเปรียบเทียบประสิทธิภาพการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่มี SAT ในการควบคุมที่นำเสนอแบบที่ 6 ถึงแบบที่ 10 และหัวข้อที่ 4.6 จะกล่าวถึงการเปรียบเทียบประสิทธิภาพการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ MTIT, SRRR และ CROWN กับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบที่มี SAT ในการควบคุมที่นำเสนอที่ให้ประสิทธิภาพดีที่สุดที่ได้จากหัวข้อที่ 4.4 และ 4.5

#### 4.2 การทดสอบประสิทธิภาพการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ MTIT, SRRR และ CROWN ที่ค่าพารามิเตอร์ต่าง ๆ

เนื่องจากประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ MTIT, SRRR และ CROWN จะขึ้นอยู่กับค่าพารามิเตอร์ ดังนี้คือ

1. ประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ MTIT จะขึ้นอยู่กับค่า target token inter-arrival time (TTIT) [1]
2. ประสิทธิภาพของการการควบคุมเข้าถึงตัวกลางแบบ SRRR จะขึ้นอยู่กับค่า quota และค่า SRRthreshold [2]
3. ประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ CROWN จะขึ้นอยู่กับจำนวน switched delay lines (SDL) [7]

ดังนั้นในหัวข้อนี้จะทดสอบประสิทธิภาพการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ MTIT, SRRR และ CROWN ที่ค่าพารามิเตอร์ต่างๆ เพื่อหาค่าพารามิเตอร์ที่สามารถให้ประสิทธิภาพได้ดีที่สุดสำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแต่ละแบบ โดยในการทดสอบเพื่อหาค่าพารามิเตอร์ที่สามารถให้ประสิทธิภาพได้ดีที่สุดนั้นจะทดสอบที่สัดส่วนทราฟฟิก 4 แบบด้วยกัน ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 สัดส่วนนี้จะทดสอบประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่ระบบซึ่งมี ทราฟฟิกข้อมูลเป็นส่วนใหญ่และมีทราฟฟิกเสียงและวิดีโอเป็นส่วนน้อย โดยสัดส่วนนี้จะประกอบด้วย ทราฟฟิกเสียง 10%, ทราฟฟิกวิดีโอ 10% และทราฟฟิกข้อมูล 80%

สัดส่วนที่ 2 สัดส่วนนี้จะทดสอบประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่ระบบซึ่งมีทราฟฟิกวิดีโอเป็นส่วนใหญ่และมีทราฟฟิกเสียงและข้อมูลเป็นส่วนน้อย โดยสัดส่วนนี้จะประกอบด้วยทราฟฟิกเสียง 10%, ทราฟฟิกวิดีโอ 80% และทราฟฟิกข้อมูล 10%

สัดส่วนที่ 3 สัดส่วนนี้จะทดสอบประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่ระบบซึ่งมีทราฟฟิกเสี่ยงเป็นส่วนใหญ่และมีทราฟฟิกวิดีโอและข้อมูลเป็นส่วนน้อย โดยสัดส่วนนี้จะประกอบด้วยทราฟฟิกเสี่ยง 80%, ทราฟฟิกวิดีโอ 10% และทราฟฟิกข้อมูล 10%

สัดส่วนที่ 4 สัดส่วนนี้จะทดสอบประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่ระบบซึ่งมีทราฟฟิกเสี่ยง ทราฟฟิกวิดีโอและทราฟฟิกข้อมูลเท่าๆ กัน โดยสัดส่วนนี้จะประกอบด้วยทราฟฟิกเสี่ยง 33.33%, ทราฟฟิกวิดีโอ 33.33% และทราฟฟิกข้อมูล 33.33%

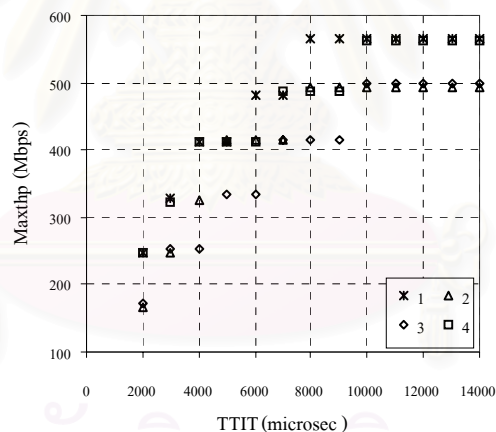
โดยค่าพารามิเตอร์ที่ให้ประสิทธิภาพดีที่สุดสำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแต่ละแบบจะพิจารณาจากทั้ง 4 สัดส่วน

#### 4.2.1 การทดสอบประสิทธิภาพและการวิเคราะห์ผลของค่า TTIT ที่มีต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ MTIT

ในการทดสอบผลของพารามิเตอร์ TTIT ที่มีต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ MTIT จะทำการทดสอบที่ค่า TTIT เท่ากับ 2000 ถึง 14000 มิลลิวินาที สำหรับสัดส่วนโหลดทั้ง 4 แบบ ในการแสดงประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ MTIT ที่ค่า TTIT จะใช้ค่าวิสัยสามารถสูงสุด (Maximum throughput, Maxthp) ที่ระบบสามารถให้บริการได้ โดยที่ระบบยังสามารถทำงานได้อย่างมีประสิทธิภาพและมีค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตเสี่ยง (Pvocdrop) และแพ็กเก็ตวิดีโอ (Pvdodrop) ไม่เกิน 1% และ 0.1% ตามลำดับ รูปที่ 4.5 แสดงค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ MTIT ที่ค่า TTIT ต่างๆ สำหรับสัดส่วนโหลดทั้ง 4 แบบ

จากรูปที่ 4.5 จะเห็นได้ว่าที่สัดส่วนโหลดทั้ง 4 แบบจะมีลักษณะของ Maxthp คล้ายกันคือ เมื่อค่า TTIT มีค่ามากขึ้นจะได้ค่า Maxthp สูงขึ้นทั้งนี้เป็นเพราะที่ค่า TTIT ต่ำเมื่อโหนดสามารถครอบครองโทเคนได้จะมีเวลาเหลือสำหรับส่งข้อมูล (เท่ากับ TTIT - TIAT ตามที่ได้กล่าวไว้ในหัวข้อที่ 2.3.1) ไม่สูงมากจึงทำให้สามารถส่งข้อมูลได้น้อยก็ต้องปล่อยโทเคนสู่โหนดอื่น การที่โหนดแต่ละโหนดสามารถส่งข้อมูลได้น้อยในแต่ละครั้งที่โทเคนมาถึงทำให้โหนดต้องรอการมาถึงของโทเคนบ่อยขึ้นเพื่อส่งข้อมูลได้ครบและเนื่องจากในระหว่างที่โทเคนเดินทางจากโหนดหนึ่งสู่โหนดอื่นๆ นั้นจะไม่มีโหนดใดสามารถส่งข้อมูลโดยใช้โทเคนนั้นได้จึงทำให้สูญเสียแบนด์วิดท์ในช่วงเวลานั้นไปด้วย ดังนั้นถ้าโหนดสามารถส่งข้อมูลได้น้อยในแต่ละครั้งที่ได้รับโทเคนก็ทำให้โทเคนต้องเดินทางในวงแหวนเป็นจำนวนรอบมากขึ้นซึ่งก็เท่ากับเป็นการเสียแบนด์วิดท์เนื่องจากการเดินทางระหว่างโหนดมากขึ้นจึงทำให้สามารถรองรับโหลดได้ต่ำ แต่ที่ TTIT มีค่าสูงเมื่อแต่ละโหนดได้ครอบครองโทเคนก็จะสามารถส่งข้อมูลได้มากขึ้นเพราะมีเวลาเหลือสำหรับส่งข้อมูล

(เท่ากับ TTIT – TIAT ดังที่ได้กล่าวไว้ในหัวข้อ 2.3.1) สูงขึ้นจึงทำให้โทเคนเดินทางในวงแหวนเป็นจำนวนรอบน้อยลงเป็นผลให้สูญเสียแบนด์วิดท์เนื่องจากการเดินทางน้อยลงไปด้วย นอกจากนี้ยังพบว่า Maxthp สูงที่สุดที่ระบบรองรับได้ที่สัดส่วนที่ 1 และ 4 มากกว่าที่สัดส่วนที่ 2 และ 3 ทั้งนี้เป็นเพราะว่าที่สัดส่วนที่ 2 และ 3 มีสัดส่วนของทราฟฟิกวิดีโอและเสียงสูงมากซึ่งทราฟฟิกทั้ง 2 ชนิดนี้มีการจำกัดเวลาในการส่งแต่เนื่องจากโหนดจะสามารถส่งข้อมูลได้ก็ต่อเมื่อสามารถครอบครองโทเคนได้จึงทำให้ทราฟฟิกวิดีโอและเสียงต้องรอนานทำให้เกิด Pvcodrop และ Pvdodrop สูงจึงทำให้สามารถรองรับ Maxthp สูงสุดได้น้อยกว่าที่สัดส่วนที่ 1 และ 4 ซึ่งมีสัดส่วนของทราฟฟิกเสียงและวิดีโอไม่สูงจึงทำให้มี Pvcodrop และ Pvdodrop ไม่สูงมากค่า Maxthp จึงพิจารณาจากค่าโหลดที่ระบบสามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้มากที่สุด (Maxdatload) โดยที่ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (Dmessage) ยังมีค่าจำกัดซึ่งจะมีค่าสูงเพราะทราฟฟิกข้อมูลสามารถรอการส่งได้ดังนั้นที่สัดส่วนที่ 1 และ 4 จึงสามารถรองรับโหลดได้สูงกว่าที่สัดส่วนที่ 2 และ 3 เมื่อพิจารณาค่า TTIT ที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับทุกสัดส่วนโหลดพบว่าค่า TTIT ที่เหมาะสม คือ TTIT มากกว่า 10 มิลลิวินาที



รูปที่ 4.5 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ MTIT ที่ค่า TTIT ต่างๆ สำหรับสัดส่วนโหลดทั้ง 4 แบบ



#### 4.2.2 การทดสอบประสิทธิภาพและการวิเคราะห์ผลของค่า quota และค่า SRRthreshold ที่มีต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ SRRR

ในการทดสอบผลของพารามิเตอร์ quota และ SRRthreshold ที่มีต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ SRRR จะทำการทดสอบที่ค่า quota เท่ากับ 50 ถึง 1000000 แพ็กเก็ต และค่า SRRthreshold เท่ากับ 0 ถึง 20 แพ็กเก็ต รูปที่ 4.6 แสดงค่าวิสัยความสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ SRRR ที่ค่า quota และค่า SRRthreshold ต่างๆ สำหรับสัดส่วนโหลดทั้ง 4 แบบ ซึ่งสามารถอธิบายผลของค่า quota และค่า SRRthreshold ที่สัดส่วนโหลดต่างๆ ได้ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อค่า quota มีค่ามากขึ้นจะทำให้ได้ Maxthp สูงขึ้น ทั้งนี้เพราะว่า เมื่อ quota มีค่าต่ำในดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตในแต่ละรอบของ SAT ได้น้อย ทำให้ต้องสูญหายเวลาในการรอรอบใหม่ของ SAT ซึ่งระหว่างที่รอรอบใหม่ของ SAT ในดอาจจะมีแพ็กเก็ตที่ต้องการส่งและช่องสัญญาณก็มีสล็อตว่างสำหรับส่งด้วยแต่ในดก็ไม่สามารถส่งได้เพราะว่าได้ส่งแพ็กเก็ตครบจำนวน quota แล้ว ทำให้สูญเสียแบนด์วิดท์ในช่วงระหว่างรอรอบใหม่ของ SAT จึงเป็นผลให้สามารถรองรับโหลดได้ต่ำ แต่เมื่อ quota มีค่าสูงขึ้นก็จะทำให้ในดสามารถส่งแพ็กเก็ตในแต่ละรอบของ SAT ได้มากขึ้นซึ่งก็จะทำให้เกิดการสูญเสียแบนด์วิดท์เนื่องจากการรอรอบใหม่ของ SAT น้อยลงจึงทำให้สามารถรองรับโหลดได้สูงขึ้น ดังนั้นที่สัดส่วนนี้ซึ่งมีจำนวนแพ็กเก็ตข้อมูลจำนวน 80% เมื่อกำหนดให้ quota มีค่าสูงก็จะทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้มากทำให้สามารถรองรับโหลดทราฟฟิกข้อมูลได้สูง จึงได้ Maxthp สูงขึ้น

สำหรับ SRRthreshold พบว่ามีผลต่อ Maxthp เมื่อ quota มีค่าตั้งแต่ 100 แพ็กเก็ต นั่นคือเมื่อ SRRthreshold มีค่ามากขึ้นจะได้ Maxthp สูงขึ้นทั้งนี้เป็นเพราะว่า ที่ quota มากกว่า 100 แพ็กเก็ตในดสามารถส่งแพ็กเก็ตในแต่ละรอบของ SAT ได้สูง เมื่อกำหนดให้ SRRthreshold มีค่าต่ำในดจะสามารถเลือกแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอที่มีปลายทางเกิน srrdest ได้มากจึงสามารถเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลได้น้อย จึงเป็นผลทำให้ที่ SRRthreshold ค่าต่ำสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้น้อย ดังนั้นจึงได้ค่า Maxthp ต่ำกว่าเมื่อ SRRthreshold สูง ส่วนเมื่อ quota ต่ำกว่า 100 แพ็กเก็ตพบว่า SRRthreshold ไม่มีผลต่อ Maxthp ทั้งนี้เพราะว่า ที่ quota ต่ำกว่า 100 แพ็กเก็ตในดสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลในแต่ละรอบของ SAT ได้น้อย แม้ว่าการกำหนดให้ SRRthreshold มีค่าสูงจะทำให้ในดสามารถเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลได้บ่อยมากกว่าเมื่อกำหนด SRRthreshold มีค่าต่ำแต่เนื่องจากในดสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้น้อย ดังนั้นถึงแม้ในดจะสามารถเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลสำหรับส่งได้บ่อยแต่ก็ไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้มาก จึงเป็นผลทำให้การกำหนด SRRthreshold ค่าสูงได้ค่า Maxthp ไม่แตกต่างจากเมื่อกำหนด SRRthreshold ค่าต่ำเมื่อ quota มีค่าต่ำ

จากรูปที่ 4.6 (ก) พบว่าค่า quota และ SRRthreshold ที่สามารถทำให้ได้ Maxthp สูงสุดสำหรับ สัดส่วนที่ 1 นี้คือ quota มีค่าตั้งแต่ 1000 แพ็กเกต ส่วนค่า SRRthreshold มีค่าตั้งแต่ 1 แพ็กเกต

สัดส่วนที่ 2 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้จะมีค่ามากขึ้นเมื่อ quota มากขึ้น ทั้งนี้ เพราะว่าเมื่อ quota มีค่าต่ำจะทำให้เน็ตสามารถส่งแพ็กเกตวิดีโอในแต่ละรอบของ SAT ได้น้อย และเสียแบนด์วิดท์ในการรอรอบถัดไปของ SAT มากจึงทำให้มีค่า Pvdodrop สูง นอกจากนี้การส่งแพ็กเกตวิดีโอได้น้อยยังทำให้เน็ตสามารถเลือกและส่งแพ็กเกตข้อมูลซึ่งเป็นแพ็กเกตที่มี priority ต่ำกว่าแพ็กเกตวิดีโอได้น้อยด้วยเป็นผลทำให้สามารถรองรับทราฟฟิกข้อมูลได้น้อยด้วย ดังนั้นที่ค่า quota ต่ำจึงได้ Maxthp ต่ำ แต่เมื่อ quota มีค่ามากขึ้นเน็ตจะสามารถส่งแพ็กเกตวิดีโอในแต่ละรอบของ SAT ได้มากขึ้นจึงทำให้มีแพ็กเกตวิดีโอเหลืออยู่ในคิวน้อยจึงทำให้มีโอกาสในการเลือกแพ็กเกตข้อมูลมากขึ้นด้วย ดังนั้นจึงทำให้ค่า Pvdodrop ต่ำลงและสามารถรองรับทราฟฟิกข้อมูลได้มากขึ้นด้วย ดังนั้นเมื่อ quota มีค่าสูงจะทำให้สามารถได้ Maxthp สูงกว่าเมื่อ quota มีค่าต่ำ สำหรับค่า SRRthreshold พบว่ามีผลต่อ Maxthp เมื่อ quota มีค่าตั้งแต่ 1000 แพ็กเกต

จากรูปที่ 4.6 (ข) พบว่าค่า quota และ SRRthreshold ที่สามารถทำให้ได้ Maxthp สูงสุดสำหรับ สัดส่วนที่ 2 นี้คือ quota มีค่าตั้งแต่ 5000 แพ็กเกต ส่วนค่า SRRthreshold มีค่าตั้งแต่ 2 แพ็กเกต

สัดส่วนที่ 3 ลักษณะของ Maxthp สำหรับสัดส่วนนี้มีค่ามากขึ้นเมื่อ quota มากขึ้น ทั้งนี้ เพราะว่า เมื่อ quota มีค่าต่ำเน็ตจะสามารถส่งแพ็กเกตเสียงซึ่งมีจำนวน 80% ได้น้อยในแต่ละรอบของ SAT ทำให้แพ็กเกตต้องรอในการส่งรอบถัดไปของ SAT นานเป็นผลทำให้แพ็กเกตเสียงถูก discard มากทำให้ได้ค่า Pvcodrop สูง และเนื่องจากการที่ส่งแพ็กเกตเสียงได้ช้าจึงทำให้มีแพ็กเกตเสียงอยู่ในคิวของเน็ตมากเป็นผลให้ในแต่ละไทม์สล็อตเน็ตสามารถเลือกแพ็กเกตวิดีโอและแพ็กเกตข้อมูลที่มี priority ต่ำกว่าแพ็กเกตเสียงได้น้อยเพราะยังมีแพ็กเกตเสียงอยู่ในคิวอยู่มาก จึงทำให้แพ็กเกตวิดีโอซึ่งต้องรอในคิวนานถูก discard มากเป็นผลได้ Pvdodrop สูงและทำให้สามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้น้อยจึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำ แต่เมื่อ quota มีค่าสูงเน็ตจะสามารถส่งแพ็กเกตเสียงได้มากขึ้นในแต่ละรอบของ SAT ทำให้แพ็กเกตเสียงสามารถส่งได้เร็วขึ้นจึงทำให้ค่า Pvcodrop ลดลง นอกจากนี้การส่งแพ็กเกตเสียงได้เร็วขึ้นทำให้มีแพ็กเกตเสียงเหลืออยู่ในคิวน้อยลงเป็นผลให้สามารถเลือกแพ็กเกตวิดีโอและแพ็กเกตข้อมูลได้มากขึ้นจึงทำให้ค่า Pvdodrop ลดลงและสามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้มากขึ้นด้วย ดังนั้นจึงทำให้ที่ quota ค่าสูงสามารถได้ Maxthp สูงกว่าที่ quota ค่าต่ำ

สำหรับ SRRthreshold พบว่ามีผลต่อ Maxthp เมื่อ quota มีค่าตั้งแต่ 1000 แพ็กเกตทั้งนี้เป็น เพราะว่า เมื่อ quota มีค่าสูงเน็ตจะสามารถส่งแพ็กเกตเสียงซึ่งมีจำนวน 80% ได้มากทำให้มีแพ็กเกตเสียงเหลืออยู่ในคิวไม่มาก ถ้ากำหนดให้ SRRthreshold มีค่าต่ำเน็ตก็จะสามารถเลือกแพ็กเกตวิดีโอและ

แพ็กเก็ตข้อมูลซึ่งมี priority ต่ำกว่าได้น้อย ทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอต้องคอยอยู่ในคิวเป็นเวลานานและถูก discard มากเป็นผลให้เกิด Pvdodrop สูงนอกจากนี้การเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลได้น้อยยังทำให้สามารถส่งได้น้อยด้วยเป็นผลให้สามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้น้อย แต่ถ้าเพิ่ม SRRthreshold สูงขึ้นจะทำให้เน็ตสามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลได้มากขึ้นจึงทำให้ Pvdodrop ลดลงและสามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้มากขึ้น ดังนั้นเมื่อ SRRthreshold มากขึ้นจึงสามารถได้ Maxthp สูงขึ้น แต่ที่ quota ต่ำกว่า 1000 กลับพบว่า SRRthreshold ไม่มีผลต่อ Maxthp ทั้งนี้เป็นเพราะว่าที่ quota ต่ำกว่า 1000 เน็ตสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้น้อยจึงทำให้มีแพ็กเก็ตเสียงเหลืออยู่ในคิวสูง ถ้ากำหนดให้ SRRthreshold มีค่าต่ำก็จะทำให้สามารถเลือกแพ็กเก็ตเสียงได้มากและสามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลได้น้อยและแม้ว่าจะเพิ่ม SRRthreshold ก็จะสามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลได้เพิ่มขึ้นเพียงเล็กน้อยทำให้ได้ SRRthreshold ที่ค่า quota ต่ำกว่า 1000 แพ็กเก็ตไม่มีผลต่อ Maxthp

จากรูปที่ 4.6 (ค) พบว่าค่า quota และ SRRthreshold ที่สามารถทำได้ Maxthp สูงสุดสำหรับสัดส่วนที่ 3 นี้คือ quota มีค่าตั้งแต่ 5000 แพ็กเก็ต ส่วนค่า SRRthreshold มีค่าตั้งแต่ 5 แพ็กเก็ต

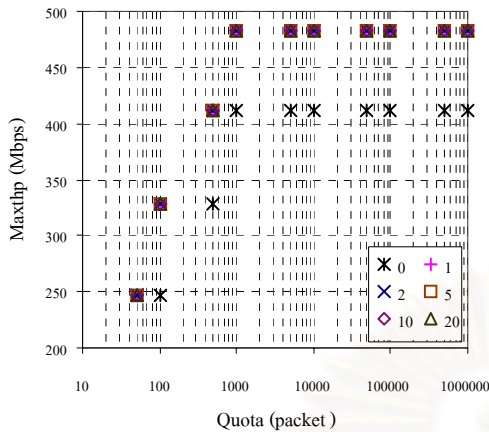
สัดส่วนที่ 4 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่ามีค่ามากขึ้นเมื่อ quota สูงขึ้นทั้งนี้เพราะว่า ที่ quota ค่าต่ำเน็ตจะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้น้อยในแต่ละรอบของ SAT ทำให้มีแพ็กเก็ตเสียงเหลืออยู่ในคิวแต่เนื่องจากที่สัดส่วนนี้มีจำนวนแพ็กเก็ตเสียงไม่สูงเท่าสัดส่วนที่ 3 จึงทำให้เหลือแพ็กเก็ตเสียงในคิวไม่มากดังนั้นที่ quota ต่ำจึงมีค่า Pvdodrop ไม่สูง แต่การที่เหลือแพ็กเก็ตเสียงในคิวจะทำให้เน็ตสามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลที่มี priority ต่ำกว่าแพ็กเก็ตเสียงได้น้อยเพราะยังมีแพ็กเก็ตเสียงอยู่ในคิวอยู่ จึงทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอซึ่งต้องรอในคิวนานถูก discard มากเป็นผลได้ Pvdodrop สูงและทำให้สามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้น้อยจึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำ แต่เมื่อ quota มีค่าสูงขึ้นเน็ตจะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้มากขึ้นในแต่ละรอบของ SAT ทำให้แพ็กเก็ตเสียงสามารถส่งได้เร็วขึ้นจึงทำให้มีแพ็กเก็ตเสียงเหลืออยู่ในคิวน้อยลงเป็นผลให้สามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลได้มากขึ้นจึงทำให้ค่า Pvdodrop ลดลงและสามารถรองรับโหลดของ ทราฟฟิกข้อมูลได้มากขึ้นด้วย ดังนั้นจึงทำให้ที่ quota ค่าสูงสามารถได้ Maxthp สูงกว่าที่ quota ค่าต่ำ

สำหรับ SRRthreshold พบว่ามีผลต่อ Maxthp ตั้งแต่ quota มีค่าเท่ากับ 500 แพ็กเก็ตทั้งนี้เป็นเพราะว่าที่สัดส่วนที่มีจำนวนของแพ็กเก็ตเสียงอยู่ไม่สูงมาก เมื่อกำหนดให้ quota มีค่า 500 แพ็กเก็ตเน็ตก็สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้และมีแพ็กเก็ตเสียงเหลืออยู่ในคิวไม่สูงมากทำให้เมื่อกำหนด SRRthreshold ต่ำเน็ตจะสามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลได้น้อยเพราะยังมีแพ็กเก็ตเสียงเหลืออยู่ในคิวจึงทำให้มีค่า Pvdodrop สูงและสามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้น้อย แต่เมื่อ SRRthreshold สูงขึ้นจะทำให้สามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลได้มากขึ้นเพราะว่ามีแพ็กเก็ตเสียงเหลืออยู่ในคิวน้อยกว่า

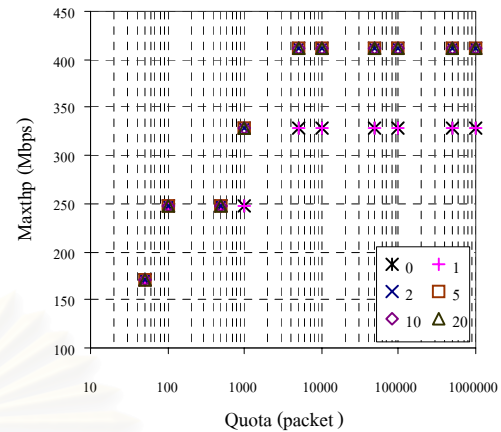
SRRthreshold จึงทำให้มีค่า Pvdodrop ต่ำลงและสามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้มากขึ้น ดังนั้นที่ quota เท่ากับ 500 แพ็กเกตเมื่อ SRRthreshold สูงขึ้นจึงได้ Maxthp สูงขึ้น

จากรูปที่ 4.6 (ง) พบว่าค่า quota และ SRRthreshold ที่สามารถทำให้ได้ Maxthp สูงสุดสำหรับ สัดส่วนที่ 4 นี้คือ quota มีค่าตั้งแต่ 5000 แพ็กเกต ส่วนค่า SRRthreshold มีค่าตั้งแต่ 2 แพ็กเกต

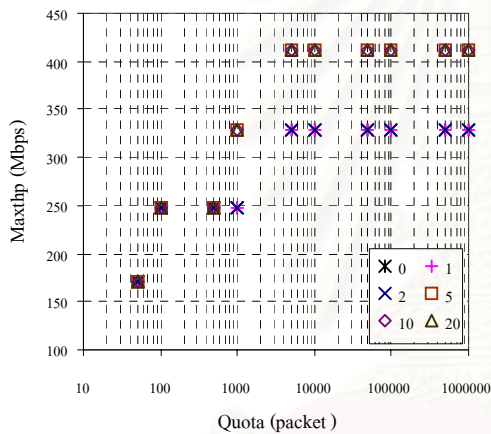
จากผลการทดสอบ MAC SRRR พบว่าค่า quota และ SRRthreshold ที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูง สำหรับทุกสัดส่วน คือ เมื่อค่า quota มีค่าตั้งแต่ 5000 แพ็กเกต และ SRRthreshold มีค่าตั้งแต่ 5 แพ็กเกต โดยค่า quota และ SRRthreshold ที่จะเลือกสำหรับนำไปใช้ในการเปรียบเทียบประสิทธิภาพกับการ MAC ที่นำเสนอแบบอื่นๆ คือ quota เท่ากับ 10000 แพ็กเกตเพราะค่าเวลาประวิง message ข้อมูลเมื่อ quota มีค่าตั้งแต่ 10000 จะต่ำกว่าที่ 5000 แพ็กเกต ส่วนค่า SRRthreshold เท่ากับ 10 แพ็กเกตเพราะค่าเวลา ประวิง message ข้อมูลเมื่อ SRRthreshold มีค่าตั้งแต่ 10 จะต่ำกว่าที่ 5 แพ็กเกต



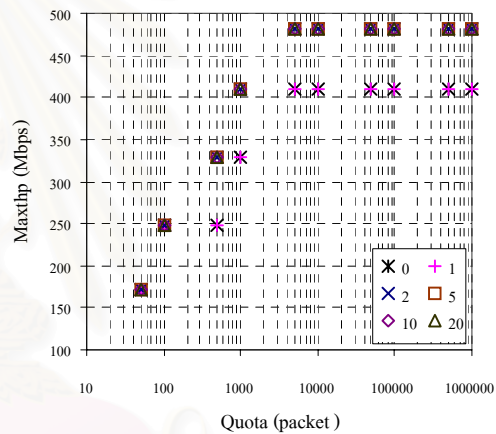
(ก) สัดส่วนที่ 1



(ข) สัดส่วนที่ 2



(ค) สัดส่วนที่ 3



(ง) สัดส่วนที่ 4

รูปที่ 4.6 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ SRRR ที่ค่า quota และค่า SRRthreshold ต่างๆ สำหรับสัดส่วนโหนดทั้ง 4 แบบ

#### 4.2.3 การทดสอบประสิทธิภาพและการวิเคราะห์ผลของจำนวน SDL ที่มีต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ CROWN

สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ CROWN นั้นสามารถแบ่งออกได้เป็น 4 แบบด้วยกัน คือ SDL-Receiver Strategies แบบ FIFO (Rs-FIFO), SDL-Receiver Strategies แบบ LIFO (Rs-LIFO), SDL-Transmitter Strategies แบบ FIFO (Ts-FIFO) และ SDL-Transmitter Strategies แบบ LIFO (Ts-LIFO) ในการทดสอบผลของจำนวน SDL ที่มีต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ CROWN จะทำ

การทดสอบที่จำนวน SDL เท่ากับ 0 ถึง 20 สำหรับสัดส่วนโหลดทั้ง 4 แบบ รูปที่ 4.7 แสดงค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ CROWN ทั้ง 4 วิธีที่มีจำนวน SDL เท่ากับ 0 ถึง 20 สำหรับสัดส่วนโหลดทั้ง 4 แบบ

จากรูปที่ 4.7 จะเห็นได้ว่า Maxthp สำหรับควบคุมการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางทั้ง 4 แบบจะมีค่ามากขึ้นเมื่อจำนวน SDL มากขึ้นซึ่งสามารถอธิบายได้ดังนี้ สำหรับกรณีวิธีการเลือกและส่งแพ็กเก็ตแบบ SDL-Receiver Strategy การเพิ่มจำนวน SDL ที่โหนดมากขึ้นจะทำให้มีสล็อตของแพ็กเก็ตจะถูกประวิงไว้ที่โหนดมากขึ้นจะทำให้โหนดมีโอกาสในการเลือกแพ็กเก็ตจากสล็อตเหล่านั้นได้มากขึ้นทั้งวิธีการแบบ FIFO และแบบ LIFO ดังนั้นการเพิ่มจำนวน SDL สำหรับ SDL-Receiver Strategy จึงทำให้โหนดสามารถรับแพ็กเก็ตได้มากขึ้นซึ่งก็จะลดจำนวนสล็อตที่ไม่สามารถถูกรับได้โดยในปลายทางและต้องเดินทางรอบวงแหวนอีกรอบลงทำให้มีจำนวนสล็อตว่างสำหรับส่งแพ็กเก็ตมากขึ้นจึงทำให้สามารถรองรับโหลดได้สูงขึ้น ส่วนวิธีการเลือกและส่งแพ็กเก็ตแบบ SDL-Transmitter Strategy การเพิ่มจำนวน SDL ที่โหนดมากขึ้นจะทำให้มีสล็อตของแพ็กเก็ตถูกประวิงมากขึ้นซึ่งก็จะทำให้มีสล็อตในการให้โหนดเลือกสำหรับส่งแพ็กเก็ตมากขึ้น โหนดก็จะสามารถส่งแพ็กเก็ตได้มากขึ้นและลดเหตุการณ์ที่โหนดไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตได้เพราะแต่ละสล็อตที่เข้ามามีแพ็กเก็ตปลายทางที่กำลังจะส่งอยู่แล้ว ดังนั้นการเพิ่มจำนวน SDL สำหรับ SDL-Transmitter Strategy ทำให้มีโอกาสนในการส่งแพ็กเก็ตในสล็อตที่เหมาะสมได้มากขึ้นทั้งวิธีแบบ FIFO และ LIFO จึงทำให้โหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตในสล็อตว่างที่เข้ามาที่โหนดได้มากขึ้นจึงมีการใช้สล็อตได้คุ้มค่ามากขึ้นซึ่งก็จะทำให้สามารถรองรับโหลดได้มากขึ้น

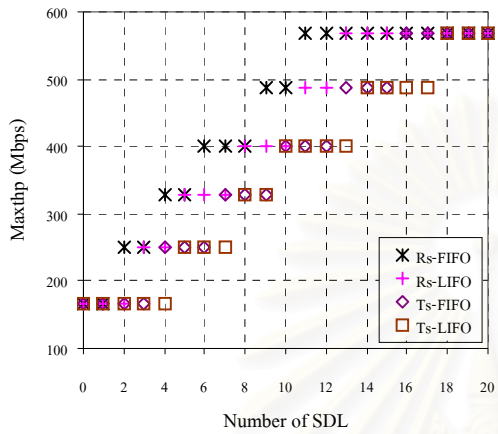
นอกจากนี้การเลือกและส่งแพ็กเก็ตทั้ง 4 แบบยังสามารถให้ Maxthp สูงที่สุดเท่ากันด้วยแต่จะสังเกตว่าจำนวน SDL ที่จะทำให้การเลือกและส่งแพ็กเก็ตทั้ง 4 แบบได้ Maxthp สูงที่สุดนั้นต่างกัน นั่นคือการเลือกและส่งแพ็กเก็ต SDL-Receiver Strategy แบบ FIFO จะใช้จำนวน SDL น้อยที่สุด ส่วนการเลือกและส่งแพ็กเก็ต SDL-Receiver Strategy แบบ LIFO จะใช้จำนวน SDL มากเป็นอันดับที่สอง และการเลือกและส่งแพ็กเก็ต SDL-Transmitter Strategy แบบ FIFO และ LIFO จะใช้จำนวน SDL มากเป็นอันดับ 3 และ 4 นอกจากนี้ถ้าพิจารณาที่จำนวน SDL เท่ากันจะเห็นได้ว่าการเลือกและส่งแพ็กเก็ตแบบ SDL-Receiver Strategy แบบ FIFO จะสามารถให้ค่า Maxthp สูงที่สุดในขณะที่การเลือกและส่งแพ็กเก็ตแบบ SDL-Transmitter Strategy แบบ LIFO จะมีค่าต่ำที่สุด ซึ่งสาเหตุที่เป็นเช่นนี้สามารถอธิบายได้ดังนี้

ในกรณีของการเลือกและส่งแพ็กเก็ตแบบ SDL-Receiver Strategy โหนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตในสล็อตที่ว่างได้โดยไม่ต้องพิจารณาว่าในโหนดนั้นมีแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเดียวกับที่กำลังจะส่งอยู่หรือเปล่าแต่จะเป็นหน้าที่ของเครื่องรับที่จะต้องพิจารณาการรับแพ็กเก็ตเอง จึงทำให้โหนดสามารถส่ง แพ็กเก็ตในสล็อตว่างที่เข้ามาได้ทุกสล็อต จึงทำให้โหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตได้มากเป็นผลในสามารถรองรับ

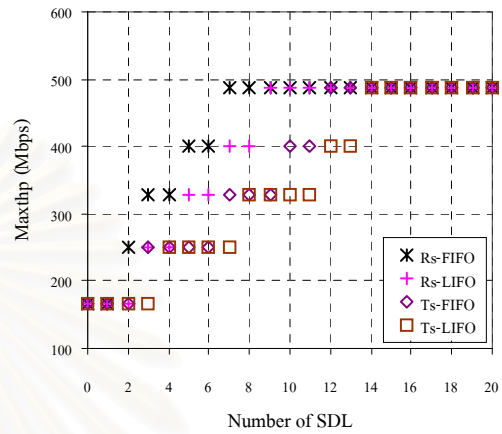
ไหลได้มากแต่สำหรับการเลือกและส่งแพ็กเก็ต SDL-Transmitter Strategy เมื่อโหนดต้องการส่งแพ็กเก็ตที่มีปลายทางหนึ่ง โหนดจะต้องส่งแพ็กเก็ตดังกล่าวในสล็อตซึ่งในโหนดนั้นไม่มีโหนดที่มีปลายทางดังกล่าวอยู่แม้ว่ามีสล็อตว่างอยู่แต่ถ้าในโหนดนั้นไม่มีแพ็กเก็ตที่มีปลายทางที่โหนดกำลังจะส่งอยู่แล้วโหนดก็จะไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตในสล็อตว่างดังกล่าวได้ทำสล็อตว่างดังกล่าวไม่ถูกใช้งานและถ้าโหนดมีจำนวน SDL ต่ำก็จะทำให้มีโอกาสที่สล็อตว่างถูกปล่อยออกจากโหนดโดยไม่ถูกใช้งานเพราะว่าไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตที่มีปลายทางซ้ำกันได้ในโหนดก็จะสามารถส่งแพ็กเก็ตได้น้อยแต่ถ้ามีจำนวน SDL มากขึ้นจะทำให้สล็อตว่างถูกประวิงอยู่ที่โหนดนานขึ้นและทำให้โหนดมีโอกาสที่จะใช้สล็อตว่างได้มากขึ้นจึงทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตได้มากขึ้น ด้วยเหตุผลดังกล่าวจึงทำให้การเลือกและส่งแพ็กเก็ต SDL-Transmitter Strategy ต้องใช้จำนวน SDL มากกว่าการเลือกและส่งแพ็กเก็ตแบบ SDL-Receiver Strategy ซึ่งมีการพิจารณาสล็อตเหมือนกัน (แบบ FIFO หรือ LIFO)

ส่วนกรณีที่มีการพิจารณาสล็อตแบบ LIFO จะต้องใช้จำนวน SDL มากกว่าแบบ FIFO นั้นเป็นเพราะว่าในการพิจารณาสล็อตแบบ LIFO นั้นโหนดจะพิจารณาสล็อตที่อยู่ใกล้กับทางเข้าก่อนแล้วจึงค่อยๆ พิจารณาสล็อตที่อยู่ไกลจากทางเข้ามากขึ้น การพิจารณาในลักษณะนี้จะทำให้สล็อตที่อยู่ใกล้กับทางออกถูกพิจารณาช้าที่สุดและอาจจะทำให้สูญหายโอกาสในการรับและส่งแพ็กเก็ตในสล็อตดังกล่าวได้ นั่นคือ ถ้าเป็นการส่งแพ็กเก็ตแบบ SDL-Receiver Strategy ที่มีการพิจารณาสล็อตแบบ LIFO โหนดจะพิจารณารับแพ็กเก็ตจากสล็อตที่อยู่ใกล้ทางเข้าก่อนอาจจะทำให้แพ็กเก็ตในสล็อตที่อยู่ใกล้ทางออกไม่ถูกพิจารณาและออกจากโหนดซึ่งทำให้ต้องเดินทางรอบวงแหวนอีกครั้งจึงทำให้มีการใช้สล็อตอย่างไม่คุ้มค่า แต่ถ้าเพิ่มจำนวน SDL มากขึ้นสล็อตก็ถูกประวิงนานขึ้นก็จะทำให้โหนดสามารถเลือกแพ็กเก็ตจากสล็อตที่อยู่ใกล้ทางออกได้ทันทำให้สล็อตดังกล่าวเป็นสล็อตว่างและสามารถให้โหนดอื่นๆ ใช้ได้ต่อไป แต่ถ้าเป็นการพิจารณาแพ็กเก็ตแบบ FIFO โหนดจะพิจารณารับแพ็กเก็ตจากสล็อตที่อยู่ใกล้ทางออกมากกว่าก่อนเป็นผลให้มีสล็อตที่ไม่ถูกเลือกและต้องเดินทางในวงแหวนอีกครั้งน้อยกว่าแบบ LIFO ที่มีจำนวน SDL เท่ากัน ดังนั้นการพิจารณาแบบ LIFO จึงต้องมีจำนวน SDL มากกว่าการพิจารณาแพ็กเก็ตแบบ FIFO สำหรับการเลือกและส่งแพ็กเก็ตแบบ SDL-Transmitter Strategy ก็จะมีลักษณะคล้ายๆ กันคือการพิจารณาแบบ LIFO จะทำให้สล็อตที่ว่างที่อยู่ใกล้ทางออกถูกพิจารณาช้าที่สุดและอาจจะไม่ถูกใช้ในการส่งแพ็กเก็ตเพราะไม่สามารถพิจารณาได้ทันจึงทำให้มีการใช้สล็อตว่างอย่างไม่คุ้มค่า แต่ถ้าเพิ่มจำนวน SDL มากขึ้นก็จะทำให้สล็อตถูกประวิงนานขึ้นก็จะเป็นผลให้โหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตสู่สล็อตที่อยู่ใกล้ทางออกได้ทันทำให้สามารถใช้สล็อตส่งได้คุ้มค่ามากขึ้น แต่ถ้าเป็นการพิจารณาแบบ FIFO โหนดจะพิจารณาส่งแพ็กเก็ตจากสล็อตที่อยู่ใกล้ทางออกมากกว่าก่อนเป็นผลให้มีสล็อตว่างที่ไม่ถูกใช้น้อยกว่าการเลือกแบบ LIFO ที่มี

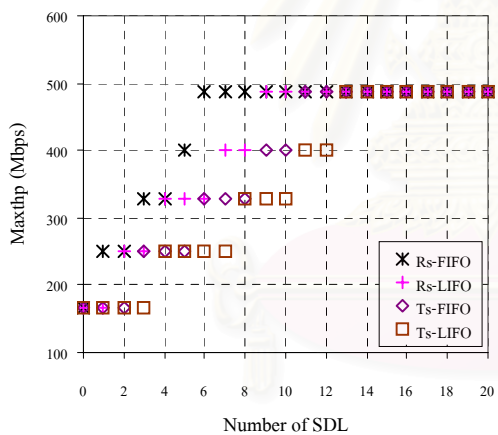
จำนวน SDL เท่าๆ กัน ดังนั้นการพิจารณาแบบ LIFO จึงต้องมีจำนวน SDL มากกว่าการพิจารณาเพื่อกเขตแบบ FIFO



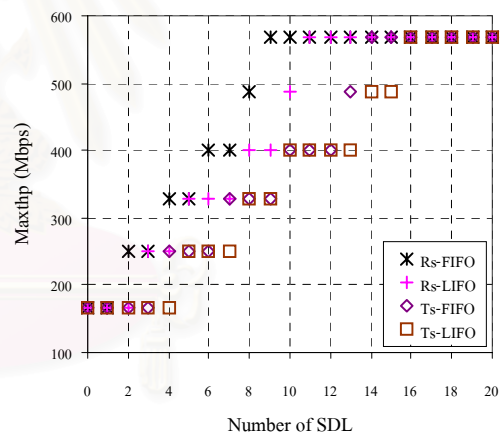
(ก) สัดส่วนที่ 1



(ข) สัดส่วนที่ 2



(ค) สัดส่วนที่ 3



(ง) สัดส่วนที่ 4

รูปที่ 4.7 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ CROWN ทั้ง 4 วิธีที่มีจำนวน SDL เท่ากับ 0 ถึง 20 สำหรับสัดส่วนโหลดทั้ง 4 แบบ



#### 4.3 การทดสอบผลของพารามิเตอร์ quota และ SRRthreshold ที่มีต่อประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 1 ถึงแบบที่ 10

เนื่องจากประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบมี SAT ควบคุมการทำงานจะขึ้นอยู่กับค่าพารามิเตอร์ 2 ตัว คือ ค่า quota และค่า SRRthreshold ดังนั้นในหัวข้อนี้จะทดสอบประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอที่ค่า quota และ SRRthreshold ต่างๆ กัน เพื่อหาค่า SRRthreshold และ quota ที่สามารถให้ประสิทธิภาพได้ดีที่สุดสำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแต่ละแบบ โดยในการทดสอบเพื่อหาค่า quota และ SRRthreshold ที่สามารถให้ประสิทธิภาพได้ดีที่สุดนั้นจะทดสอบที่สัดส่วนทราฟฟิก 4 แบบเช่นเดียวกับหัวข้อที่ 4.2 ในการทดสอบเพื่อหาค่า quota และ SRRthreshold ที่สามารถให้ประสิทธิภาพได้ดีที่สุดสำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแต่ละแบบ จะพิจารณาเป็นหัวข้อย่อย แต่เนื่องจากการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่เสนอมี 2 ส่วนด้วยกันคือ ส่วนการเลือกแพ็กเก็ต และส่วนการควบคุมการเท่าเทียมกันในการส่งแพ็กเก็ตโดย SAT ดังนั้นการพิจารณาประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอจะแบ่งเป็นหัวข้อย่อยได้ 2 กลุ่ม คือ

1. กลุ่มแรกจะกล่าวถึงการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอที่มีการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1 ถึง 5 โดยไม่มีการเร่งการส่งแพ็กเก็ตเมื่อเกิดสถานะ NONSAT ซึ่งจะกำหนดให้เป็นการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 1 ถึง 5
2. กลุ่มที่ 2 จะกล่าวถึงการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอที่มีการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1 ถึง 5 โดยมีการเร่งการส่งแพ็กเก็ตเมื่อเกิดสถานะ NONSAT ซึ่งจะกำหนดให้เป็นการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6 ถึง 10 แต่เนื่องจากการเร่งการส่งแพ็กเก็ตเมื่อเกิดสถานะ NONSAT มีด้วยกัน 3 แบบคือ การเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตามเวลาการมาถึงของ sat, การเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority ของ sat และการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT แบบสลับกัน ดังนั้นการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6 ถึง 10 จะแบ่งออกได้เป็น 3 แบบย่อย นั่นคือ การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.1, 6.2 และ 6.3 สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 7 ถึง 10 ก็มีลักษณะเดียวกัน

#### 4.3.1 การทดสอบประสิทธิภาพและการวิเคราะห์ผลของค่า quota และค่า SRRthreshold ที่มีต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 1

ในการทดสอบผลของพารามิเตอร์ quota และ SRRthreshold ที่มีต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 1 จะทำการทดสอบที่ค่า quota เท่ากับ 50 ถึง 1000000 แพ็กเกต และค่า SRRthreshold เท่ากับ 0 ถึง 20 แพ็กเกต รูปที่ 4.8 แสดงค่าวิสัยความสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 1 ที่ค่า quota และ SRRthreshold ต่างๆ สำหรับสัดส่วนโหลดทั้ง 4 แบบ จะเห็นได้ว่าที่สัดส่วนโหลดต่างกันผลของค่า quota และ SRRthreshold จะมีลักษณะแตกต่างกันซึ่งสามารถอธิบายผลของ quota และ SRRthreshold ที่สัดส่วนโหลดต่างๆ ได้ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อค่า quota มีค่ามากขึ้นจะทำให้ได้ Maxthp สูงขึ้น ทั้งนี้เป็นเพราะว่าค่า quota คือ ค่าที่บอกถึงจำนวนแพ็กเกตที่แต่ละโหนดสามารถส่งได้ในแต่ละรอบของ SAT เมื่อโหนดส่งแพ็กเกตครบตามจำนวนที่ถูกกำหนดเอาไว้แล้วโหนดจะไม่สามารถส่งแพ็กเกตได้อีกจนกว่าจะถึงรอบใหม่ ซึ่งรอบใหม่จะเริ่มขึ้นเมื่อ SAT วนกลับมาที่โหนดอีกครั้ง ดังนั้นเมื่อ quota มีค่าต่ำโหนดจะสามารถส่งแพ็กเกตในแต่ละรอบของ SAT ได้น้อยทำให้ต้องสูญหายเวลาในการรอรอบใหม่ของ SAT ซึ่งระหว่างที่รอรอบใหม่ของ SAT โหนดอาจจะมีแพ็กเกตที่ต้องการส่งและช่องสัญญาณก็มีสล็อตว่างสำหรับส่งด้วยแต่โหนดก็ไม่สามารถส่งได้เพราะว่าได้ส่งแพ็กเกตครบจำนวนที่ได้กำหนดเอาไว้แล้ว ทำให้สูญเสียแบนด์วิดท์ในช่วงระหว่างรอรอบใหม่ของ SAT จึงเป็นผลให้สามารถรองรับโหลดได้ต่ำ แต่เมื่อ quota มีค่าสูงขึ้นก็จะทำให้โหนดสามารถส่งแพ็กเกตในแต่ละรอบของ SAT ได้มากขึ้นซึ่งก็จะทำให้เกิดการสูญเสียแบนด์วิดท์เนื่องจากการรอรอบใหม่ของ SAT น้อยลงจึงทำให้สามารถรองรับโหลดได้สูงขึ้น ดังนั้นที่สัดส่วนนี้ซึ่งมีจำนวนแพ็กเกตข้อมูลจำนวน 80% เมื่อกำหนดให้ quota มีค่าสูงก็จะทำให้สามารถส่งแพ็กเกตข้อมูลได้มากทำให้สามารถรองรับโหลดทราฟฟิกข้อมูลได้สูงจึงได้ Maxthp สูง

สำหรับค่า SRRthreshold พบว่าไม่มีผลต่อ Maxthp ทั้งนี้เนื่องจากค่า SRRthreshold คือค่าที่บ่งบอกว่าจะสามารถเลือกแพ็กเกตที่ไม่ตรงกับปลายทาง srdest ได้มากแค่ไหน ตัวอย่างเช่นเมื่อโหนดไม่สามารถเลือกแพ็กเกตเสียงที่มีปลายทาง srdest ได้โหนดจะพิจารณาว่าจะเลือกแพ็กเกตเสียงจากปลายทางอื่นหรือจะเลือกแพ็กเกตวิดีโอที่มีปลายทาง srdest โดยใช้ค่า SRRthreshold ในการตัดสินใจ ถ้าคิวของแพ็กเกตเสียงที่มีปลายทางอื่นมีความยาวมากกว่า SRRthreshold โหนดก็จะเลือกแพ็กเกตเสียงที่มีปลายทางอื่นเหล่านั้น แต่ถ้าแพ็กเกตเสียงที่มีปลายทางอื่นมีความยาวน้อยกว่า SRRthreshold โหนดก็จะเลือกแพ็กเกตวิดีโอที่มีปลายทางตรงกับ srdest นั้นหมายความว่า ถ้า SRRthreshold มีค่าต่ำจะทำให้โหนดมีโอกาสในการเลือกแพ็กเกตที่มีปลายทางไม่ตรงกับ srdest มาก แต่ถ้า SRRthreshold มีค่าสูงจะทำให้

ให้โหนดมีโอกาสในการเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางไม่ตรงกับ `srrdest` ได้น้อย แต่เนื่องจากที่สัดส่วนนี้มีเปอร์เซ็นต์ของแพ็กเก็ตเสียงและแพ็กเก็ตวิดีโอเพียงแค่ชนิดละ 10% เท่านั้นดังนั้นจึงทำให้มีจำนวนแพ็กเก็ตเสียงและแพ็กเก็ตวิดีโอในคิวปลายทางต่างๆ ไม่สูงมาก เมื่อค่า `SRRthreshold` ต่ำก็สามารถเลือกแพ็กเก็ตเสียงหรือแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีปลายทางไม่ตรงกับ `srrdest` ได้ไม่มาก และเมื่อ `SRRthreshold` มีค่าสูงก็ยิ่งทำให้สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่ไม่ตรงกับ `srrdest` ได้น้อยลงอีก ส่วนแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีจำนวนมากเมื่อกำหนดให้ `SRRthreshold` ต่ำก็จะทำให้สามารถเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีปลายทางไม่ตรงกับ `srrdest` ได้มากและเมื่อ `SRRthreshold` สูงขึ้นก็จะสามารถเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีปลายทางไม่ตรงกับ `srrdest` ได้มากเช่นกันเพราะมีจำนวนมากแต่อาจจะน้อยกว่าที่ `SRRthreshold` ต่ำเล็กน้อย ด้วยเหตุนี้จึงทำให้ค่า `SRRthreshold` ไม่มีผลต่อ `Maxthp` เพียงแต่ที่ `SRRthreshold` ค่าสูงจะทำให้เวลาประวิงของแพ็กเก็ตเสียงและเฟรมวิดีโอสูงขึ้นเล็กน้อยเพราะสามารถส่งได้ช้าลงเท่านั้น

ดังนั้นจะพบว่าค่า `quota` และ `SRRthreshold` ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า `Maxthp` สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้คือ `quota` มีค่าตั้งแต่ 10000 แพ็กเก็ต ส่วนค่า `SRRthreshold` มีค่าตั้งแต่ 0 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 2 ลักษณะของ `Maxthp` สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าคล้ายกับสัดส่วนที่ 1 นั่นคือ เมื่อ `quota` มีค่ามากขึ้นจะทำให้ได้ `Maxthp` สูงขึ้นทั้งนี้เป็นเพราะว่าเมื่อ `quota` มากขึ้นก็จะทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตในแต่ละรอบได้มากขึ้นและเสียแบนด์วิดท์ในช่วงที่รอรอบถัดไปน้อยลงทำให้โหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตได้มากขึ้นโดยเฉพาะแพ็กเก็ตวิดีโอซึ่งมีเปอร์เซ็นต์มากที่สุด แต่จะสังเกตได้ว่าที่ค่า `quota` ต่ำ (`quota` เท่ากับ 50 ถึง 1000) สำหรับสัดส่วนที่ 2 นี้จะได้ค่า `Maxthp` ต่ำกว่าสัดส่วนที่ 1 ทั้งนี้เป็นเพราะว่าที่สัดส่วนที่ 2 นี้มีจำนวนของแพ็กเก็ตวิดีโอมากที่สุด การกำหนดให้สามารถส่งแพ็กเก็ตในแต่ละรอบได้น้อยทำให้ส่งผลต่อการส่งแพ็กเก็ตวิดีโอมากคือทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอต้องรอการส่งในรอบถัดไปเป็นเวลานาน แต่เนื่องจากแพ็กเก็ตวิดีโอมีเวลาจำกัดในการส่งถ้าเกินเวลาดังกล่าวแพ็กเก็ตวิดีโอจะถูก `discard` ดังนั้นการกำหนดให้สามารถส่งในแต่ละรอบได้น้อยจะทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอต้องรอในคิวนานซึ่งก็จะทำให้ถูก `discard` มากทำให้มีค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตวิดีโอ (`Pvdodrop`) สูงทำให้ได้ค่า `Maxthp` ต่ำกว่าที่สัดส่วนที่ 1 ซึ่งมีจำนวนแพ็กเก็ตข้อมูลมากแม้ `quota` จะมีค่าต่ำแต่แพ็กเก็ตข้อมูลสามารถรอเวลาประวิงได้นานจึงทำให้ได้ `Maxthp` มากกว่าสัดส่วนที่ 1 นอกจากนี้ที่ `quota` ค่าต่ำจะทำให้มีแพ็กเก็ตวิดีโอซึ่งสามารถส่งได้น้อยเหลืออยู่ในคิวเป็นจำนวนมากซึ่งก็ทำให้ในแต่ละไทม์สล็อตโหนดมีโอกาสในการเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอได้มากแต่ไม่สามารถส่งได้ ทำให้โหนดมีโอกาสในการเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลได้น้อยลงจึงทำให้สามารถรองรับโหลดข้อมูลได้ต่ำแม้ว่าจะมีค่า `SRRthreshold` สูง

สำหรับค่า `SRRthreshold` พบว่าไม่มีผลต่อ `Maxthp` เช่นเดียวกับสัดส่วนที่ 1 ทั้งนี้เพราะว่า เมื่อพิจารณาที่แพ็กเก็ตเสียงสำหรับสัดส่วนนี้พบว่าเปอร์เซ็นต์ของแพ็กเก็ตเสียงอยู่เพียง 10% ดังนั้นจึงทำให้

มีจำนวนแพ็กเก็ตเสี่ยงในคิวปลายทางต่างๆ ไม่สูงมาก เมื่อค่า SRRthreshold ต่ำก็สามารถเลือกแพ็กเก็ตเสี่ยงที่มีปลายทางไม่ตรงกับ srrdest ได้ไม่มาก และเมื่อ SRRthreshold มีค่าสูงก็ยิ่งทำให้สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่ไม่ตรงกับ srrdest ได้น้อยลงอีก ดังนั้นค่า SRRthreshold จึงไม่มีผลต่อการเลือกแพ็กเก็ตเสี่ยงที่มีปลายทางไม่ตรงกับ srrdest เมื่อพิจารณาแพ็กเก็ตวิดีโอซึ่งเป็นแพ็กเก็ตที่มีจำนวนมากถึง 80% ถ้าโนดไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตเสี่ยงได้โนดจะพิจารณาเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอแต่เนื่องจากที่สัดส่วนนี้มีจำนวนแพ็กเก็ตวิดีโอสูง ดังนั้นถ้า SRRthreshold มีค่าต่ำโนดก็จะสามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีปลายทางไม่ตรงกับ srrdest ได้มากแต่ถ้า SRRthreshold มีค่าสูงโนดก็จะยังคงสามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีปลายทางไม่ตรงกับ srrdest ได้มากแต่อาจจะน้อยกว่าเมื่อ SRRthreshold มีค่าต่ำเล็กน้อยเพราะที่สัดส่วนนี้มีจำนวนแพ็กเก็ตวิดีโอเป็นจำนวนมาก ดังนั้นค่า SRRthreshold จึงไม่มีผลต่อการเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอด้วย แต่ถ้าโนดไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอได้โนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตข้อมูลซึ่งเมื่อพิจารณาที่แพ็กเก็ตข้อมูลที่มีอยู่เพียง 10% แสดงว่าจะมีจำนวนแพ็กเก็ตข้อมูลในคิวปลายทางต่างๆ ไม่สูงมาก เมื่อค่า SRRthreshold ต่ำก็สามารถเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีปลายทางไม่ตรงกับ srrdest ได้ไม่มาก และเมื่อ SRRthreshold มีค่าสูงก็ยิ่งทำให้สามารถเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลที่ไม่ตรงกับ srrdest ได้น้อยลงอีก ดังนั้นค่า SRRthreshold จึงไม่มีผลต่อการเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีปลายทางไม่ตรงกับ srrdest เมื่อค่า SRRthreshold ไม่มีผลต่อการเลือกแพ็กเก็ตทั้ง 3 ชนิดดังนั้นค่า SRRthreshold จึงไม่มีผลต่อ Maxthp

ดังนั้นสำหรับสัดส่วนที่ 2 นี้ค่า quota และ SRRthreshold ที่สามารถทำให้ได้ Maxthp สูงสุดคือ quota มีค่าตั้งแต่ 50000 แพ็กเก็ต ส่วนค่า SRRthreshold มีค่าตั้งแต่ 0 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 3 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจะได้ Maxthp มากขึ้น ทั้งนี้เพราะว่า เมื่อค่า quota ต่ำจะทำให้โนดสามารถส่งแพ็กเก็ตได้น้อยซึ่งที่สัดส่วนนี้มีจำนวนของแพ็กเก็ตเสี่ยง 80% ถ้ากำหนดให้สามารถส่งแพ็กเก็ตได้น้อยจะทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสี่ยงได้น้อยในแต่ละรอบของ SAT ซึ่งก็จะทำให้แพ็กเก็ตเสี่ยงต้องรออยู่ในคิววนาน แต่เนื่องจากแพ็กเก็ตเสี่ยงมีเวลาประวิงจำกัดถ้ารออยู่ในคิวเกินเวลาที่กำหนดไว้แพ็กเก็ตเสี่ยงจะถูก discard ซึ่งก็จะทำให้มีค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตเสี่ยง (Pvocdrop) สูง นอกจากนี้การที่สามารถส่งแพ็กเก็ตเสี่ยงได้น้อยก็จะทำให้มีแพ็กเก็ตเสี่ยงเหลืออยู่ในคิวสูงซึ่งก็จะทำให้ในแต่ละไทม์สล็อตที่โนดเลือกแพ็กเก็ตก็จะมีโอกาสในการเลือกแพ็กเก็ตเสี่ยงได้มากแต่ไม่สามารถส่งได้เพราะว่าได้ส่งแพ็กเก็ตครบจำนวน quota แล้วเป็นผลให้แพ็กเก็ตวิดีโอซึ่งมีลำดับความสำคัญ (priority) ต่ำกว่าถูกเลือกได้น้อยทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอต้องคอยอยู่ในคิววนานทำให้ถูก discard เช่นเดียวกันทำให้มีค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตวิดีโอ (Pvdodrop) สูง นอกจากนี้ยังทำให้สามารถเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลซึ่งมีลำดับความสำคัญต่ำสุดได้น้อยด้วยทำให้ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูลมีค่าสูงด้วย ดังนั้นจึงทำให้ได้ Maxthp สูง แต่เมื่อกำหนดให้ quota มีค่า

สูงโนดก็จะสามารถส่งแพ็กเก็ตได้มากทำให้แพ็กเก็ตเสียงสามารถส่งออกไปได้เร็วทำให้ค่า Pvcodrop ลดลงและทำให้โนดมีโอกาสนในการเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลมากยิ่งขึ้นด้วยจึงทำให้ได้ Maxthp สูงขึ้น

สำหรับค่า SRRthreshold สำหรับสัดส่วนนี้พบว่าเมื่อมีผลต่อ Maxthp นั่นคือ เมื่อ SRRthreshold มีค่าต่ำจะทำให้มีโอกาสนในการเลือกแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลที่มีปลายทางไม่ตรงกับ srrdest ได้มากจึงทำให้โนดมีโอกาสนในการส่งแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลที่มี priority ต่ำได้มากจึงทำให้ได้ Maxthp สูง แต่เมื่อ SRRthreshold มีค่าสูงกว่า 10 แพ็กเก็ตโนดจะยังคงเลือกแพ็กเก็ตเสียงที่ไม่ตรงกับ srrdest ได้มากเพราะที่สัดส่วนนี้มีจำนวนของแพ็กเก็ตเสียงมากจึงทำให้เมื่อ SRRthreshold สูงขึ้นค่า Pvcodrop มีค่าไม่สูงขึ้นแต่พบว่ากรณีที่ SRRthreshold มีค่าสูงขึ้นจะทำให้โอกาสที่โนดจะเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลมีค่าต่ำลงซึ่งส่งผลให้ Pvdodrop สูงขึ้นและสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้น้อยลงด้วยจึงมีผลต่อ Maxload คือทำให้ Maxthp มีค่าต่ำลง

ดังนั้นสำหรับสัดส่วนที่ 3 นี้ค่า quota และ SRRthreshold ที่สามารถทำให้ได้ Maxthp สูงสุดคือ quota มีค่าตั้งแต่ 50000 แพ็กเก็ต ส่วนค่า SRRthreshold มีค่าน้อยกว่า 10 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 4 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มากขึ้นจะได้ Maxthp มากขึ้นเช่นเดียวกับสัดส่วนที่ 1, 2 และ 3 ทั้งนี้เป็นเพราะว่าเมื่อ quota ต่ำจะสามารถส่งแพ็กเก็ตในแต่ละรอบได้น้อยซึ่งก็จะทำให้แพ็กเก็ตเสียงได้น้อยทำให้เกิด Pvcodrop สูงเป็นผลให้มีแพ็กเก็ตเสียงเหลือในคิวมากทำให้ในแต่ละไทม์สล็อตสามารถเลือกแพ็กเก็ตเสียงได้มากแต่ไม่สามารถส่งได้เพราะส่งแพ็กเก็ตครบ quota แล้วนอกจากนี้ยังทำให้สามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลได้น้อยด้วยซึ่งก็มีผลทำให้ค่า Pvdodrop สูงและสามารถรองรับโหลดข้อมูลได้ต่ำด้วย ดังนั้นจึงได้ Maxthp ต่ำ แต่เมื่อ quota มากขึ้นโนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้มากขึ้นทำให้ค่า Pvcodrop ต่ำลงและสามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลได้มากขึ้นทำให้ Pvdodrop ต่ำลงและรองรับโหลดข้อมูลได้มากขึ้นด้วย ดังนั้นจึงได้ Maxthp สูงขึ้น

สำหรับค่า SRRthreshold พบว่าไม่มีผลต่อ Maxthp เช่นเดียวกับสัดส่วนที่ 1 และ 2 เพราะที่สัดส่วนนี้มีจำนวนของแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลเท่าๆ กันจึงทำให้ที่ SRRthreshold ต่ำโนดสามารถเลือกแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอที่ไม่ตรงกับ srrdest ได้มากจึงทำให้ Pvcodrop และ Pvdodrop มีค่าต่ำ และเนื่องจากที่สัดส่วนนี้มีจำนวนของแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอรวมกันไม่สูงมากจึงทำให้การส่งแพ็กเก็ตเกินของแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอไม่ลดโอกาสในการเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลมากนักจึงทำให้ยังสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้มากเช่นกัน แต่เมื่อ SRRthreshold สูงขึ้นจะทำให้โนดสามารถเลือกแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอที่ไม่ตรงกับปลายทาง srrdest ได้น้อยลงแต่ไม่ทำให้ Pvcodrop และ Pvdodrop สูงขึ้นเพราะว่าที่สัดส่วนนี้มีจำนวนของแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอไม่สูงมากเท่าสัดส่วนที่ 3 การที่สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอที่ไม่

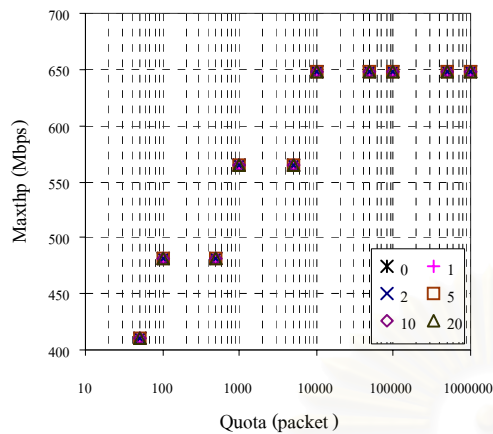
ตรงกับ srrdest ได้น้อยลงจะทำให้ค่าเวลาประวิงของแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอเพิ่มขึ้นเล็กน้อยเท่านั้น และที่ค่า SRRthreshold สูงก็ทำให้มีการเลือกแพ็กเก็ตเสียงที่ไม่ตรงกับ srrdest ได้ลดลงด้วยจึงทำให้ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูลมีค่าเพิ่มขึ้นเล็กน้อยเช่นกัน

ดังนั้นสำหรับสัดส่วนที่ 4 นี้ค่า quota และ SRRthreshold ที่สามารถทำให้ได้ Maxthp สูงสุดคือ quota มีค่าตั้งแต่ 10000 แพ็กเก็ต ส่วนค่า SRRthreshold มีค่าตั้งแต่ 0 แพ็กเก็ต

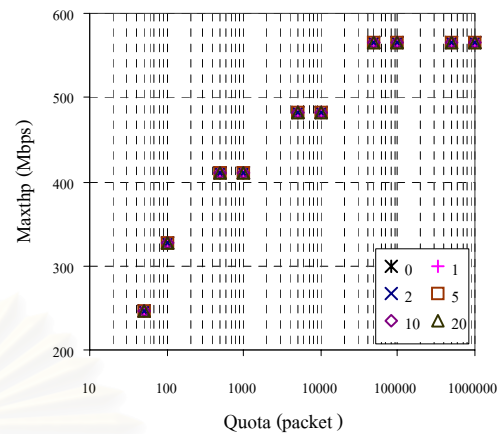
จากผลการทดสอบพบว่าค่า quota และ SRRthreshold ที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงสำหรับทุกสัดส่วน คือ เมื่อค่า quota มีค่าตั้งแต่ 50000 แพ็กเก็ต และ SRRthreshold มีค่าน้อยกว่า 10 แพ็กเก็ต โดยค่า quota และ SRRthreshold ที่จะเลือกคือ quota เท่ากับ 50000 แพ็กเก็ต ส่วนค่า SRRthreshold จะใช้ค่าเท่ากับ 0 แพ็กเก็ตเพราะค่าเวลาประวิง message ข้อมูลเมื่อ SRRthreshold มีค่า 0 แพ็กเก็ตจะมีค่าต่ำที่สุด



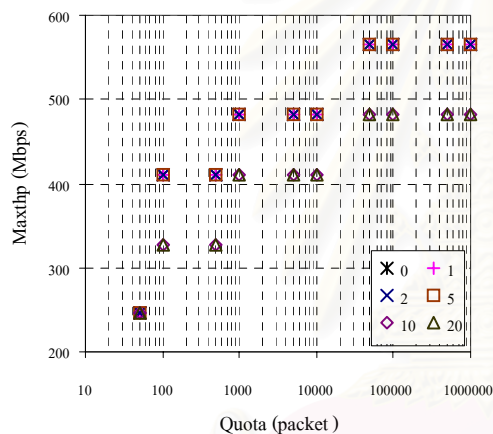
สถาบันวิทยบริการ  
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย



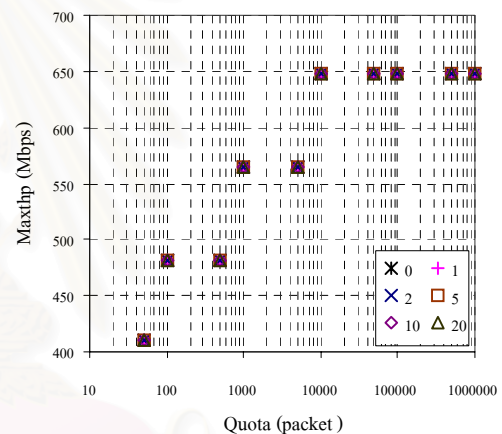
(ก) สัดส่วนที่ 1



(ข) สัดส่วนที่ 2



(ค) สัดส่วนที่ 3



(ง) สัดส่วนที่ 4

รูปที่ 4.8 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 1 ที่ค่า quota และ SRRthreshold ต่างๆ สำหรับสัดส่วนโหนดทั้ง 4 แบบ

#### 4.3.2 การทดสอบประสิทธิภาพและการวิเคราะห์ผลของค่า quota และค่า SRRthreshold ที่มีต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 2

ในการทดสอบผลของพารามิเตอร์ quota และ SRRthreshold ที่มีต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 2 จะทำการทดสอบที่ค่า quota เท่ากับ 50 ถึง 1000000 แพ็กเก็ต และค่า SRRthreshold เท่ากับ 0 ถึง 20 แพ็กเก็ต รูปที่ 4.9 แสดงค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 2 ที่ค่า quota และ SRRthreshold ต่างๆ สำหรับสัดส่วน

โหลดทั้ง 4 แบบ จะเห็นได้ว่าที่สัดส่วนโหลดต่างกันผลของค่า quota และ SRRthreshold จะมีลักษณะแตกต่างกันซึ่งสามารถอธิบายผลของ quota และ SRRthreshold ที่สัดส่วนโหลดต่างๆ ได้ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่า เมื่อ quota มากขึ้นจะได้ Maxthp สูงขึ้นทั้งนี้เป็นเพราะว่า เมื่อกำหนดให้ quota มีค่าต่ำจะทำให้โนดสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูล (ซึ่งเป็นแพ็กเก็ตที่มีสัดส่วนมากที่สุดคือ 80% ) ได้น้อยในแต่ละรอบของ SAT ทั้งที่โนดยังมีแพ็กเก็ตข้อมูลที่ต้องการจะส่งแต่ไม่สามารถส่งได้เพราะว่าได้ส่งแพ็กเก็ตข้อมูลครบตามจำนวน quota แล้วทำให้เกิดการสูญเสียแบนด์วิดท์เนื่องจากการรอรอบถัดไปของ SAT มากจึงสามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้น้อยซึ่งก็ทำให้ได้ Maxthp ต่ำ แต่เมื่อ quota มีค่าสูงขึ้นจะทำให้โนดสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลในแต่ละรอบของ SAT ได้มากทำให้เกิดการสูญเสียแบนด์วิดท์เนื่องจากการรอรอบถัดไปของ SAT น้อยลงจึงทำให้สามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้มากขึ้น ซึ่งก็ทำให้ได้ Maxthp สูงขึ้น

สำหรับ SRRthreshold พบว่ามีผลต่อ Maxthp เมื่อ quota มีค่าตั้งแต่ 100 แพ็กเก็ต นั่นคือเมื่อ SRRthreshold มีค่ามากขึ้นจะได้ Maxthp สูงขึ้นทั้งนี้เป็นเพราะว่า ที่ quota มากกว่า 100 แพ็กเก็ตโนดสามารถส่งแพ็กเก็ตในแต่ละรอบของ SAT ได้สูง เมื่อกำหนดให้ SRRthreshold มีค่าต่ำโนดจะสามารถเลือกแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอที่มีปลายทางไม่ตรงกับ srrdest1 หรือ srrdest2 ได้มากจึงสามารถเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลได้น้อยกว่าเมื่อกำหนดให้ SRRthreshold มีค่าสูง จึงเป็นผลทำให้ที่ SRRthreshold ค่าต่ำสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้น้อยกว่า ดังนั้นเมื่อ SRRthreshold ต่ำจึงได้ค่า Maxthp ต่ำกว่าเมื่อ SRRthreshold สูง ส่วนเมื่อ quota เท่ากับ 50 แพ็กเก็ตพบว่า SRRthreshold ไม่มีผลต่อ Maxthp ทั้งนี้เพราะว่า ที่ quota เท่ากับ 50 แพ็กเก็ตโนดสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลในแต่ละรอบของ SAT ได้น้อย แม้ว่าการกำหนดให้ SRRthreshold มีค่าสูงจะทำให้โนดสามารถเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลได้บ่อยมากกว่าเมื่อกำหนด SRRthreshold มีค่าต่ำแต่เนื่องจากโนดสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้น้อย ดังนั้นถึงแม้โนดจะสามารถเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลสำหรับส่งได้บ่อยแต่ก็ไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้มาก จึงเป็นผลทำให้การกำหนด SRRthreshold ค่าสูงได้ค่า Maxthp ไม่แตกต่างจากเมื่อกำหนด SRRthreshold ค่าต่ำเมื่อ quota มีค่าต่ำ

ดังนั้นสำหรับสัดส่วนที่ 1 นี้ค่า quota และ SRRthreshold ที่สามารถทำให้ได้ Maxthp สูงสุดคือ quota มีค่าตั้งแต่ 5000 แพ็กเก็ต ส่วนค่า SRRthreshold มีค่าตั้งแต่ 1 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 2 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้จะมีค่ามากขึ้นเมื่อ quota มากขึ้น ทั้งนี้เพราะว่าเมื่อ quota มีค่าต่ำจะทำให้โนดสามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอ (ซึ่งเป็นแพ็กเก็ตที่มีสัดส่วนมากที่สุดถึง 80%) ได้น้อยในแต่ละรอบของ SAT และเสียแบนด์วิดท์ในการรอรอบถัดไปของ SAT มาก เป็นผลทำให้แพ็กเก็ต วิดีโอต้องรออยู่ในคิวจนทำให้มีค่า Pvdodrop สูงนอกจากนี้การส่งแพ็กเก็ตวิดีโอได้น้อยยังทำให้โนดสามารถเลือกและส่งแพ็กเก็ตข้อมูลซึ่งเป็นแพ็กเก็ตที่มี priority ต่ำกว่าแพ็กเก็ตวิดีโอได้น้อยด้วยเป็น



ผลทำให้สามารถรองรับทราฟฟิกข้อมูลได้น้อยด้วย ดังนั้นที่ค่า quota ต่ำจึงได้ Maxthp ต่ำ แต่เมื่อ quota มีค่ามากขึ้นโนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอในแต่ละรอบของ SAT ได้มากขึ้นทำให้มีการสูญเสียแบนด์วิดท์เนื่องจากการรอรอบถัดไปน้อยลงเป็นผลให้ค่า Pvdodrop ต่ำลง นอกจากนี้การส่งแพ็กเก็ตวิดีโอได้มากและเร็วขึ้นจะทำให้สามารถเลือกและส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้มากขึ้นด้วยเช่นกันทำให้นโนดสามารถรองรับทราฟฟิกข้อมูลได้มากขึ้น ดังนั้นเมื่อ quota มีค่าสูงจะทำให้สามารถได้ Maxthp สูงกว่าเมื่อ quota มีค่าต่ำ

สำหรับค่า SRRthreshold พบว่ามีผลต่อ Maxthp เมื่อ quota มีค่าตั้งแต่ 100 แพ็กเก็ต ทั้งนี้เป็นเพราะว่าที่ quota มากกว่า 100 แพ็กเก็ต โหนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอได้มากทำให้มีแพ็กเก็ตวิดีโอเหลืออยู่ในคิวไม่สูงมาก ถ้ากำหนดให้ SRRthreshold มีค่าต่ำจะทำให้โนดสามารถเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลได้น้อยทำให้สามารถรองรับทราฟฟิกข้อมูลได้น้อยจึงได้ Maxthp ต่ำ แต่เมื่อ SRRthreshold มีค่าสูงจะทำให้สามารถเลือกและส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้มากขึ้นทำให้สามารถรองรับทราฟฟิกข้อมูลได้มากจึงได้ Maxthp สูงขึ้น ดังนั้นที่ quota มากกว่า 100 แพ็กเก็ตเมื่อ SRRthreshold มีค่าสูงจึงได้ Maxthp สูงกว่าที่ SRRthreshold ค่าต่ำ ส่วนที่ quota เท่ากับ 50 แพ็กเก็ตพบว่า SRRthreshold ไม่มีผลต่อ Maxthp ทั้งนี้เพราะว่าที่ quota เท่ากับ 50 แพ็กเก็ตโนดสามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอซึ่งมีจำนวน 80% ได้น้อยจึงทำให้มีแพ็กเก็ตวิดีโอเหลืออยู่ในคิวมาก ซึ่งเมื่อกำหนดให้ SRRthreshold มีค่าต่ำก็จะทำให้สามารถเลือกและส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้น้อยแต่แม้จะเพิ่ม SRRthreshold มากขึ้นก็จะยังสามารถเลือกและส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้มากขึ้นเล็กน้อยเท่านั้นเพราะว่ามีแพ็กเก็ตวิดีโอที่ไม่สามารถส่งได้มากในคิวสูง จึงทำให้ค่า SRRthreshold ไม่มีผลต่อ Maxthp เมื่อ quota มีค่าต่ำ

ดังนั้นสำหรับสัดส่วนที่ 2 นี้ค่า quota และ SRRthreshold ที่สามารถทำให้ได้ Maxthp สูงสุดคือ quota มีค่าตั้งแต่ 10000 แพ็กเก็ต ส่วนค่า SRRthreshold มีค่าตั้งแต่ 10 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 3 ลักษณะของ Maxthp สำหรับสัดส่วนนี้มีค่ามากขึ้นเมื่อ quota มากขึ้น ทั้งนี้เพราะว่าเมื่อ quota มีค่าต่ำโนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงซึ่งมีจำนวน 80% ได้น้อยในแต่ละรอบของ SAT ทำให้แพ็กเก็ตต้องรอในการส่งรอบถัดไปของ SAT นานเป็นผลทำให้แพ็กเก็ตเสียงถูก discard มากทำให้ได้ค่า Pvdodrop สูง และเนื่องจากการที่สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้ช้าจึงทำให้มีแพ็กเก็ตเสียงอยู่ในคิวของโนดมากเป็นผลให้ในแต่ละไทม์สล็อตโนดสามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลที่มี priority ต่ำกว่าแพ็กเก็ตเสียงได้น้อยเพราะยังมีแพ็กเก็ตเสียงอยู่ในคิวอยู่มาก จึงทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอซึ่งต้องรอในคิวนานถูก discard มากเป็นผลได้ Pvdodrop สูงและทำให้สามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้น้อยจึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำ แต่เมื่อ quota มีค่าสูงขึ้นโนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้มากขึ้นในแต่ละรอบของ SAT ทำให้แพ็กเก็ตเสียงสามารถส่งได้เร็วขึ้นจึงทำให้ค่า Pvdodrop ลดลง นอกจากนี้การส่งแพ็กเก็ตเสียงได้เร็วขึ้นทำให้มีแพ็กเก็ตเสียงเหลืออยู่ในคิวน้อยลงเป็นผลให้สามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลได้

มากขึ้นจึงทำให้ค่า Pvdodrop ลดลงและสามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้มากขึ้นด้วย ดังนั้นจึงทำให้ที่ quota ค่าสูงสามารถได้ Maxthp สูงกว่าที่ quota ค่าต่ำ

สำหรับ SRRthreshold พบว่ามีผลต่อ Maxthp เมื่อ quota มีค่าตั้งแต่ 100 แพ็กเก็ตทั้งนี้เป็นเพราะว่า เมื่อ quota มีค่าสูงโนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงซึ่งมีจำนวน 80% ได้มากทำให้มีแพ็กเก็ตเสียงเหลืออยู่ในคิวไม่มาก ถ้ากำหนดให้ SRRthreshold มีค่าต่ำโนดก็จะสามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลซึ่งมี priority ต่ำกว่าได้น้อย ทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอต้องคอยอยู่ในคิวเป็นเวลานานและถูก discard มากเป็นผลให้เกิด Pvdodrop สูงนอกจากนี้การเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลได้น้อยยังทำให้สามารถส่งได้น้อยด้วยเป็นผลให้สามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้น้อย แต่ถ้าเพิ่ม SRRthreshold สูงขึ้นจะทำให้โนดสามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลได้มากขึ้นจึงทำให้ Pvdodrop ลดลงและสามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้มากขึ้น ดังนั้นเมื่อ SRRthreshold มากขึ้นจึงสามารถได้ Maxthp สูงขึ้น แต่ที่ quota เท่ากับ 50 กลับพบว่า SRRthreshold ไม่มีผลต่อ Maxthp ทั้งนี้เป็นเพราะว่าที่ quota เท่ากับ 50 โหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้น้อยจึงทำให้มีแพ็กเก็ตเสียงเหลืออยู่ในคิวสูง ถ้ากำหนดให้ SRRthreshold มีค่าต่ำก็จะทำให้สามารถเลือกแพ็กเก็ตเสียงได้มากและสามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลได้น้อยและแม้ว่าจะเพิ่ม SRRthreshold ก็จะสามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลได้เพิ่มขึ้นเพียงเล็กน้อยทำให้ได้ SRRthreshold ที่ค่า quota เท่ากับ 50 แพ็กเก็ตไม่มีผลต่อ Maxthp

ดังนั้นสำหรับสัดส่วนที่ 3 นี้ค่า quota และ SRRthreshold ที่สามารถทำให้ได้ Maxthp สูงสุดคือ quota มีค่าตั้งแต่ 10000 แพ็กเก็ต ส่วนค่า SRRthreshold มีค่าตั้งแต่ 10 แพ็กเก็ต

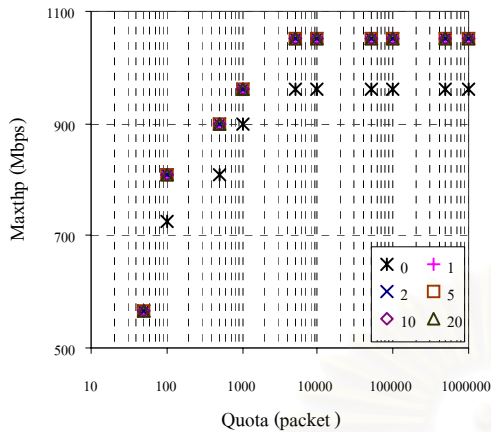
สัดส่วนที่ 4 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่ามีความมากขึ้นเมื่อ quota สูงขึ้นทั้งนี้เพราะว่า ที่ quota ค่าต่ำโนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้น้อยในแต่ละรอบของ SAT ทำให้มีแพ็กเก็ตเสียงเหลืออยู่ในคิวแต่เนื่องจากที่สัดส่วนนี้มีจำนวนแพ็กเก็ตเสียงไม่สูงเท่าสัดส่วนที่ 3 จึงทำให้เหลือแพ็กเก็ตเสียงในคิวไม่มากดังนั้นที่ quota ต่ำจึงมีค่า Pvdodrop ไม่สูง แต่การที่เหลือแพ็กเก็ตเสียงในคิวจะทำให้โนดสามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลที่มี priority ต่ำกว่าแพ็กเก็ตเสียงได้น้อยเพราะยังมีแพ็กเก็ตเสียงอยู่ในคิวอยู่ จึงทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอซึ่งต้องรอในคิวนานถูก discard มากเป็นผลได้ Pvdodrop สูงและทำให้สามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้น้อยจึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำ แต่เมื่อ quota มีค่าสูงขึ้นโนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้มากขึ้นในแต่ละรอบของ SAT ทำให้แพ็กเก็ตเสียงสามารถส่งได้เร็วขึ้นจึงทำให้มีแพ็กเก็ตเสียงเหลืออยู่ในคิวน้อยลงเป็นผลให้สามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลได้มากขึ้นจึงทำให้ค่า Pvdodrop ลดลงและสามารถรองรับโหลดของ ทราฟฟิกข้อมูลได้มากขึ้นด้วย ดังนั้นจึงทำให้ที่ quota ค่าสูงสามารถได้ Maxthp สูงกว่าที่ quota ค่าต่ำ

สำหรับ SRRthreshold พบว่ามีผลต่อ Maxthp ตั้งแต่ quota มีค่าเท่ากับ 50 แพ็กเกตทั้งนี้เป็นเพราะว่าที่สัดส่วนที่มีจำนวนของแพ็กเกตเสียงอยู่ไม่สูงมาก เมื่อกำหนดให้ quota มีค่า 50 แพ็กเกตในด็อกสามารถส่งแพ็กเกตเสียงได้และมีแพ็กเกตเสียงเหลืออยู่ในคิวไม่สูงมากทำให้เมื่อกำหนด SRRthreshold ต่ำในด็อกจะสามารถเลือกแพ็กเกตวิดีโอและข้อมูลได้น้อยเพราะยังมีแพ็กเกตเสียงเหลืออยู่ในคิวจึงทำให้มีค่า Pvdodrop สูงและสามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้น้อย แต่เมื่อ SRRthreshold สูงขึ้นจะทำให้สามารถเลือกแพ็กเกตวิดีโอและแพ็กเกตข้อมูลได้มากขึ้นเพราะว่ามีแพ็กเกตเสียงเหลืออยู่ในคิวน้อยกว่า SRRthreshold จึงทำให้มีค่า Pvdodrop ต่ำลงและสามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้มากขึ้น ดังนั้นที่ quota เท่ากับ 50 แพ็กเกตเมื่อ SRRthreshold สูงขึ้นจึงได้ Maxthp สูงขึ้น นอกจากนี้เมื่อกำหนดให้ quota มากขึ้นเช่น 100 แพ็กเกตจะทำให้ในด็อกสามารถส่งแพ็กเกตเสียงได้มากขึ้นทำให้เหลือแพ็กเกตเสียงในคิวน้อยกว่าที่ quota เท่ากับ 50 แพ็กเกต ดังนั้นเมื่อกำหนดให้ SRRthreshold มีค่าต่ำจะทำให้สามารถเลือกแพ็กเกตวิดีโอและแพ็กเกตข้อมูลได้มากกว่าที่ quota เท่ากับ 50 แพ็กเกตทำให้ได้ค่า Maxthp สูงกว่า และเมื่อเพิ่ม SRRthreshold ก็ยังทำให้สามารถเลือกแพ็กเกตวิดีโอและแพ็กเกตข้อมูลได้มากขึ้นทำให้ แพ็กเกตวิดีโอมีค่า Pvdodrop ต่ำลงและสามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้มากขึ้น ซึ่งก็ทำให้ได้ Maxthp สูงขึ้น

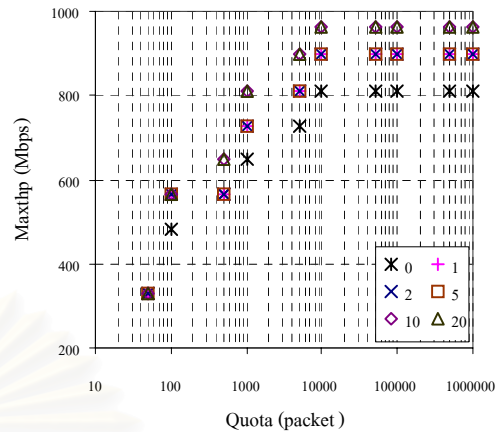
ดังนั้นสำหรับสัดส่วนที่ 4 นี้ค่า quota และ SRRthreshold ที่สามารถทำให้ได้ Maxthp สูงสุดคือ quota มีค่าตั้งแต่ 10000 แพ็กเกต ส่วนค่า SRRthreshold มีค่าตั้งแต่ 10 แพ็กเกต

จากผลการทดสอบพบว่าค่า quota และ SRRthreshold ที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงสำหรับทุกสัดส่วน คือ เมื่อค่า quota มีค่าตั้งแต่ 10000 แพ็กเกต และ SRRthreshold มีค่ามากกว่า 10 แพ็กเกต โดยค่า quota และ SRRthreshold ที่จะเลือกสำหรับนำไปใช้ในการเปรียบเทียบประสิทธิภาพกับการ MAC ที่นำเสนอแบบอื่นๆ คือ quota เท่ากับ 50000 แพ็กเกตเพราะค่าเวลาประวิง message ข้อมูลเมื่อ quota มีค่าตั้งแต่ 50000 จะต่ำกว่าค่าอื่นๆ ส่วนค่า SRRthreshold จะใช้ค่าเท่ากับ 10 แพ็กเกตเพราะค่าเวลาประวิง message ข้อมูลเมื่อ SRRthreshold มีค่า 10 แพ็กเกตจะมีค่าต่ำที่สุด

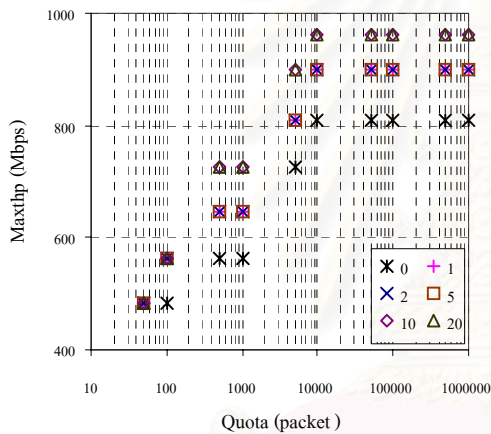
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย



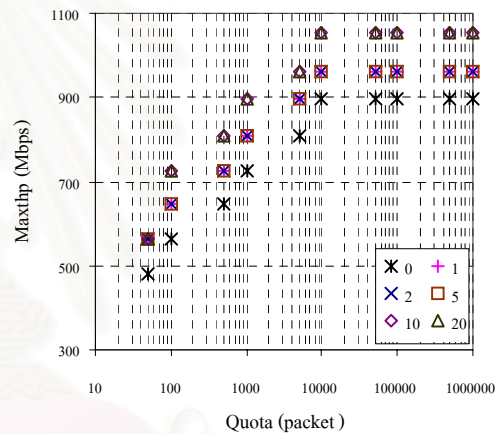
(ก) สัดส่วนที่ 1



(ข) สัดส่วนที่ 2



(ค) สัดส่วนที่ 3



(ง) สัดส่วนที่ 4

รูปที่ 4.9 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 2 ที่ค่า quota และ SRRthreshold ต่างๆ สำหรับสัดส่วนไหลดทั้ง 4 แบบ

### 4.3.3 การทดสอบประสิทธิภาพและการวิเคราะห์ผลของค่า quota ที่มีต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3

เนื่องจากประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3 จะขึ้นอยู่กับค่า quota เท่านั้น ดังนั้นในการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3 จะทำการทดสอบผลของพารามิเตอร์ quota เท่านั้น โดยจะทำการทดสอบที่ค่า quota เท่ากับ 50 ถึง 1000000 แพ็กเก็ต สำหรับสัดส่วนไหลดทั้ง 4 แบบ รูปที่ 4.10 แสดงค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการ

เข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3 ที่ค่า quota ต่างๆ สำหรับแต่ละสัดส่วนโหนด จากรูปที่ 4.10 สามารถอธิบายผลของ quota ที่สัดส่วนโหนดต่างๆ ได้ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจะได้ Maxthp สูงขึ้นทั้งนี้เพราะว่าเมื่อ quota ต่ำจะทำให้โหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตในแต่ละรอบได้ต่ำจึงทำให้ต้องเสียแบนด์วิดท์ในช่วงเวลาของการส่งแพ็กเก็ตในรอบถัดไป สำหรับแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอที่มีจำนวนน้อยแม้ว่าค่า quota จะต่ำแต่ก็สามารถส่งแพ็กเก็ตได้เพราะมีจำนวนน้อยจึงทำให้ Pvcodrop และ Pvdodrop มีค่าต่ำ แต่สำหรับแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีจำนวนมากจะทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้ต่ำจึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำ เมื่อ quota มีค่าสูงขึ้นก็จะสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้มากขึ้นจึงได้ค่า Maxthp สูงขึ้น เมื่อพิจารณาค่า Maxthp ในช่วงค่า quota เท่ากับ 50 ถึง 1000 แพ็กเก็ตจะเห็นได้ว่าค่า Maxthp ของการเลือกแบบที่ 3 จะต่ำกว่าแบบที่ 2 ทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 เป็นการเลือกโดยพิจารณาที่ปลายทางนั่นคือ ถ้าโหนดไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลจากปลายทางที่ตรงกับ srrdest1 หรือ srrdest2 ได้โหนดก็จะพิจารณาแพ็กเก็ตจากปลายทางที่อยู่ถัดจาก srrdest1 หรือ srrdest2 ซึ่งการเลือกที่ปลายทางเช่นนี้จะทำให้มีการส่งแพ็กเก็ตปลายทางใดปลายทางหนึ่งมากและทำให้โหนดส่งแพ็กเก็ตปลายทางนั้นครบจำนวน quota ก่อน และถ้าค่า quota ต่ำจะทำให้ยังคงมีแพ็กเก็ตในปลายทางที่ส่งได้ครบ quota แล้วเหลืออยู่ดังนั้นโหนดก็จะยังคงเลือกแพ็กเก็ตจากปลายทางนั้นแต่เนื่องจากโหนดได้ส่งแพ็กเก็ตครบ quota แล้วโหนดจึงไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตปลายทางดังกล่าวได้อีก ทำให้แพ็กเก็ตที่มีปลายทางอื่นๆ ที่ยังส่งไม่ครบ quota แต่ไม่มีโอกาสถูกเลือกไม่สามารถส่งได้และยังเป็นการเสียแบนด์วิดท์ในช่วงดังกล่าวไปด้วย ทำให้การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 เมื่อ quota มีค่าต่ำสามารถได้ Maxthp ต่ำกว่าการเลือกแบบที่ 2 ซึ่งถ้าโหนดไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ srrdest1 หรือ srrdest2 ได้โหนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตจากปลายทางต่างๆ ไปพร้อมๆ กันโดยเลือกแพ็กเก็ตจากปลายทางที่มีความยาวมากที่สุด ซึ่งการพิจารณาแพ็กเก็ตปลายทางต่างๆ ไปพร้อมๆ กันจะทำให้โหนดมีโอกาสในการเลือกแพ็กเก็ตจากปลายทางต่างๆ ได้ผสมกันไปจึงทำให้ไม่เกิดเหตุการณ์เหมือนการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 แต่เมื่อ quota มีค่าสูงขึ้นโหนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตได้มากขึ้นเมื่อการเลือกแบบที่ 3 ซึ่งมีการเลือกที่ปลายทาง ถ้าโหนดไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางตรงกับ srrdest1 หรือ srrdest2 ได้ โหนดก็จะเลือกแพ็กเก็ตจากปลายทางที่อยู่ถัดจาก srrdest1 หรือ srrdest2 แต่เนื่องจากที่ค่า quota สูงโหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตแต่ละปลายทางได้มากจึงทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตปลายทางที่อยู่ถัดจาก srrdest1 หรือ srrdest2 ได้หมดก่อนที่จะครบ quota ซึ่งก็จะทำให้โหนดสามารถแพ็กเก็ตจากปลายทางต่างๆ ได้โดยไม่ติดกับปลายทางใดปลายทางหนึ่งเหมือนกรณีที่ quota ต่ำ ดังนั้นสำหรับสัดส่วนนี้พบว่าค่า quota ที่สามารถทำให้ได้ Maxthp สูงสุดคือ quota มีค่าตั้งแต่ 10000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 2 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจะได้ Maxthp สูงขึ้นทั้งนี้เพราะว่าเมื่อ quota ต่ำจะทำให้โนดสามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอซึ่งมีจำนวนมากที่สุดในแต่ละรอบได้ต่ำเพราะต้องเสียเวลาในการรอการส่งรอบถัดไปทำให้เกิด Pvdodrop สูงทำให้ได้ Maxthp ต่ำแต่เมื่อ quota สูงโนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอในแต่ละรอบของ SAT ได้มากขึ้นทำให้ได้ Maxthp สูงขึ้น เมื่อพิจารณาว่า Maxthp ในช่วง quota เท่ากับ 50 ถึง 500 แพ็กเก็ตจะเห็นได้ว่าค่า Maxthp ของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 จะต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 ทั้งนี้เป็นเพราะว่าในช่วงค่า quota ดังกล่าวการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 จะมีค่า Pvdodrop สูงกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 ซึ่งมีสาเหตุมาจากการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 เมื่อโนดไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอหรือข้อมูลได้จากปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 โนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตจากปลายทางที่ถัดจากปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 เข้ามา ซึ่งการเลือกแพ็กเก็ตโดยพิจารณาจากที่ปลายทางเช่นนี้จะทำให้โนดส่งแพ็กเก็ตวิดีโอจากปลายทางหนึ่งได้ครบ quota ก่อน (เนื่องจากที่สัดส่วนนี้มีจำนวนของแพ็กเก็ตวิดีโอสูง) และถ้า quota มีค่าต่ำก็จะทำให้ยังคงมีแพ็กเก็ตวิดีโอเหลืออยู่ที่ปลายทางดังกล่าวทำให้โนดยังคงเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอจากปลายทางดังกล่าวแต่เนื่องจากโนดได้ส่งแพ็กเก็ตวิดีโอปลายทางดังกล่าวครบแล้วจึงทำให้ไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอที่เลือกได้ทำให้เกิดการสูญเสียแบนด์วิดท์ในช่วงดังกล่าวไปและทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอที่อยู่ในปลายทางอื่นๆ สามารถส่งได้ช้าออกไปด้วยจึงทำให้ Pvdodrop สูงและเป็นผลให้ได้ Maxthp ต่ำ แต่เมื่อ quota สูงขึ้นโนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอในปลายทางที่อยู่ถัดจากปลายทาง srrdest1 และ srrdest2 ได้หมดก่อนจะครบ quota จึงทำให้สามารถเลือกแพ็กเก็ตจากปลายทางอื่นๆ ได้ทำให้ได้ Pvdodrop ต่ำลงและไม่เกิดการสูญเสียแบนด์วิดท์เหมือนกรณี quota ต่ำจึงทำให้สามารถได้ Maxthp สูงขึ้น ดังนั้นสำหรับสัดส่วนนี้พบว่าค่า quota ที่สามารถทำให้ได้ Maxthp สูงสุดคือ quota มีค่าตั้งแต่ 50000 แพ็กเก็ต

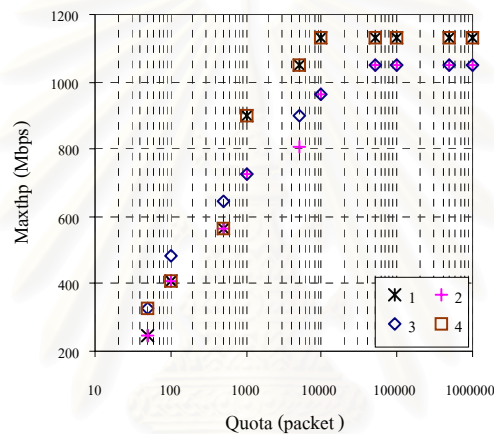
สัดส่วนที่ 3 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มากขึ้นจะได้ Maxthp สูงขึ้นทั้งนี้เพราะว่าเมื่อ quota ต่ำจะทำให้โนดสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงซึ่งมีจำนวนมากที่สุดในแต่ละรอบได้ต่ำต้องเสียเวลาในการรอการส่งรอบถัดไปทำให้เกิด Pvcodrop สูงทำให้ได้ Maxthp ต่ำแต่เมื่อ quota สูงโนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงในแต่ละรอบของ SAT ได้มากขึ้นทำให้ได้ Maxthp สูงขึ้น เมื่อพิจารณาค่า Maxthp ในช่วง quota เท่ากับ 50 ถึง 500 แพ็กเก็ตจะเห็นได้ว่าค่า Maxthp ของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 จะต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 ทั้งนี้เป็นเพราะว่าในช่วงค่า quota ดังกล่าวการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 จะมีค่า Pvcodrop และ Pvdodrop สูงกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 ซึ่งมีสาเหตุมาจากการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 เมื่อโนดไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอหรือข้อมูลได้จากปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 โนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตจากปลายทางที่ถัดจากปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 เข้ามา ซึ่งการเลือกแพ็กเก็ตโดยพิจารณาจากที่ปลายทางเช่นนี้จะทำให้โนดส่งแพ็กเก็ตเสียงจากปลายทางหนึ่ง

ได้ครบ quota ก่อน (เนื่องจากที่สัดส่วนนี้มีจำนวนของแพ็กเก็ตเสียงสูง) ถ้า quota มีค่าต่ำก็ทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงในปลายทางดังกล่าวได้ครบ quota และทำให้ยังคงมีแพ็กเก็ตเสียงเหลืออยู่ในปลายทางนั้น ดังนั้นโนดก็ยังคงเลือกแพ็กเก็ตเสียงจากปลายทางดังกล่าวได้ทำแต่เนื่องจากโนดได้ส่งแพ็กเก็ตเสียงปลายทางดังกล่าวครบแล้วจึงทำให้ไม่สามารถส่งได้อีกทำให้เกิดการสูญเสียแบนด์วิดท์ในช่วงดังกล่าว และยังทำให้แพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอที่อยู่ปลายทางอื่นซึ่งยังส่งไม่ครบ quota ไม่สามารถถูกเลือกและส่งได้ ทำให้ได้ Pvcodrop และ Pvdodrop สูงกว่าการเลือกแบบที่ 3 แต่เมื่อ quota สูงขึ้นจะทำให้โนดสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางถัดจากปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ได้หมดก่อนจะครบ quota ซึ่งก็จะทำให้สามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลจากปลายทางดังกล่าวได้ และก็จะสามารถเลือกแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลจากปลายทางอื่นได้ด้วย จึงทำให้ได้ Pvcodrop และ Pvdodrop ต่ำลง ทำให้ได้ Maxthp สูงขึ้น ดังนั้นสำหรับสัดส่วนนี้พบว่าค่า quota ที่สามารถทำให้ได้ Maxthp สูงสุดคือ quota มีค่าตั้งแต่ 50000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 4 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มากขึ้นจะได้ Maxthp สูงขึ้นทั้งนี้เพราะว่าเมื่อ quota ต่ำจะทำให้โนดสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงซึ่งมีจำนวนมากที่สุดในแต่ละรอบได้ต่ำต้องเสียเวลาในการรอการส่งรอบถัดไปทำให้เกิด Pvcodrop สูงและเมื่อโนดสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้น้อยทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลที่มี Priority ต่ำกว่าและมีจำนวนเท่าๆ กับแพ็กเก็ตเสียงสามารถถูกส่งได้น้อยและช้าลงด้วยทำให้เกิด Pvdodrop สูงด้วยดังนั้นจึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำ แต่เมื่อ quota สูงโนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงในแต่ละรอบของ SAT ได้มากขึ้นทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลได้เร็วขึ้นและมากขึ้นด้วยทำให้ Pvcodrop และ Pvdodrop ต่ำลงและได้ Maxthp สูงขึ้น เมื่อพิจารณาค่า Maxthp ในช่วง quota เท่ากับ 50 ถึง 500 แพ็กเก็ตจะเห็นได้ว่าค่า Maxthp ของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 จะต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 ทั้งนี้เป็นเพราะว่าในช่วงค่า quota ดังกล่าวการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 จะมีค่า Pvdodrop สูงกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 ซึ่งมีสาเหตุมาจากการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 เมื่อโนดไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอหรือข้อมูลได้จากปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 โนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตจากปลายทางที่ถัดจากปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 เข้ามาซึ่งการเลือกแพ็กเก็ตโดยพิจารณาจากที่ปลายทางเช่นนี้จะทำให้โนดส่งแพ็กเก็ตเสียงจากปลายทางหนึ่งได้ครบ quota ก่อน ถ้า quota มีค่าต่ำก็ทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงในปลายทางดังกล่าวได้ครบ quota ก่อนที่แพ็กเก็ตเสียงปลายทางนั้นจะหมดดังนั้นโนดก็ยังคงเลือกแพ็กเก็ตเสียงจากปลายทางดังกล่าวแต่ก็ไม่สามารถส่งได้ซึ่งจะทำให้สูญเสียแบนด์วิดท์ในช่วงดังกล่าว นอกจากนี้ยังทำให้ไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและ ข้อมูลจากปลายทางดังกล่าวได้และก็ไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและ ข้อมูลจากปลายทางอื่นได้ทำให้ข้อมูลเหล่านั้นถูกส่งช้าออกไปซึ่งจะทำให้เกิด Pvdodrop สูง แต่ถ้า quota

สูงขึ้นโนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางถัดจากปลายทาง srdest1 และ srdest2 ได้หมดก่อนจะครบ quota จึงทำให้สามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลจากปลายทางนั้นได้และทำให้ไม่เสียแบนด์วิดท์ด้วยจึงทำให้ Pvdodrop ต่ำลงและได้ Maxthp สูงขึ้น ดังนั้นสำหรับสัดส่วนนี้พบว่าค่า quota ที่สามารถทำได้ Maxthp สูงสุดคือ quota มีค่าตั้งแต่ 10000 แพ็กเก็ต

จากผลการทดสอบการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่ค่า quota ต่างๆ ที่แต่ละสัดส่วนพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงสำหรับทุกสัดส่วน คือ เมื่อค่า quota มีค่าตั้งแต่ 50000 แพ็กเก็ต โดยค่า quota ที่จะเลือกคือ quota เท่ากับ 50000



รูปที่ 4.10 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3 ที่ค่า quota ต่างๆ สำหรับสัดส่วนโหนดทั้ง 4 แบบ

#### 4.3.4 การทดสอบประสิทธิภาพและการวิเคราะห์ผลของค่า quota และค่า SRRthreshold ที่มีต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 4

ในการทดสอบผลของพารามิเตอร์ quota และ SRRthreshold ที่มีต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 1 จะทำการทดสอบที่ค่า quota เท่ากับ 50 ถึง 1000000 แพ็กเก็ต และค่า SRRthreshold เท่ากับ 0 ถึง 20 แพ็กเก็ต รูปที่ 4.11 แสดงค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 1 ที่ค่า quota และ SRRthreshold ต่างๆ สำหรับสัดส่วนโหนดทั้ง 4 แบบ จะเห็นได้ว่าที่สัดส่วนโหนดต่างกันผลของค่า quota และ SRRthreshold จะมีลักษณะแตกต่างกันซึ่งสามารถอธิบายผลของ quota และ SRRthreshold ที่สัดส่วนโหนดต่างๆ ได้ดังนี้



เนื่องจากการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 4 จะแตกต่างจากการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 2 คือ ถ้าโหนดไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตจากปลายทางที่อยู่ระหว่างโหนดต้นทางกับปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ได้ โหนดจะสามารถพิจารณาแพ็กเก็ตจากปลายทางที่อยู่เกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ได้ ซึ่งแตกต่างจากการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 2 คือ โหนดจะสามารถเลือกแพ็กเก็ตจากปลายทางที่อยู่ระหว่างโหนดต้นทางและปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 เท่านั้น ปลายทางที่อยู่นอกเหนือจากนี้โหนดจะไม่สามารถเลือกได้ ทำให้ผลการจำลองแบบที่ได้พบว่าที่สัดส่วนของทราฟฟิกแต่ละแบบจะมีลักษณะของ Maxthp ที่แตกต่างจากการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 2 ซึ่งเราสามารถอธิบายลักษณะของ Maxthp ที่สัดส่วนต่างๆ ได้ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 ลักษณะของ Maxthp สำหรับสัดส่วนนี้พบว่า Maxthp มากขึ้นเมื่อ quota มากขึ้น ทั้งนี้เป็นเพราะว่า เมื่อ quota มีค่าต่ำจะทำให้โหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลในแต่ละรอบของ SAT ได้น้อย ทำให้สูญเสียแบนด์วิดท์ในช่วงที่รอรอบต่อไปของ SAT จึงทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้น้อยและได้ Maxthp ต่ำ แต่เมื่อ quota มีค่าสูงขึ้นโหนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้มากขึ้นในแต่ละรอบของ SAT ซึ่งจะทำให้มีการสูญเสียแบนด์วิดท์เนื่องจากการรอรอบถัดไปของ SAT น้อยลงเป็นผลให้สามารถส่งรองรับโหลดได้มากขึ้นจึงได้ Maxthp สูงขึ้น เมื่อเทียบค่า Maxthp ของวิธีการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 กับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 พบว่าการเลือกแบบที่ 4 จะได้ค่าค่า Maxthp ต่ำกว่าการเลือกแบบที่ 2 เล็กน้อย ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 และแบบที่ 4 มีลักษณะคล้ายกันมากแตกต่างกันแค่กรณีที่ ถ้าโหนดไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตจากปลายทางที่อยู่ระหว่างโหนดต้นทางกับปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ได้ การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 โหนดจะสามารถพิจารณาแพ็กเก็ตจากปลายทางที่อยู่เกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ได้แต่การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 ไม่สามารถเลือกได้ ซึ่งพบว่าการเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกินจะทำให้ไปรบกวนการส่งแพ็กเก็ตในสภาวะปกติ ทั้งนี้เพราะว่าโหนดที่ส่งแพ็กเก็ตเกินปลายทางจะทำให้โหนดอื่นซึ่งมีความต้องการใช้สล็อตของช่องสัญญาณดังกล่าวไม่สามารถใช้ได้ตามปกติ เป็นผลให้มีแพ็กเก็ตเหลืออยู่ที่โหนดที่ไม่สามารถส่งได้ตามปกติมาก ดังนั้นจึงทำให้สามารถรองรับโหลดได้ต่ำกว่าการเลือกแบบที่ 2 และยังพบว่าค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (Dmessage) ของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 และแบบที่ 2 จะแตกต่างกัน นั่นคือ ในช่วงที่โหลดต่ำ Dmessage ของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 จะต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 สามารถส่งแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกิน srrdest1 หรือ srrdest2 ได้จึงทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้เร็วกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 ซึ่งไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกินได้และเนื่องจากในช่วงโหลดต่ำมีจำนวนของแพ็กเก็ตที่โหนดต้องการส่งไม่สูงมากดังนั้นการส่งแพ็กเก็ตเกินจึงไม่มีผลกระทบกับโหนดอื่นมาก ดังนั้นการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 จึงมีค่า Dmessage ต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 ในช่วงโหลดต่ำ แต่

ในช่วงโหลดสูงพบว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 มีค่า Dmessage มากกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 ทั้งนี้เป็นเพราะว่าในช่วงโหลดสูงการเลือกแพ็กเก็ตเกิดเป็นปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 จะส่งผลต่อการส่งแพ็กเก็ตในโครงข่ายนั้นคือ โหนดที่ส่งแพ็กเก็ตเกิดเป็นปลายทางจะทำให้โหนดอื่นซึ่งต้องการใช้สล็อตของช่องสัญญาณดังกล่าวไม่สามารถใช้ได้ตามปกติ ซึ่งการเกิดเหตุการณ์เช่นนี้แม้จะทำให้โหนดที่ส่งแพ็กเก็ตเกิดสามารถส่งแพ็กเก็ตได้เร็วขึ้นแต่ก็จะทำให้โหนดที่ไม่สามารถส่งได้ตามปกติสามารถส่งได้ช้าลงซึ่งการส่งแพ็กเก็ตปกติได้ช้าลงจะทำให้เวลาประวิงของ message ข้อมูลมีค่ามากขึ้นเพราะเมื่อโหนดที่ไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตได้ตามปกติ แพ็กเก็ตเหล่านั้นต้องรอเวลาสำหรับการส่งในครั้งถัดไปมีระยะเวลาที่แพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกิดต้องรอการส่งตามปกติ ด้วยเหตุนี้จึงทำให้ที่โหลดสูง Dmessage ของการเลือกแบบที่ 4 จึงสูงกว่าแบบที่ 2 รูปที่ 4.12 แสดงค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูลสำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 และ แบบที่ 4 เมื่อ quota เท่ากับ 500 แพ็กเก็ตและ SRRthreshold เท่ากับ 10 แพ็กเก็ต

สำหรับผลของ SRRthreshold พบว่ามีผลต่อ Maxthp เมื่อ quota มีค่าตั้งแต่ 100 แพ็กเก็ตนั้นคือเมื่อ SRRthreshold มีค่ามากขึ้นจะได้ Maxthp สูงขึ้นทั้งนี้เพราะว่า ที่ quota มากกว่า 100 แพ็กเก็ตโหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตในแต่ละรอบของ SAT ได้สูง เมื่อกำหนดให้ SRRthreshold มีค่าต่ำโหนดจะสามารถเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลได้น้อยกว่าเมื่อกำหนดให้ SRRthreshold มีค่าสูงจึงเป็นผลทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้น้อยกว่า ดังนั้นเมื่อ SRRthreshold ต่ำจึงได้ค่า Maxthp ต่ำกว่าเมื่อ SRRthreshold สูง ส่วนเมื่อ quota เท่ากับ 50 แพ็กเก็ตพบว่า SRRthreshold ไม่มีผลต่อ Maxthp ทั้งนี้เพราะว่า ที่ quota เท่ากับ 50 แพ็กเก็ตโหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลในแต่ละรอบของ SAT ได้น้อย แม้ว่าการกำหนดให้ SRRthreshold มีค่าสูงจะทำให้โหนดสามารถเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลได้น้อยกว่าเมื่อกำหนด SRRthreshold มีค่าต่ำแต่เนื่องจากโหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้น้อย ดังนั้นถึงแม้โหนดจะสามารถเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลสำหรับส่งได้บ่อยแต่ก็ไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้มาก จึงเป็นผลทำให้การกำหนด SRRthreshold ค่าสูงได้ค่า Maxthp ไม่แตกต่างจากเมื่อกำหนด SRRthreshold ค่าต่ำเมื่อ quota มีค่าต่ำ

ดังนั้นสำหรับสัดส่วนที่ 1 นี้ค่า quota และ SRRthreshold ที่สามารถทำให้ได้ Maxthp สูงสุดคือ quota มีค่าตั้งแต่ 5000 แพ็กเก็ต ส่วนค่า SRRthreshold มีค่าตั้งแต่ค่า 1 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 2 ลักษณะของ Maxthp สำหรับสัดส่วนนี้พบว่ามีค่ามากขึ้นเมื่อ quota มากขึ้นทั้งนี้เพราะว่าเมื่อ quota มากขึ้นจะทำให้โหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตในแต่ละรอบของ SAT ได้มากขึ้นจึงเป็นการลดการสูญเสียแบนด์วิดท์ในช่วงเวลาที่รอการส่งรอบถัดไป ดังนั้นโหนดจึงสามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอซึ่งมีจำนวน 80% ได้มากขึ้นทำให้ Pvdodrop ต่ำลง นอกจากนี้การส่งแพ็กเก็ตวิดีโอได้มากขึ้นยังช่วยให้สามารถเลือกและส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้มากขึ้นด้วยจึงทำให้สามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้

สูงขึ้นด้วย แต่เมื่อพิจารณาในช่วง quota มีค่าต่ำกว่าที่ quota ค่าเดียวกันการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 สามารถให้ Maxthp สูงกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแบบที่ 4 กำหนดว่าถ้าโนดไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตจากปลายทางที่อยู่ระหว่างโนดต้นทางกับปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ได้ โหนดจะสามารถพิจารณาแพ็กเก็ตจากปลายทางที่อยู่เกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ได้ ซึ่งการเลือกและส่งแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกิน srrdest1 หรือ srrdest2 นี้จะทำให้ได้ค่า Maxthp ต่ำลง ทั้งนี้เพราะว่าในการเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกินจะเลือกแพ็กเก็ตเสียงก่อน ดังนั้นจึงทำให้แพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกินที่เลือกได้ส่วนใหญ่เป็นแพ็กเก็ตเสียงซึ่งการส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางเกินจะทำให้โนดที่ส่งแพ็กเก็ตปกติไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตได้และเนื่องจากที่สัดส่วนนี้มีจำนวนแพ็กเก็ตวิดีโอสูงจึงทำให้โนดที่ต้องการส่งแบบปกติซึ่งส่วนใหญ่เป็นแพ็กเก็ตวิดีโอไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอได้จึงทำให้มีแพ็กเก็ตวิดีโอเหลือในคิวสูง เมื่อโนดที่ส่งแพ็กเก็ตเกินเลิกส่งแพ็กเก็ตเกินก็จะทำให้โนดที่ไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตได้ตามปกติสามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอได้ตามปกติ แต่เนื่องจากมีแพ็กเก็ตวิดีโอเหลืออยู่ในคิวเป็นจำนวนมาก ถ้ากำหนดให้ quota มีค่าต่ำก็จะไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอที่เหลืออยู่ในคิวเป็นจำนวนมากได้ทันจึงทำให้เกิด Pvdodrop สูงแต่เมื่อเพิ่ม quota มากขึ้นจะทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอที่เหลืออยู่ได้ทันจึงทำให้ได้ Maxthp สูงขึ้น

สำหรับค่า SRRthreshold พบว่าไม่มีผลต่อ Maxthp ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 มีแพ็กเก็ตวิดีโอเหลืออยู่ในคิวเป็นจำนวนมากซึ่งเกิดจากการส่งไม่ได้เพราะโนดมีการส่งแพ็กเก็ตเสียงเกินปลายทาง srrdest1 และ srrdest2 ดังนั้นที่ SRRthreshold มีค่าต่ำโนดก็จะสามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอได้มาก แต่ถ้า SRRthreshold มีค่าสูงโนดก็จะยังคงสามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอได้มากแต่อาจจะน้อยกว่าเมื่อ SRRthreshold มีค่าต่ำเล็กน้อยเพราะมีแพ็กเก็ตวิดีโอเหลืออยู่ในคิวสูงจึงทำให้ที่ค่า SRRthreshold ต่างกันสามารถเลือกแพ็กเก็ตได้ไม่แตกต่างกันมาก ดังนั้น SRRthreshold จึงไม่มีผลต่อ Maxthp

ดังนั้นสำหรับสัดส่วนที่ 2 นี้ค่า quota และ SRRthreshold ที่สามารถทำให้ได้ Maxthp สูงสุดคือ quota มีค่าตั้งแต่ 10000 แพ็กเก็ต ส่วนค่า SRRthreshold มีค่าตั้งแต่ค่า 0 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 3 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่ามีค่ามากขึ้นเมื่อ quota มากขึ้น ทั้งนี้เพราะว่าที่ quota ค่าต่ำจะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวน 80% ในแต่ละรอบของ SAT ได้น้อยทำให้มีแพ็กเก็ตเสียงต้องคอยการส่งรอบต่อไปของ SAT อยู่ในคิวนานจึงเกิด Pvdodrop สูง และการที่สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้น้อยจะทำให้สามารถเลือกและส่งแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลที่มี priority ต่ำกว่าแพ็กเก็ตเสียงได้น้อยด้วยเป็นผลให้แพ็กเก็ตวิดีโอมี Pvdodrop สูงและสามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้น้อย ด้วยเหตุนี้จึงทำให้ที่ค่า quota ต่ำจึงได้ Maxthp ต่ำ แต่เมื่อ quota สูงขึ้นก็จะทำให้โนดสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงในแต่ละรอบของ SAT ได้มากขึ้นทำให้ค่า Pvdodrop ต่ำลงและยังทำให้สามารถ

ส่งแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลได้มากขึ้นจึงทำให้ Pvdodrop ต่ำลงด้วยและสามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้มากขึ้น ดังนั้นที่ quota สูงจึงสามารถได้ Maxthp สูงขึ้น แต่เมื่อพิจารณาค่า Maxthp ในช่วงค่า quota มีค่าต่ำพบว่าที่ค่า quota ค่าเดียวกันการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 จะสามารถให้ Maxthp ต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 กำหนดให้สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกิน srrdest1 หรือ srrdest2 ได้จึงเป็นเหตุให้การส่งแพ็กเก็ตเกินซึ่งส่วนใหญ่เป็นแพ็กเก็ตเสียงไปรบกวนการส่งแพ็กเก็ตเสียงแบบปกติของโนดอื่นทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงของโนดนั้นได้ช้าลง ซึ่งแม้โนดที่ส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางเกินได้จะทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงนั้นได้เร็วแต่ก็ทำให้โนดที่ต้องการส่งแพ็กเก็ตเสียงแบบปกติสามารถส่งได้ช้าลง ซึ่งการส่งแพ็กเก็ตเสียงแบบปกติได้ช้าลงจะทำให้แพ็กเก็ตเหล่านั้นต้องรอเวลาสำหรับการส่งในครั้งถัดไปมีระยะเวลาสั้นกว่าระยะเวลาที่แพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกินต้องรอการส่งตามปกติ ด้วยเหตุนี้จึงทำให้แพ็กเก็ตเสียงที่ไม่สามารถส่งได้ตามปกติมีโอกาสถูก discard ได้มากกว่าการให้แพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกินต้องรอการส่งตามปกติ จึงทำให้มี Pvdodrop สูงกว่าการเลือกแบบที่ 2 นอกจากนี้การส่งแพ็กเก็ตเสียงตามปกติได้ช้าจะทำให้มีแพ็กเก็ตเสียงเหลืออยู่ในคิวสูง เมื่อโนดที่ส่งแพ็กเก็ตเกินเลิกส่งแพ็กเก็ตเกินก็จะทำให้โนดที่ไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตได้ตามปกติสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้ตามปกติ แต่เนื่องจากมีแพ็กเก็ตเสียงเหลืออยู่ในคิวเป็นจำนวนมากถ้ากำหนดให้ quota มีค่าต่ำก็จะไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงที่เหลืออยู่ในคิวเป็นจำนวนมากได้ทันจึงทำให้เกิด Pvdodrop สูง และเนื่องจากสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้น้อยจึงทำให้มีแพ็กเก็ตเสียงในคิวมากเป็นผลให้สามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลได้น้อยด้วยจึงทำให้ Pvdodrop มีค่าสูงและสามารถรองรับโหลดทราฟฟิกข้อมูลได้ต่ำจึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำ แต่เมื่อเพิ่ม quota มากขึ้นจะทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงที่เหลืออยู่ได้ทันจึงทำให้ Pvdodrop ต่ำลงและสามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลได้มากขึ้นจึงทำให้ Pvdodrop ต่ำลงสามารถรองรับโหลดทราฟฟิกข้อมูลได้มากขึ้น ดังนั้นที่ค่า quota สูงจึงทำให้ได้ Maxthp สูงขึ้น

สำหรับค่า SRRthreshold พบว่าไม่มีผลต่อ Maxthp ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 มีแพ็กเก็ตเสียงเหลืออยู่ในคิวเป็นจำนวนมากซึ่งเกิดจากการส่งไม่ได้เพราะโนดมีการส่งแพ็กเก็ตเสียงเกินปลายทาง srrdest1 และ srrdest2 ดังนั้นที่ SRRthreshold มีค่าต่ำโนดก็จะสามารถเลือกแพ็กเก็ตเสียงได้มาก แต่ถ้า SRRthreshold มีค่าสูงโนดก็จะยังคงสามารถเลือกแพ็กเก็ตเสียงได้มากเพราะมีแพ็กเก็ตเสียงเหลืออยู่ในคิวสูงแต่อาจจะน้อยกว่าเมื่อ SRRthreshold มีค่าต่ำเล็กน้อย จึงทำให้ที่ค่า SRRthreshold ต่างกันสามารถเลือกแพ็กเก็ตได้ไม่แตกต่างกันมาก ดังนั้น SRRthreshold จึงไม่มีผลต่อ Maxthp

ดังนั้นสำหรับสัดส่วนที่ 3 นี้ค่า quota และ SRRthreshold ที่สามารถทำให้ได้ Maxthp สูงสุดคือ quota มีค่าตั้งแต่ 10000 แพ็กเก็ต ส่วนค่า SRRthreshold มีค่าตั้งแต่ค่า 0 แพ็กเก็ต

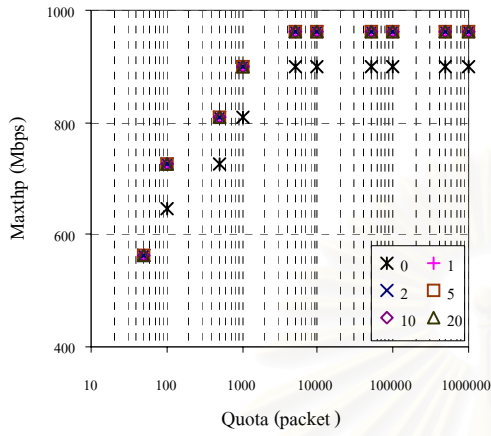
สัดส่วนที่ 4 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่ามีค่ามากขึ้นเมื่อ quota มากขึ้นทั้งนี้ เพราะว่าโนดสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้มากและเร็วขึ้นทำให้มีค่า Pvcodrop ต่ำลงและยังทำให้มีแพ็กเก็ตเสียงเหลืออยู่ในคิวน้อย โนดจึงมีโอกาสเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลที่มี priority ต่ำกว่าได้มากขึ้นซึ่งก็จะทำให้ Pvdodrop ต่ำลงและสามารถรองรับโหลดทราฟฟิกข้อมูลได้มากขึ้น แต่เมื่อพิจารณาที่ค่า quota ต่ำจะพบว่าที่ค่า quota เท่ากันการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 สามารถให้ Maxthp ต่ำกว่าแบบที่ 2 ทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกิน srrdest1 และ srrdest2 ได้ซึ่งแพ็กเก็ตที่เกินส่วนใหญ่เป็นแพ็กเก็ตเสียงจึงทำให้การส่งแพ็กเก็ตเกินไปมากกว่าการส่งแพ็กเก็ตตามปกติ ซึ่งก็จะทำให้โนดที่ส่งแพ็กเก็ตปกติสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้ช้าลงทำให้มีแพ็กเก็ตเสียงเหลือในคิวมากซึ่งส่งผลให้สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลได้ช้าด้วย เมื่อโนดที่ส่งแพ็กเก็ตเกินเลิกส่งแพ็กเก็ตเกินก็ทำให้โนดที่ต้องการส่งแพ็กเก็ตตามปกติสามารถส่งแพ็กเก็ตได้ ถ้ากำหนดให้ quota มีค่าน้อยก็จะทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงที่เหลือในคิวได้น้อยแต่เนื่องจากที่สัดส่วนนี้มีจำนวนของแพ็กเก็ตเสียงไม่สูงเหมือนในสัดส่วนที่ 3 จึงทำให้การส่งแพ็กเก็ตเกินไม่มีผลต่อแพ็กเก็ตเสียงมาก แต่จะมีผลกับการส่งแพ็กเก็ตวิดีโอเพราะว่าเมื่อโนดที่ต้องการส่งแพ็กเก็ตเสียงแบบปกติสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้ช้าลงก็จะส่งแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลซึ่งมีลำดับความสำคัญต่ำกว่าได้ช้าลงเป็นผลให้ Pvdodrop สูงขึ้นและสามารถรองรับโหลดทราฟฟิกข้อมูลได้ต่ำลง แต่ถ้า quota สูงขึ้นก็จะทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้เร็วขึ้นซึ่งก็จะทำให้ส่งแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลได้เร็วขึ้นด้วยจึงทำให้ Pvdodrop ลดลงและสามารถรองรับโหลดทราฟฟิกเสียงได้มากขึ้น ดังนั้นจึงได้ Maxthp สูงขึ้น

สำหรับ SRRthreshold พบว่าไม่มีผลต่อ Maxthp เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 มีแพ็กเก็ตเสียงเหลืออยู่ในคิวมากซึ่งเกิดจากการส่งไม่ได้เพราะโนดมีการส่งแพ็กเก็ตเสียงเกินปลายทาง srrdest1 และ srrdest2 ดังนั้นที่ SRRthreshold มีค่าต่ำโนดก็จะสามารถเลือกแพ็กเก็ตเสียงได้มาก แต่ถ้า SRRthreshold มีค่าสูงโนดก็จะยังคงสามารถเลือกแพ็กเก็ตเสียงได้มากเพราะมีแพ็กเก็ตเสียงเหลืออยู่ในคิวสูงแต่อาจจะน้อยกว่าเมื่อ SRRthreshold มีค่าต่ำเล็กน้อย จึงทำให้ที่ค่า SRRthreshold ต่างกันสามารถเลือกแพ็กเก็ตได้ไม่แตกต่างกันมาก ดังนั้น SRRthreshold จึงไม่มีผลต่อ Maxthp

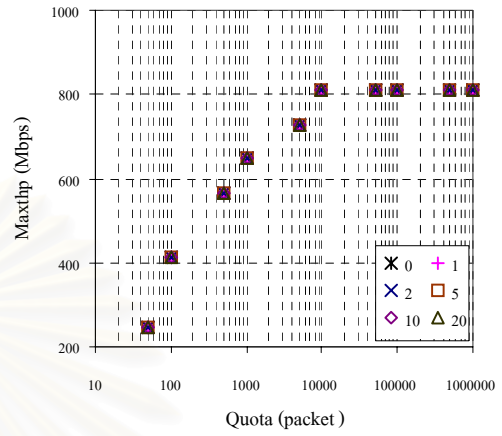
ดังนั้นสำหรับสัดส่วนที่ 4 นี้ค่า quota และ SRRthreshold ที่สามารถทำให้ได้ Maxthp สูงสุดคือ quota มีค่าตั้งแต่ 5000 แพ็กเก็ต ส่วนค่า SRRthreshold มีค่าตั้งแต่ค่า 0 แพ็กเก็ต

จากผลการทดสอบพบว่าค่า quota และ SRRthreshold ที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงสำหรับทุกสัดส่วน คือ เมื่อค่า quota มีค่าตั้งแต่ 10000 แพ็กเก็ต และ SRRthreshold มีค่าตั้งแต่ 1 แพ็กเก็ต โดยค่า quota และ SRRthreshold ที่จะเลือกคือ quota เท่ากับ 10000 แพ็กเก็ต ส่วนค่า SRRthreshold จะใช้ค่า

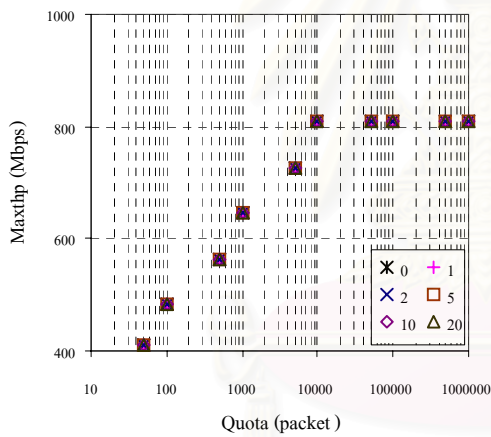
เท่ากับ 1 แพ้ก็เกิดเพราะค่าเวลาประวิง message ข้อมูลเมื่อ SRRthreshold มีค่า 1 แพ้ก็เกิดจะมีค่าต่ำที่สุด



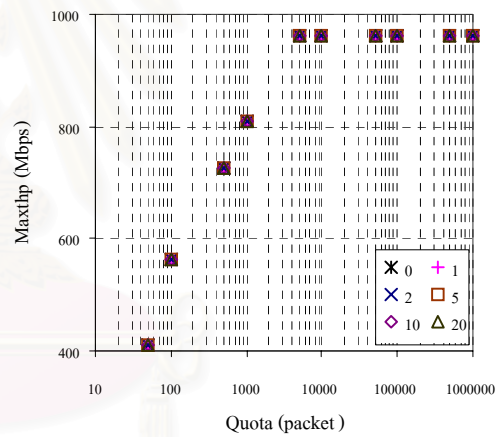
(ก) สัดส่วนที่ 1



(ข) สัดส่วนที่ 2



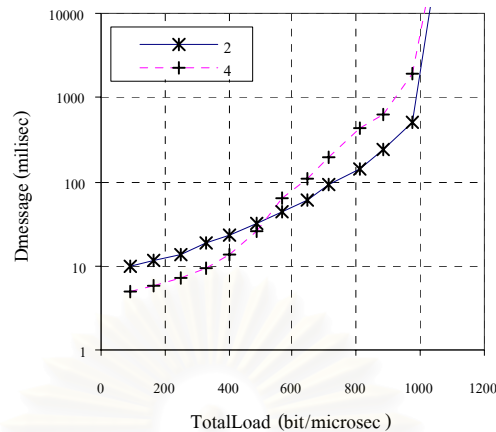
(ค) สัดส่วนที่ 3



(ง) สัดส่วนที่ 4

รูปที่ 4.11 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 4 ที่ค่า quota และ SRRthreshold ต่างๆ สำหรับสัดส่วนเ็ล็ดทั้ง 4 แบบ

จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย



รูปที่ 4.12 แสดงค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูลสำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 และ แบบที่ 4 เมื่อ quota เท่ากับ 500 แพ็กเก็ตและ SRRthreshold เท่ากับ 10 แพ็กเก็ต สำหรับสัดส่วนที่ 1

#### 4.3.5 การทดสอบประสิทธิภาพและการวิเคราะห์ผลของค่า quota ที่มีต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 5

เนื่องจากประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 5 จะขึ้นอยู่กับค่า quota เท่านั้น ดังนั้นในการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 5 จะทำการทดสอบผลของพารามิเตอร์ quota เท่านั้น โดยจะทำการทดสอบที่ค่า quota เท่ากับ 50 ถึง 1000000 แพ็กเก็ต สำหรับสัดส่วนโหนดทั้ง 4 แบบ รูปที่ 4.13 แสดงค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3 ที่ค่า quota ต่างๆ สำหรับแต่ละสัดส่วนโหนด จากรูปที่ 4.13 สามารถอธิบายผลของ quota ที่สัดส่วนโหนดต่างๆ ได้ดังนี้

สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 5 นี้จะคล้ายกับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3 แต่มีความแตกต่างกันในกรณีที่เมื่อโหนดไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางตรงกับ srrdest1 หรือ srrdest2 หรือ ปลายทางที่อยู่ระหว่างโหนดต้นทางกับปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ได้ โหนดจะสามารถเลือกแพ็กเก็ตจากปลายทางที่อยู่นอกเหนือจากนี้ได้ โดยโหนดจะพิจารณาจากปลายทางที่อยู่ใกล้โหนด srrdest1 หรือ srrdest2 ก่อน โดยจะพิจารณาแพ็กเก็ตเสี่ยงก่อนถ้าไม่มีแพ็กเก็ตเสี่ยงโหนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลตามลำดับ แต่ถ้าที่ปลายทางดังกล่าวไม่มีแพ็กเก็ตของทราฟฟิกใดอยู่เลย โหนดจะพิจารณาปลายทางที่อยู่ถัดไปโดยพิจารณาจากแพ็กเก็ตเสี่ยง แพ็กเก็ตวิดีโอ และแพ็กเก็ตข้อมูลตามลำดับเช่นกัน จากวิธีการเลือกแพ็กเก็ตที่แตกต่างจากการควบคุมการเข้าถึง

ตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3 ทำให้ผลการจำลองแบบที่ได้พบว่าที่สัดส่วนของทราฟฟิกแต่ละแบบจะมีลักษณะ Maxthp ของต่างจากการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3 ซึ่งเราสามารถอธิบายลักษณะของ Maxthp ที่สัดส่วนต่างๆ ได้ ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อค่า quota มากขึ้นจะได้ Maxthp มากขึ้นเช่นเดียวกับการเลือกแบบที่ 3 แต่จะสังเกตได้ว่าค่า Maxthp สูงสุดของการเลือกแบบที่ 5 นี้จะได้น้อยกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 มาก ซึ่งแตกต่างจากการเลือกแบบที่ 4 ที่กำหนดว่าสามารถเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกิน srrdest1 หรือ srrdest2 เหมือนกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 5 แต่ค่า Maxthp มากที่สุดของการเลือกแบบที่ 4 จะมีใกล้เคียงกับการเลือกแบบที่ 2 เมื่อ quota มีค่าสูงขึ้น สาเหตุที่การเลือกแบบที่ 5 ซึ่งกำหนดให้เลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกินได้ไม่สามารถให้ Maxthp ใกล้เคียงกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 ทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 5 เมื่อโหนดไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางไม่เกิน srrdest1 หรือ srrdest2 ได้โหนดก็จะไปเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกิน srrdest1 หรือ srrdest2 โดยเลือกจากปลายทางที่อยู่ถัดจากปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ก่อน ซึ่งการเลือกปลายทางเกินนี้จะทำให้โหนด srrdest1 หรือ srrdest2 ไม่สามารถใช้สล็อตของช่องสัญญาณได้ตามปกติ (ซึ่งปกติจะสามารถใช้สล็อตของช่องสัญญาณได้) และเนื่องจากการเลือกปลายทางเกินจะพิจารณาปลายทางที่อยู่ใกล้ปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ก่อนทำให้สล็อตนั้นจะว่างเมื่อถึงปลายทาง srrdest1+1 หรือ srrdest2+1 และจะไม่ถูกใช้อีกจนกระทั่งกลับมาถึงโหนดที่ส่งแพ็กเก็ต ซึ่งเป็นผลให้เกิดการใช้สล็อตอย่างไม่คุ้มค่า ดังนั้นจึงสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีจำนวนมากที่สุดได้ต่ำกว่าจึงเป็นผลให้ได้ Maxthp ต่ำกว่าการเลือกแบบที่ 3 แต่การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 เมื่อโหนดไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางไม่เกิน srrdest1 หรือ srrdest2 ได้โหนดก็จะไปเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกิน srrdest1 หรือ srrdest2 โดยพิจารณาจากปลายทางที่เหลือที่มีความยาวคิวมากที่สุด (ซึ่งไม่จำเป็นต้องเป็นปลายทางที่อยู่ถัดจากปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2) ซึ่งการเลือกในลักษณะเช่นนี้จะทำให้เกิดการใช้สล็อตได้คุ้มค่ามากกว่าจึงทำให้ยังคงได้ค่า Maxthp สูงเท่ากับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 ดังนั้นสำหรับสัดส่วนนี้พบว่าค่า quota ที่สามารถทำให้ได้ Maxthp สูงสุดคือ quota มีค่าตั้งแต่ 5000 แพ็กเก็ต

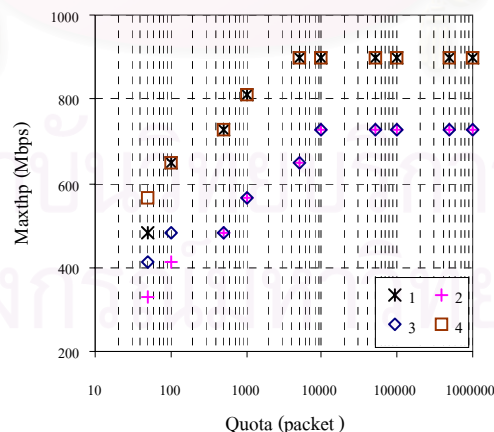
สัดส่วนที่ 2 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจะได้ Maxthp สูงขึ้นแต่จะสังเกตได้ว่าค่า Maxthp สูงที่สุดต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตเกินปลายทางโดยเลือกจากปลายทางที่อยู่ถัดจากปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ก่อนจะทำให้ใช้ สล็อตได้ไม่คุ้มค่าจึงทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนมากที่สุดได้ช้าและน้อยลงทำให้เกิด Pvdodrop สูงทำให้ได้ Maxthp ต่ำ ดังนั้นสำหรับสัดส่วนนี้พบว่าค่า quota ที่สามารถทำให้ได้ Maxthp สูงสุดคือ quota มีค่าตั้งแต่ 10000 แพ็กเก็ต



สัดส่วนที่ 3 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจะได้ Maxthp สูงขึ้นแต่จะสังเกตได้ว่าค่า Maxthp สูงที่สุดต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตเกิดปนปลายทางโดยเลือกจากปลายทางที่อยู่ถัดจากปลายทาง srdest1 หรือ srdest2 ก่อนจะทำให้ใช้สล็อตได้ไม่คุ้มค่าจึงทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนมากที่สุดได้ช้าและน้อยลงจึงทำให้เกิด Pvodrop สูง นอกจากนี้การส่งแพ็กเก็ตเสียงได้ช้ายังทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอที่มี priority ต่ำกว่าได้ช้าลงด้วยจึงทำให้ได้ Pvdodrop สูงด้วย ดังนั้นจึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำ ดังนั้นสำหรับสัดส่วนนี้พบว่าค่า quota ที่สามารถทำให้ได้ Maxthp สูงสุดคือ quota มีค่าตั้งแต่ 10000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 4 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจะได้ Maxthp สูงขึ้นแต่จะสังเกตได้ว่าค่า Maxthp สูงที่สุดต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตเกิดปนปลายทางโดยเลือกจากปลายทางที่อยู่ถัดจากปลายทาง srdest1 หรือ srdest2 ก่อนจะทำให้ใช้สล็อตได้ไม่คุ้มค่าจึงทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตได้ช้าและน้อยลงแต่เนื่องจากที่สัดส่วนนี้มีจำนวนของแพ็กเก็ตเสียงไม่สูงเหมือนสัดส่วนที่ 3 จึงไม่ทำให้เกิด Pvodrop สูงขึ้นแต่การส่งแพ็กเก็ตเสียงได้ช้าก็ทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอที่มี priority ต่ำกว่าได้ช้าลงด้วยจึงทำให้ได้ Pvdodrop สูงขึ้น ดังนั้นจึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำ ดังนั้นสำหรับสัดส่วนนี้พบว่าค่า quota ที่สามารถทำให้ได้ Maxthp สูงสุดคือ quota มีค่าตั้งแต่ 5000 แพ็กเก็ต

จากผลการทดสอบการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่ค่า quota ต่างๆ ที่แต่ละสัดส่วนพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงสำหรับทุกสัดส่วน คือ เมื่อค่า quota มีค่าตั้งแต่ 10000 แพ็กเก็ต โดยค่า quota และ SRRthreshold ที่จะเลือกคือ quota เท่ากับ 10000 แพ็กเก็ต



รูปที่ 4.13 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 5 ที่ค่า quota ต่างๆ สำหรับสัดส่วนโหนดทั้ง 4 แบบ

#### 4.3.6 การทดสอบประสิทธิภาพและการวิเคราะห์ผลของค่า quota และ SRRthreshold ที่มีต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6

สำหรับในหัวข้อนี้จะทดสอบพารามิเตอร์ quota และ SRRthreshold ที่มีผลต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6 ซึ่งมีวิธีการเลือกแพ็กเกตเช่นเดียวกับแบบที่ 1 แต่มีข้อแตกต่างกันในส่วนของการควบคุมความเท่าเทียมกันนั่นคือเมื่อมี SAT อยู่ในสถานะ NONSAT โหนดจะเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ก่อนโดยมีวิธีการเลือกได้ 3 แบบด้วยกัน ดังนั้นในการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6 จะแบ่งเป็น 3 แบบ คือ แบบที่ 6.1 เลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ตามเวลาก่อนหลังที่ SAT นั้นอยู่ในสถานะ NONSAT แบบที่ 6.2 เลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ตาม priority ของ SAT และแบบที่ 6.3 เลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT แบบสลับ ซึ่งจะทดสอบผลของ quota และ SRRthreshold สำหรับแบบต่างๆ ดังนี้

##### 4.3.6.1 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.1

ในการทดสอบผลของพารามิเตอร์ quota และ SRRthreshold ที่มีต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.1 จะทำการทดสอบที่ค่า quota เท่ากับ 50 ถึง 1000000 แพ็กเกต และค่า SRRthreshold เท่ากับ 0 ถึง 20 แพ็กเกต รูปที่ 4.14 แสดงค่าวิสัยความสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 1 ที่ค่า quota และ SRRthreshold ต่างๆ สำหรับสัดส่วนโหลดทั้ง 4 แบบ

สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.1 นี้จะคล้ายกับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 1 แต่มีความแตกต่างกันในกรณีที่ถ้ามี SAT มาถึงโหนดแล้วโหนดยังส่งแพ็กเกตที่มีคุณสมบัติตรงกับ SAT ได้ไม่ครบทั้งที่ยังมีแพ็กเกตที่มีคุณสมบัติดังกล่าวอยู่ในคิว (สถานะเช่นนี้เรียกว่าเป็นสถานะ NONSAT, non satisfies) การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.1 จะกำหนดให้โหนดส่งแพ็กเกตที่มีคุณสมบัติตรงกับ SAT ออกไปก่อนเพื่อให้ SAT เข้าสู่สถานะ satisfies เร็วที่สุดเพื่อจะได้ส่ง SAT สูโหนดอื่นต่อไป โดยจะมีการส่งแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตามเวลาก่อนหลังที่ SAT นั้นอยู่ในสถานะ NONSAT ซึ่งพบว่าลักษณะ Maxthp ของวิธีการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.1 ที่สัดส่วนทราฟฟิกต่างๆ สามารถอธิบายได้ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่า เมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 แพ็กเกตถึง 500 แพ็กเกตจะได้ Maxthp มากขึ้นทั้งนี้เพราะว่า เมื่อกำหนดให้โหนดสามารถส่งแพ็กเกตในแต่ละรอบของ SAT ได้มากขึ้นจะทำให้สูญเสียแบนด์วิดท์เนื่องจากการรอรอบต่อไปของ SAT น้อยลงทำให้

สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีจำนวนมากที่สุดได้มากขึ้น และเนื่องจากการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบที่ 6.1 กำหนดว่าเมื่อมี SAT อยู่ในสถานะ NONSAT โหนดจะส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ก่อนเพื่อเร่งให้ SAT เข้าสู่สถานะ satisfies เร็วขึ้นทำให้สามารถเดินทางไปสู่นโหนดอื่นที่ส่งแพ็กเก็ตครบแล้วและรอการมาถึงของ SAT ได้เร็วขึ้นซึ่งจะช่วยทำให้แพ็กเก็ตข้อมูลที่มีจำนวนมากและเกิดสถานะ NONSAT ได้บ่อยสามารถถูกส่งได้เร็วขึ้นจึงทำให้ได้ Maxthp สูงขึ้น นอกจากนี้ยังพบว่าค่า Maxthp ที่ได้สูงกว่าการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบที่ 1 (ในช่วง quota ค่าเดียวกัน) ทั้งนี้เป็นเพราะว่าการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบที่ 6.1 มีส่วนวิธีเลือกและส่งแพ็กเก็ตเช่นเดียวกับแบบที่ 1 คือ โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตในการส่ง 1 แพ็กเก็ตแต่ถ้าแพ็กเก็ตที่เลือกได้ไม่ตรงกับ srrdest โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตที่ 2 เพื่อใช้ส่งในสล็อตของช่องสัญญาณ srrdest ดังนั้นการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 6.1 ซึ่งมีการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONAT ก่อนจึงมีโอกาสที่แพ็กเก็ตแรกจะไม่ตรงกับ srrdest สูงทำให้ต้องมีการเลือกแพ็กเก็ตที่ 2 ด้วยเหตุนี้ทำให้โหนดมีโอกาสส่งแพ็กเก็ตในแต่ละไทม์สล็อตมากขึ้นทำให้ได้ Maxthp สูงกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1 แต่เมื่อ quota มากกว่า 1000 แพ็กเก็ตพบว่า Maxthp กลับมีค่าต่ำลง ทั้งนี้เพราะว่าที่สัดส่วนนี้มีจำนวนแพ็กเก็ตข้อมูลมากจึงทำให้มีโอกาสในการเกิดสถานะ NONSAT บ่อยกว่าแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอซึ่งมีจำนวนน้อยกว่า ยิ่งเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นก็จะทำให้แพ็กเก็ตข้อมูลสามารถส่งแพ็กเก็ตได้ครบจำนวน quota ได้ช้าลงทำให้เกิดสถานะ NONSAT มากขึ้น เมื่อมีการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่อยู่ในสถานะ NONSAT ก่อนทำให้แพ็กเก็ตข้อมูลถูกส่งออกได้มากขึ้น จึงทำให้แพ็กเก็ตเสียงและแพ็กเก็ตวิดีโอสามารถส่งได้ช้าลงเป็นผลให้มีค่า Pvocdrop และ Pvdodrop สูง จึงทำให้ Maxthp ต่ำลง สำหรับค่า SRRthreshold พบว่าไม่มีผลต่อ Maxthp เนื่องจากผลของการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ก่อนทำให้แพ็กเก็ตข้อมูลซึ่งมีจำนวนมากและเกิดสถานะ NONSAT ได้บ่อย เกิดการเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลในสถานะ NONSAT เป็นจำนวนมากซึ่งการเลือกแพ็กเก็ตในสถานะ NONSAT จะไม่ขึ้นกับค่า SRRthreshold จึงทำให้ที่ค่า SRRthreshold ต่างกันสามารถเลือกแพ็กเก็ตได้ไม่แตกต่างกัน ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 500 ถึง 1000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 2 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตเป็น 1000 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp มากขึ้นทั้งนี้เพราะว่าที่ค่า quota ต่ำจะทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตในแต่ละรอบของ SAT ได้ต่ำทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนมากต้องเสียเวลารอการส่งแพ็กเก็ตในรอบถัดไปนานทำให้เกิด Pvdodrop สูงแต่เมื่อ quota สูงขึ้นจะทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอในแต่ละรอบของ SAT ได้มากขึ้นซึ่งก็จะทำให้ค่า Pvdodrop ต่ำลง และการเร่งส่งแพ็กเก็ตตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ยังช่วยให้สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอซึ่งมีจำนวนมากและเกิดสถานะ NONSAT ได้บ่อยสามารถ

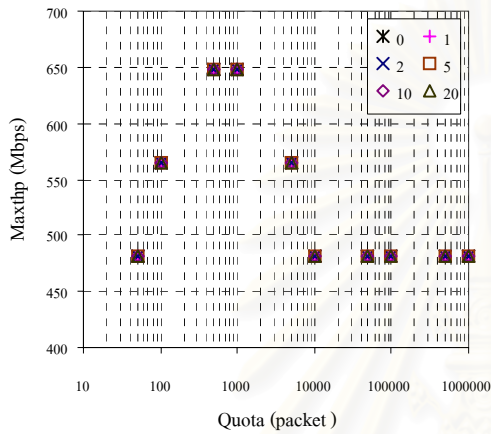
ส่งแพ็กเก็ตได้มากขึ้นเป็นผลให้แพ็กเก็ตวิดีโอเกิดสภาวะ NONSAT ต่ำลงทำให้ SAT วิ่งในวงแหวนได้เร็วขึ้นทำให้ในดต่างๆ สามารถส่งแพ็กเก็ตได้เร็วขึ้น นอกจากนี้เมื่อโหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนมากได้เร็วขึ้นก็จะทำให้แพ็กเก็ตข้อมูลที่มี priority ต่ำที่สุดสามารถส่งได้มากตามไปด้วย ด้วยเหตุนี้จึงทำให้ได้ Maxthp สูงขึ้น นอกจากนี้ยังพบว่าค่า Maxthp ที่ได้สูงกว่าการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบที่ 1 ทั้งนี้เพราะว่าการกำหนดให้มีการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT ก่อนจะมีโอกาสที่แพ็กเก็ตแรกจะไม่ตรงกับ srrdest สูงทำให้ต้องมีการเลือกแพ็กเก็ตที่ 2 ด้วยเหตุนี้ทำให้โหนดมีโอกาสส่งแพ็กเก็ตในแต่ละไทม์สล็อตมากขึ้นทำให้ได้ Maxthp สูงกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1 แต่เมื่อพิจารณาที่ค่า quota มากกว่า 5000 แพ็กเก็ตพบว่าจะได้ค่า Maxthp ต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าที่สัดส่วนนี้มีจำนวนแพ็กเก็ตวิดีโอมากจึงทำให้มีโอกาสในการเกิดสภาวะ NONSAT บ่อยกว่าแพ็กเก็ตเสียงและข้อมูลซึ่งมีจำนวนน้อยกว่า ยิ่งเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นก็จะทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอสามารถส่งแพ็กเก็ตได้ครบจำนวน quota ได้ช้าลงทำให้เกิดสภาวะ NONSAT มากขึ้น เมื่อมีการการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่อยู่ในสภาวะ NONSAT ก่อนทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอถูกส่งออกได้มากขึ้น จึงทำให้แพ็กเก็ตเสียงที่มีสภาวะ NONSAT ต่ำกว่าสามารถส่งได้ช้าลงเพราะถูกแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีสภาวะ NONSAT บ่อยกว่าแย่งส่งแพ็กเก็ตเป็นผลให้มีค่า Pvcodrop สูงขึ้น แต่การส่งแพ็กเก็ตวิดีโอมากขึ้นจะไม่มีผลกับแพ็กเก็ตข้อมูลเพราะแม้ว่าจะสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้ช้าแต่เนื่องจากแพ็กเก็ตข้อมูลสามารถรอการส่งได้นานโดยไม่ถูก discard จึงทำให้เมื่อโหนดส่งแพ็กเก็ตวิดีโอเรียบร้อยแล้วก็สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้ต่อ สำหรับค่า SRRthreshold พบว่าไม่มีผลต่อ Maxthp เนื่องจากผลของการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT ก่อนทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอซึ่งมีจำนวนมากและเกิดสภาวะ NONSAT ได้บ่อย เกิดการเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอในสภาวะ NONSAT เป็นจำนวนมากซึ่งการเลือกแพ็กเก็ตในสภาวะ NONSAT จะไม่ขึ้นกับค่า SRRthreshold จึงทำให้ที่ค่า SRRthreshold ต่างกันสามารถเลือกแพ็กเก็ตได้ไม่แตกต่างกัน ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 1000 ถึง 5000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 3 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่าเพิ่มจาก 50 แพ็กเก็ตเป็น 1000 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp เพิ่มขึ้นทั้งนี้เป็นเพราะว่าจากการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1 สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าโหนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนมากที่สุดได้เยอะเพราะมี priority สูงที่สุดแต่จะส่งแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลได้น้อยเพราะมี priority ต่ำกว่าแพ็กเก็ตเสียงจึงต้องรอให้ส่งแพ็กเก็ตเสียงหมดเสียก่อน แต่เมื่อมีการเร่งการส่งแพ็กเก็ตจะทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลสามารถส่งได้มากขึ้นทำให้ค่า Maxthp พิจารณาจากการส่งแพ็กเก็ตเสียงซึ่งที่ค่า quota ต่ำโหนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตในแต่ละรอบของ SAT ได้น้อยทำให้แพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนมากสามารถส่งในแต่ละรอบของ SAT ได้ต่ำทำให้ต้องรอรอบต่อไปของ SAT นานจึงมีผลทำให้เกิด Pvcodrop สูง แต่เมื่อเพิ่ม quota มากขึ้นจะทำให้โหนดสามารถส่ง

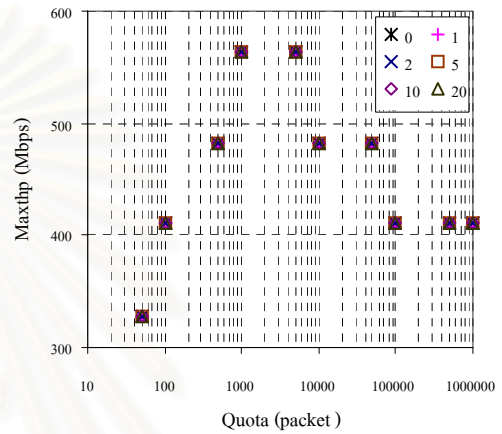
แพ็กเก็ตเสียงในแต่ละรอบของ SAT ได้มากขึ้นทำให้ Pvcodrop ต่ำลง แต่เมื่อค่า quota มากกว่า 5000 แพ็กเก็ตกลับพบว่าได้ค่า Maxthp ต่ำลงทั้งนี้เพราะที่สัดส่วนนี้มีจำนวนแพ็กเก็ตเสียงมากจึงทำให้มีโอกาสในการเกิดสภาวะ NONSAT บ่อยกว่าแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลซึ่งมีจำนวนน้อยกว่า ยิ่งเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นก็จะทำให้แพ็กเก็ตเสียงสามารถส่งแพ็กเก็ตได้ครบจำนวน quota ได้ช้าลงทำให้เกิดสภาวะ NONSAT มากขึ้น เมื่อมีการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่อยู่ในสภาวะ NONSAT ก่อนทำให้แพ็กเก็ตเสียงถูกส่งออกได้มากขึ้น จึงทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอที่มีสภาวะ NONSAT ต่ำกว่าสามารถส่งได้ช้าลงเพราะถูกแพ็กเก็ตเสียงที่มีสภาวะ NONSAT บ่อยกว่าแย่งส่งแพ็กเก็ตเป็นผลให้มีค่า Pvdodrop สูงขึ้น แต่การส่งแพ็กเก็ตเสียงมากขึ้นจะไม่มีผลกับแพ็กเก็ตข้อมูลเพราะแม้ว่าจะสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้ช้าแต่เนื่องจากแพ็กเก็ตข้อมูลสามารถรอการส่งได้นานโดยไม่ถูก discard จึงทำให้เมื่อโหนดส่งแพ็กเก็ตวิดีโอเรียบร้อยแล้วก็สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้ต่อ สำหรับค่า SRRthreshold พบว่าไม่มีผลต่อ Maxthp เนื่องจากผลของการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT ก่อนทำให้แพ็กเก็ตเสียงซึ่งมีจำนวนมากและเกิดสภาวะ NONSAT ได้บ่อย เกิดการเลือกแพ็กเก็ตเสียงในสภาวะ NONSAT เป็นจำนวนมากซึ่งการเลือกแพ็กเก็ตในสภาวะ NONSAT จะไม่ขึ้นกับค่า SRRthreshold จึงทำให้ที่ค่า SRRthreshold ต่างกันสามารถเลือกแพ็กเก็ตได้ไม่แตกต่างกัน ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 1000 ถึง 5000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 4 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่าเพิ่มขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตเป็น 1000 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp สูงขึ้นทั้งนี้เพราะว่าที่สัดส่วนที่มีจำนวนแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลเท่าๆ กัน ถ้าเป็นการส่งแพ็กเก็ตแบบที่ 1 ซึ่งไม่มีการเร่งการส่งแพ็กเก็ตเมื่อเกิดสภาวะ NONSAT ทำให้แพ็กเก็ตข้อมูลที่มี priority ต่ำสุดสามารถส่งแพ็กเก็ตได้น้อยเพราะต้องรอให้โหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงและแพ็กเก็ตวิดีโอหมดเสียก่อนจึงทำให้โหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้ต่ำ แต่เมื่อมีการเร่งให้มีการส่งแพ็กเก็ตที่อยู่ในสภาวะ NONSAT ก่อนจะทำให้โหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้มากขึ้นเพราะว่าที่สัดส่วนนี้มีจำนวนแพ็กเก็ตแต่ละชนิดเท่าๆ กันจึงทำให้เกิดสภาวะ NONSAT ได้เท่าๆ กันโหนดจึงสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลจากสภาวะ NONSAT ได้มากกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1 ดังนั้นเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจะทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลในแต่ละรอบของ SAT ได้มากขึ้น แต่เมื่อ quota มีค่ามากกว่า 500 แพ็กเก็ตพบว่าค่า Maxthp จะมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าเมื่อ quota มีค่าสูงการส่งแพ็กเก็ตข้อมูลที่อยู่ในสภาวะ NONSAT จะมีค่าสูงตามไปด้วยซึ่งจะส่งผลกระทบต่อกับการส่งแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอคือทำให้แพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอต้องรอเวลาในการส่งนานขึ้นเป็นผลให้ Pvcodrop และ Pvdodrop สูงขึ้นเป็นผลให้ได้ค่า Maxthp ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 1000 ถึง 5000 แพ็กเก็ต

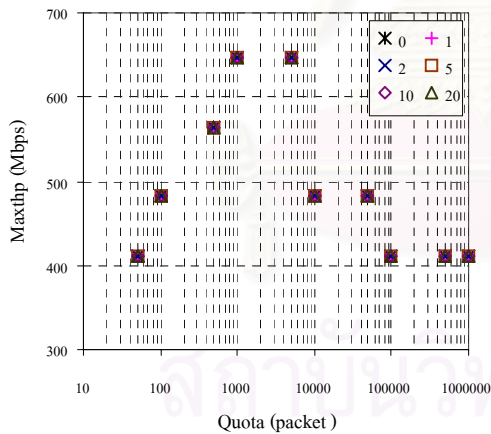
จากผลการทดสอบพบว่าค่า quota และ SRRthreshold ที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงสำหรับทุกสัดส่วน คือ เมื่อค่า quota มีเท่ากับ 1000 แพ็กเก็ต ส่วนค่า SRRthreshold สามารถมีค่าได้ทุกค่าเพราะ SRRthreshold ไม่มีผลต่อ Maxthp โดยจะเลือกใช้ค่า SRRthreshold เท่ากับ 0 เพราะค่าเวลาประวิง message ข้อมูลเมื่อ SRRthreshold มีค่า 0 แพ็กเก็ตจะมีค่าต่ำที่สุด



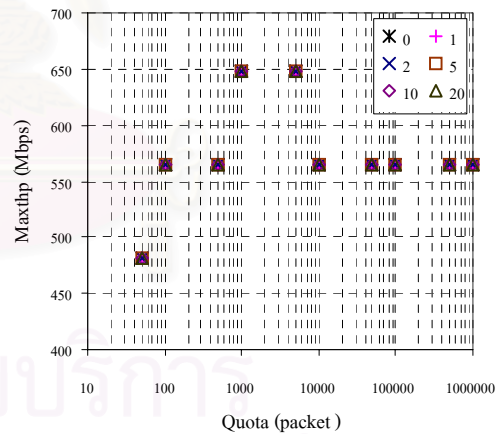
(ก) สัดส่วนที่ 1



(ข) สัดส่วนที่ 2



(ค) สัดส่วนที่ 3



(ง) สัดส่วนที่ 4

รูปที่ 4.14 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.1 ที่ค่า quota และ SRRthreshold ต่างๆ สำหรับสัดส่วนโหนดทั้ง 4 แบบ

#### 4.3.6.2 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.2

สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.2 จะเหมือนการเลือกแพ็กเก็ต 6.1 แต่จะแตกต่างในกรณีเมื่อมี SAT อยู่ในสภาวะ NONSAT หลายตัวที่โหนดเดียวกัน การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.1 จะเลือกแพ็กเก็ตที่มีคุณสมบัติตรงกับ SAT ที่ละตัวโดยเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ตามลำดับการมาถึงในโหนดนั้น การเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT เช่นนี้จะทำให้ SAT ของแพ็กเก็ตที่มีจำนวนมากที่สุดมีสภาวะ NONSAT บ่อยและถูกเลือกได้บ่อยกว่าแพ็กเก็ตที่มีจำนวนน้อย ถ้าแพ็กเก็ตที่มีจำนวนน้อยนั้นเป็นแพ็กเก็ตเสียงหรือแพ็กเก็ตวิดีโอจะทำให้แพ็กเก็ตเหล่านี้ถูกเลือกได้น้อยจึงทำให้มี Pvcodrop หรือ Pvdodrop สูงจึงทำให้ที่ quota มีค่าสูงขึ้น Maxthp จะมีค่าต่ำลง ดังนั้นในการเลือกแพ็กเก็ตในกรณี NONSAT แบบที่ 6.2 จะกำหนดให้เมื่อมี SAT อยู่ในสภาวะ NONSAT หลายตัวที่โหนดเดียวกัน โหนดจะต้องเลือกแพ็กเก็ตที่มีคุณสมบัติตรงกับ SAT ของแพ็กเก็ตเสียงก่อน แล้วจึงเลือกแพ็กเก็ตที่มีคุณสมบัติตรงกับ SAT ของวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลตามลำดับ ผลจากการเลือกแพ็กเก็ตในกรณี NON SAT เช่นนี้จะทำให้ลดปัญหาการ discard ของแพ็กเก็ตเสียงและแพ็กเก็ตวิดีโอที่สูงขึ้นเมื่อ quota มากขึ้น แต่ในกรณีสัดส่วนที่ 3 ซึ่งมีจำนวนแพ็กเก็ตเสียงจำนวนมาก การเลือกแพ็กเก็ตในสภาวะ NONSAT เช่นนี้ยังคงทำให้มี Pvdodrop สูงเมื่อ quota มากขึ้นเพราะที่สภาวะนี้มีแพ็กเก็ตเสียงจำนวนมากและแพ็กเก็ตวิดีโอมี priority ต่ำกว่าแพ็กเก็ตเสียงจึงถูกเลือกได้ช้ากว่าแพ็กเก็ตเสียงทำให้ยังมี Pvdodrop สูง รูปที่ 4.15 แสดงค่า Maxthp สำหรับสัดส่วนทั้ง 4 แบบที่ค่า quota ต่างๆ เมื่อ SRRthreshold เท่ากับ 0 ทั้งนี้เพราะว่าการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.2 ที่ค่า SRRthreshold ต่างกันจะมีค่า Maxthp ไม่แตกต่างกันเช่นเดียวกับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.1 ดังนั้นจึงแสดงผล Maxthp ที่ค่า SRRthreshold เพียงค่าเดียว จากรูปที่ 4.15 สามารถอธิบายผลของการส่งแพ็กเก็ตในสภาวะ NONSAT ที่มีต่อสัดส่วนต่างๆ ได้ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มากขึ้นจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยเมื่อ quota อยู่ในช่วง 50 แพ็กเก็ตถึง 1000 แพ็กเก็ตจะได้ค่า Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 6.1 และเมื่อ quota มากกว่า 1000 แพ็กเก็ตค่า Maxthp จะไม่ต่ำลงเพราะการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 6.2 จะมีการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT ตามลำดับ priority ดังนั้นเมื่อมี SAT อยู่ในสภาวะ NONSAT พร้อมกันโหนดจะเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ของแพ็กเก็ตเสียงก่อนแล้วจึงเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ของแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูล ด้วยเหตุนี้จึงทำให้แม้ว่าแพ็กเก็ตเสียงและแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนน้อยและเกิดสภาวะ NONSAT น้อยกว่าแพ็กเก็ตข้อมูลแต่ก็สามารถถูกส่งได้เพราะเมื่อเกิดสภาวะ NONSAT พร้อมกับแพ็กเก็ตข้อมูลโหนดก็จะเลือกแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอก่อนแพ็กเก็ตข้อมูล ซึ่งการ

เลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตามลำดับ priority จะช่วยทำให้ไม่เกิด Pvcodrop และ Pvdodrop เมื่อ quota สูงขึ้น เมื่อ quota มีค่ามากกว่า 1000 แพ็กเก็ต เพราะฉะนั้นเมื่อ quota มากกว่า 1000 แพ็กเก็ตค่า Maxthp จะไม่ลดต่ำลง เมื่อพิจารณาค่า Maxthp พบว่าเมื่อ quota มีค่าตั้งแต่ 1000 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp คงที่ ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่ามากกว่า 1000 แพ็กเก็ต

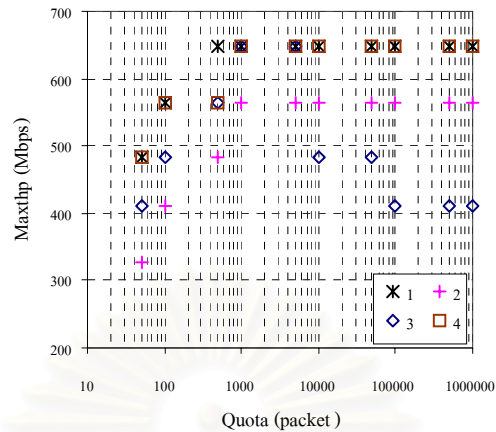
สัดส่วนที่ 2 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มากขึ้นจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยเมื่อ quota อยู่ในช่วง 50 แพ็กเก็ตถึง 5000 แพ็กเก็ตจะได้ค่า Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 6.1 และเมื่อ quota มากกว่า 5000 แพ็กเก็ตค่า Maxthp จะไม่ต่ำลงเพราะการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตามลำดับ priority จะทำให้แพ็กเก็ตเสี่ยงที่เกิดสถานะ NONSAT ต่ำกว่าแพ็กเก็ตวิดีโอสามารถส่งแพ็กเก็ตได้เพราะเมื่อมี SAT อยู่ในสถานะ NONSAT หลายตัวในดจะเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ของแพ็กเก็ตเสี่ยงก่อนดังนั้นถึงแม้ว่าแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนมากจะเกิดสถานะ NONSAT ได้บ่อยแต่ในดก็ยังส่งแพ็กเก็ตเสี่ยงได้ดังนั้นที่ค่า quota สูงจึงไม่ทำให้ Pvcodrop สูงขึ้น เมื่อพิจารณาค่า Maxthp พบว่าเมื่อ quota มีค่าตั้งแต่ 5000 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp คงที่ ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่ามากกว่า 5000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 3 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่าเพิ่มขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตเป็น 5000 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp มากขึ้นแต่เมื่อ quota มากกว่า 5000 แพ็กเก็ตกลับได้ Maxthp ต่ำลงซึ่งมีลักษณะเหมือนการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 6.1 ทั้งนี้เป็นเพราะว่าเมื่อกำหนดให้เลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority จะทำให้สามารถเลือกแพ็กเก็ตเสี่ยงได้มากเพราะที่สัดส่วนนี้มีจำนวนของแพ็กเก็ตเสี่ยงซึ่งมี priority สูงที่สุดเป็นจำนวนมากและเกิดสถานะ NONSAT ได้บ่อยกว่าแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูล ทำให้ในดมีการเลือกแพ็กเก็ตเสี่ยงมากซึ่งส่งผลให้แพ็กเก็ตวิดีโอต้องรอการส่งแพ็กเก็ตนานเพราะมี priority ต่ำกว่าแพ็กเก็ตเสี่ยง ดังนั้นเมื่อ quota สูงขึ้นทำให้แพ็กเก็ตเสี่ยงสามารถส่งแพ็กเก็ตได้ครบจำนวน quota ได้ช้าลงทำให้เกิดสถานะ NONSAT มากขึ้น เมื่อมีการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority ก่อนทำให้แพ็กเก็ตเสี่ยงถูกส่งออกได้มากขึ้น จึงทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอที่มีสถานะ NONSAT ต่ำกว่าสามารถส่งได้ช้าลงเพราะถูกแพ็กเก็ตเสี่ยงที่มีสถานะ NONSAT บ่อยกว่าแย่งส่งแพ็กเก็ตเป็นผลให้มีค่า Pvdodrop สูงขึ้น จึงเป็นผลทำให้ Maxthp มีค่าต่ำลงเมื่อ quota มากกว่า 200 แพ็กเก็ต ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 1000 ถึง 5000 แพ็กเก็ต



สัดส่วนที่ 4 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มากขึ้นจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยเมื่อ quota อยู่ในช่วง 50 แพ็กเกตถึง 5000 แพ็กเกตจะได้ค่า Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 6.1 และเมื่อ quota มากกว่า 5000 แพ็กเกตค่า Maxthp จะไม่ต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าที่สัดส่วนนี้มีจำนวนของแพ็กเกตเสียง แพ็กเกตวิดีโอและแพ็กเกตข้อมูลเท่าๆ กันทำให้เกิดสถานะ NONSAT ได้เท่าๆ กัน การเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตามลำดับ priority จะทำให้เมื่อเกิดสถานะ NONSAT ของแพ็กเกตเสียง วิดีโอและข้อมูลพร้อมๆ กันโนดจะส่งแพ็กเกตเสียงก่อนจนกระทั่ง SAT ของแพ็กเกตเสียงอยู่ในสถานะ satisfies ก่อนแล้วจึงส่งแพ็กเกตวิดีโอและแพ็กเกตข้อมูลตามลำดับ จึงทำให้ไม่เกิด Pvcodrop ที่สูงขึ้นเมื่อ quota มีค่ามากขึ้น และการส่งแพ็กเกตเสียงก่อนก็ไม่มีผลกับการส่งแพ็กเกตวิดีโอเพราะแพ็กเกตเสียงมีจำนวนไม่มากเท่ากับสัดส่วนที่ 3 จึงมีโอกาสเกิดสถานะ NONSAT ไม่บ่อยมากดังนั้นแพ็กเกตวิดีโอจึงไม่ต้องรอการส่งนานเป็นผลให้ไม่เกิด Pvdodrop ที่สูงขึ้นเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นเหมือนสัดส่วนที่ 3 เมื่อพิจารณาค่า Maxthp พบว่าเมื่อ quota มีค่าตั้งแต่ 5000 แพ็กเกตจะได้ Maxthp คงที่ ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่ามากกว่า 5000 แพ็กเกต

จากผลการทดสอบพบว่าค่า quota และ SRRthreshold ที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงสำหรับทุกสัดส่วน คือ เมื่อค่า quota มีค่า 1000 ถึง 5000 แพ็กเกต ส่วนค่า SRRthreshold สามารถมีค่าได้ทุกค่า เพราะ SRRthreshold ไม่มีผลต่อ Maxthp โดยจะเลือกใช้ค่า quota เท่ากับ 5000 แพ็กเกตเพราะค่าเวลาประวิง message ข้อมูลเมื่อ quota เท่ากับ 5000 แพ็กเกตต่ำกว่า 1000 แพ็กเกต และเลือกใช้ค่า SRRthreshold เท่ากับ 0 เพราะค่าเวลาประวิง message ข้อมูลเมื่อ SRRthreshold มีค่า 0 แพ็กเกตจะมีค่าต่ำที่สุด



รูปที่ 4.15 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.2 ที่ค่า quota ต่างๆ เมื่อ SRRthreshold เท่ากับ 0 สำหรับสัดส่วนไหลทั้ง 4 แบบ

#### 4.3.6.3 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.3

สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.3 นั้นเมื่อมี SAT อยู่ในสถานะ NONSAT หลายตัวที่โหนดเดียวกัน โหนดจะต้องเลือกแพ็กเก็ตที่มีคุณสมบัติตรงกับ SAT ของแพ็กเก็ตแต่ละตัวสลับกันไป ผลจากการเลือกแพ็กเก็ตในกรณี NON SAT เช่นนี้จะช่วยลดปัญหา Pvdodrop ที่สูงขึ้นเมื่อ quota สูงขึ้นในกรณีสัดส่วนแบบที่ 3 ได้เพราะการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT สลับกัน จะช่วยให้แพ็กเก็ตวิดีโอมีโอกาสได้ส่งแพ็กเก็ตทำให้มีค่า Pvdodrop ลดลงทำให้ Maxthp มากขึ้น แต่การเลือกแพ็กเก็ตในกรณี NONSAT แบบสลับนี้กลับทำให้ที่สัดส่วน 4 ที่ quota ค่าสูงจะมี Pvdodrop และ Pvdodrop มากกว่าการเลือกแพ็กเก็ตในกรณี NONSAT ตาม priority เพราะว่าที่สัดส่วนที่ 4 มีแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลเท่าๆ กันการเลือกแพ็กเก็ตในกรณี NONSAT แบบสลับทำให้การเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลที่อยู่ในสถานะ NONSAT ไปแย่งการส่งแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอเป็นผลให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอได้ช้าลงจึงมี Pvdodrop และ Pvdodrop มากขึ้นจึงทำได้ Maxthp ต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตกรณี NONSAT แบบตาม priority รูปที่ 4.16 แสดง Maxthp สำหรับสัดส่วนทั้ง 4 แบบที่ค่า quota ต่างๆ เมื่อ SRRthreshold เท่ากับ 0 ทั้งนี้เพราะว่าการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.3 ที่ค่า SRRthreshold ต่างกันจะมีค่า Maxthp ไม่แตกต่างกันเช่นเดียวกับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.1 ดังนั้นจึงแสดงผล Maxthp ที่ค่า SRRthreshold เพียงค่าเดียว จากรูปที่ 4.16 สามารถอธิบายผลของการส่งแพ็กเก็ตในสถานะ NONSAT ที่มีต่อสัดส่วนต่างๆ ได้ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจะได้ Maxthp สูงขึ้นโดยจะได้ Maxthp เหมือนกับการเลือกแพ็กเกจแบบที่ 6.1 โดยจะไม่เกิดเหตุการณ์ที่ Pvcodrop และ Pvcodrop สูงขึ้นเมื่อ quota มากกว่า 1000 แพ็กเกจ ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเกจแบบที่ 6.2 เมื่อเกิดสถานะ NONSAT พร้อมกันของ SAT ของแพ็กเกจเสียง วิดีโอและข้อมูลโนดจะเลือกแพ็กเกจที่ตรงกับ SAT ของแพ็กเกจแต่ละชนิดสลับกันไป ดังนั้นแม้ว่า SAT ของแพ็กเกจเสียงและวิดีโอจะเกิดสถานะ NONSAT น้อยและแพ็กเกจข้อมูลเกิดสถานะ NONSAT บ่อยแต่เมื่อเกิดสถานะ NONSAT พร้อมกับ SAT ของแพ็กเกจข้อมูลก็จะสามารถส่งแพ็กเกจได้โนดจะเลือกแพ็กเกจที่ตรงกับ SAT แบบสลับจึงทำให้เมื่อ quota สูงขึ้นค่า Pvcodrop และ Pvdodrop จะไม่สูงขึ้น เมื่อพิจารณาค่า Maxthp พบว่าเมื่อ quota มีค่าตั้งแต่ 500 แพ็กเกจจะได้ Maxthp คงที่ ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่ามากกว่า 500 แพ็กเกจ

สัดส่วนที่ 2 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มากขึ้นจะได้ Maxthp สูงขึ้น โดยจะได้ Maxthp เหมือนกับการเลือกแพ็กเกจแบบที่ 6.1 และจะไม่เกิดเหตุการณ์ที่ Pvcodrop สูงขึ้นเมื่อ quota มากกว่า 5000 เพราะการเลือกแพ็กเกจที่ตรง SAT ในสถานะ NONSAT แบบสลับทำให้แพ็กเกจเสียงซึ่งเกิดสถานะ NONSAT น้อยกว่าสามารถส่งแพ็กเกจได้จึงไม่เกิด Pvcodrop สูงขึ้นเมื่อ quota สูงขึ้น และการส่งแพ็กเกจข้อมูลก็ไม่รบกวนการส่งแพ็กเกจเสียงและแพ็กเกจวิดีโอด้วยแม้จะถูกส่งได้พร้อมๆ กันเพราะมีแพ็กเกจข้อมูลจำนวนน้อย เมื่อพิจารณาค่า Maxthp พบว่าเมื่อ quota มีค่าตั้งแต่ 1000 แพ็กเกจจะได้ Maxthp คงที่ ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่ามากกว่า 1000 แพ็กเกจ

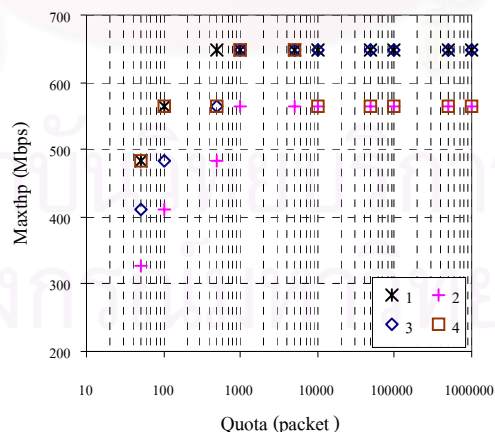
สัดส่วนที่ 3 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจะได้ Maxthp มีค่ามากขึ้นและเมื่อ quota มากกว่า 5000 แพ็กเกจก็ไม่ทำให้ Pvdodrop สูงขึ้น ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเกจที่ตรง SAT ในสถานะ NONSAT แบบสลับทำให้แพ็กเกจวิดีโอซึ่งเกิดสถานะ NONSAT น้อยกว่า และมี priority ต่ำกว่าแพ็กเกจเสียงสามารถส่งแพ็กเกจได้เมื่อเกิดสถานะ NONSAT พร้อมกับ SAT ของแพ็กเกจวิดีโอ จึงทำให้ไม่เกิด Pvdodrop สูงขึ้นเมื่อ quota สูงขึ้น และการส่งแพ็กเกจข้อมูลก็ไม่รบกวนการส่งแพ็กเกจเสียงและแพ็กเกจวิดีโอด้วยแม้จะถูกส่งได้พร้อมๆ กันเพราะมีแพ็กเกจข้อมูลจำนวนน้อย เมื่อพิจารณาค่า Maxthp พบว่าเมื่อ quota มีค่าตั้งแต่ 1000 แพ็กเกจจะได้ Maxthp คงที่ ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่ามากกว่า 1000 แพ็กเกจ

สัดส่วนที่ 4 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่าเพิ่มขึ้นจาก 50 แพ็กเกจเป็น 1000 แพ็กเกจจะได้ Maxthp สูงขึ้นแต่พบว่าค่าต่ำกว่าการเลือกแพ็กเกจแบบที่ 6.2 แต่เมื่อ

quota มีค่ามากกว่า 5000 แพ็กเกตพบว่าค่า Maxthp จะมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าที่สัดส่วนนี้มีจำนวนแพ็กเกตเสียง วิดีโอและข้อมูลเท่าๆ กัน การเลือกแพ็กเกตที่ตรง SAT ในสถานะ NONSAT แบบสลับทำให้การส่งแพ็กเกตข้อมูลสลับกับแพ็กเกตเสียงและวิดีโอเป็นผลให้แพ็กเกตเสียงและวิดีโอสามารถถูกส่งได้ช้าลงทำให้เกิด Pvcddrop และ Pvdodrop สูงกว่าการเลือกแพ็กเกตที่ตรง SAT ในสถานะ NONSAT ตาม priority และเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นก็จะทำให้เกิด Pvcddrop และ Pvdodrop สูงขึ้น ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 1000 ถึง 5000 แพ็กเกต

จากผลการทดสอบพบว่าค่า quota และ SRRthreshold ที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงสำหรับทุกสัดส่วนคือ เมื่อค่า quota มีค่า 1000 ถึง 5000 แพ็กเกต ส่วนค่า SRRthreshold สามารถมีค่าได้ทุกค่า เพราะ SRRthreshold ไม่มีผลต่อ Maxthp โดยจะเลือกใช้ค่า quota เท่ากับ 5000 แพ็กเกตเพราะค่าเวลาประวิง message ข้อมูลเมื่อ quota เท่ากับ 5000 แพ็กเกตต่ำกว่า 1000 แพ็กเกต และเลือกใช้ค่า SRRthreshold เท่ากับ 0 เพราะค่าเวลาประวิง message ข้อมูลเมื่อ SRRthreshold มีค่า 0 แพ็กเกตจะมีค่าต่ำที่สุด

จากผลการทดสอบและวิเคราะห์การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.1, 6.2 และ 6.3 พบว่าการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.2 สามารถให้ประสิทธิภาพใกล้เคียงกับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.3 ดังนั้นจะใช้ผลของว่าการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.2 เป็นตัวแทนในการเปรียบเทียบประสิทธิภาพกับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบต่างๆ โดยค่า quota และ SRRthreshold ที่จะเลือกคือ quota เท่ากับ 5000 และ SRRthreshold เท่ากับ 0



**รูปที่ 4.16** ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.3 ที่ค่า quota ต่างๆ เมื่อ SRRthreshold เท่ากับ 0 สำหรับสัดส่วนไหลด์ทั้ง 4 แบบ

#### 4.3.7 การทดสอบประสิทธิภาพและการวิเคราะห์ผลของค่า quota และ SRRthreshold ที่มีต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 7

สำหรับในหัวข้อนี้จะทดสอบพารามิเตอร์ quota และ SRRthreshold ที่มีผลต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 7 ซึ่งมีวิธีการเลือกแพ็กเก็ตเช่นเดียวกับแบบที่ 2 แต่มีข้อแตกต่างกันในส่วนของการควบคุมความเท่าเทียมกันนั่นคือเมื่อมี SAT อยู่ในสถานะ NONSAT โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ก่อนโดยมีวิธีการเลือกได้ 3 แบบด้วยกัน ดังนั้นในการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 7 จะแบ่งเป็น 3 แบบ คือ แบบที่ 7.1 เลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ตามเวลาก่อนหลังที่ SAT นั้นอยู่ในสถานะ NONSAT แบบที่ 7.2 เลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ตาม priority ของ SAT และแบบที่ 7.3 เลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT แบบสลับ ซึ่งจะทดสอบผลของ quota และ SRRthreshold สำหรับแบบต่างๆ ดังนี้

##### 4.3.7.1 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 7.1

ในการทดสอบผลของพารามิเตอร์ quota และ SRRthreshold ที่มีต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 7.1 จะทำการทดสอบที่ค่า quota เท่ากับ 50 ถึง 1000000 แพ็กเก็ต และค่า SRRthreshold เท่ากับ 0 ถึง 20 แพ็กเก็ต รูปที่ 4.17 แสดงค่าวิสัยความสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 1 ที่ค่า quota และ SRRthreshold ต่างๆ สำหรับสัดส่วนโหลดทั้ง 4 แบบ

สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 7.1 นี้จะมีวิธีการเลือกแพ็กเก็ตคล้ายกับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 2 แต่เมื่อเกิดสถานะ NONSAT โหนดจะเร่งในเข้าสู่สถานะ satisfies โดยจะมีการส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตามเวลาก่อนหลังที่ SAT นั้นอยู่ในสถานะ NONSAT ซึ่งพบว่าลักษณะ Maxthp ของวิธีการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 7.1 ที่สัดส่วนทราฟฟิกต่างๆ สามารถอธิบายได้ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตถึง 500 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยได้ Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 แต่พบว่าค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (Dmessage) ต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 7.1 มีการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ในสถานะ NONSAT ก่อนทำให้แพ็กเก็ตข้อมูลที่มีจำนวนมากและเกิดสถานะ NONSAT บ่อยสามารถถูกส่งออกไปเร็วกว่าการเลือกแพ็กเก็ต

ตแบบที่ 2 จึงทำให้ได้ค่า Dmessage ต่ำกว่า แต่ค่า Maxthp ที่ได้ก็ไม่สูงกว่าการเลือกแบบที่ 2 ทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 7.1 เมื่อมีการเร่งส่งแพ็กเก็ตจะทำให้แพ็กเก็ตที่เลือกได้มีโอกาสที่จะเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ทำให้มีโอกาสเกิดการชนกันของแพ็กเก็ตที่เลือกได้ ดังนั้นแม้ว่าจะสามารถเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลสำหรับส่งได้มากแต่ก็เกิดการชนกันของแพ็กเก็ตที่เลือกด้วยจึงทำให้ Maxthp ไม่สูงกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 แต่เมื่อ quota มากกว่า 1000 แพ็กเก็ตจะพบว่า Maxthp มีค่าต่ำลง ทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT ก่อนทำให้แพ็กเก็ตข้อมูลที่มีจำนวนมากที่สุดและเกิดสภาวะ NONSAT บ่อยสามารถถูกเลือกและส่งได้มาก แต่แพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอที่มีจำนวนน้อยและเกิดเหตุการณ์ NONSAT น้อยกว่าจะมีโอกาสถูกเลือกและส่งได้ช้ากว่าเป็นผลให้มีค่า Pvcddrop และ Pvdodrop สูง จึงทำให้ Maxthp ต่ำลง สำหรับค่า SRRthreshold พบว่าไม่มีผลต่อ Maxthp เนื่องจากผลของการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT ก่อนทำให้แพ็กเก็ตข้อมูลซึ่งมีจำนวนมากและเกิดสภาวะ NONSAT ได้บ่อย เกิดการเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลในสภาวะ NONSAT เป็นจำนวนมากซึ่งการเลือกแพ็กเก็ตในสภาวะ NONSAT จะไม่ขึ้นกับค่า SRRthreshold จึงทำให้ที่ค่า SRRthreshold ต่างกันสามารถเลือกแพ็กเก็ตได้ไม่แตกต่างกัน ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 500 ถึง 1000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 2 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตถึง 500 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยจะได้ Maxthp สูงกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 เพราะค่า quota ในช่วงดังกล่าวการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 และ 7.1 จะสามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนมากได้ต่ำจึงเกิด Pvdodrop เท่าๆ กันแต่การเลือกแบบที่ 7.1 ซึ่งมีการเร่งการส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT ช่วยทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้มากกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 จึงทำให้ได้ Maxthp สูงกว่า แต่เมื่อ quota เท่ากับ 5000 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 เพราะการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 จะสามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอได้มากขึ้นจึงได้ Pvdodrop ต่ำลง และสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้มากขึ้นด้วย (เมื่อค่า SRRthreshold มีค่าสูง) แต่การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 7.1 ยังส่งแพ็กเก็ตวิดีโอได้ต่ำทั้งนี้เพราะว่าการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT ของแพ็กเก็ตข้อมูลทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอสามารถส่งได้ช้าลง และเมื่อมีการเร่งส่งแพ็กเก็ตจะทำให้แพ็กเก็ตที่เลือกได้มีโอกาสที่จะเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ทำให้มีโอกาสเกิดการชนกันของแพ็กเก็ตที่เลือกได้ ทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอได้ช้าลงด้วยจึงทำให้ค่า Pvdodrop ยังมีค่าสูง เมื่อ quota มากกว่า 5000 แพ็กเก็ตจะพบว่าได้ Maxthp ต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT ก่อนทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนมากที่สุดและเกิดสภาวะ NONSAT บ่อยสามารถถูกเลือกและส่งได้มาก แต่แพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนน้อยและเกิดเหตุการณ์ NONSAT น้อยกว่าจะมีโอกาสถูกเลือก

และส่งผลให้ค่า Pvcodrop สูงขึ้น นอกจากนี้การเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ของแพ็กเก็ตข้อมูลทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอสามารถส่งได้ช้าลงและเมื่อมีการเร่งส่งแพ็กเก็ตจะทำให้แพ็กเก็ตที่เลือกได้มีโอกาสที่จะเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ทำให้มีโอกาสเกิดการชนกันของแพ็กเก็ตที่เลือกได้ทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนมากได้ช้าลงด้วยจึงทำให้ค่า Pvdodrop มีค่าสูงขึ้นด้วยเหตุนี้จึงทำให้ Maxthp ต่ำลง

สำหรับค่า SRRthreshold พบว่าไม่มีผลต่อ Maxthp เนื่องจากผลของการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ก่อนทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอซึ่งมีจำนวนมากและเกิดสถานะ NONSAT ได้บ่อยเกิดการเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอในสถานะ NONSAT เป็นจำนวนมากซึ่งการเลือกแพ็กเก็ตในสถานะ NONSAT จะไม่ขึ้นกับค่า SRRthreshold จึงทำให้ที่ค่า SRRthreshold ต่างกันสามารถเลือกแพ็กเก็ตได้ไม่แตกต่างกัน ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 500 ถึง 5000 แพ็กเก็ต

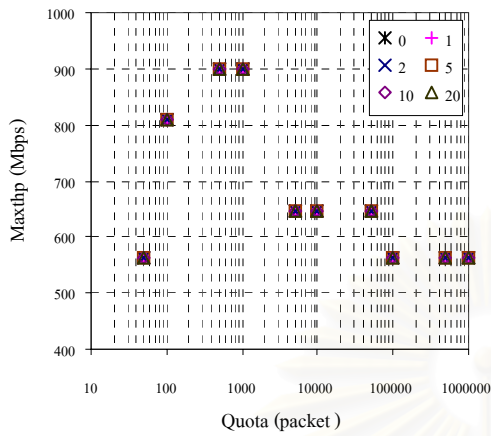
สัดส่วนที่ 3 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตถึง 500 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยเมื่อ quota เท่ากับ 50 และ 100 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp สูงกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 เพราะค่า quota ในช่วงดังกล่าวการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 จะสามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลได้น้อยจึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำแต่การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 7.1 มีการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลได้มากขึ้นจากการเกิดสถานะ NONSAT ทำให้ได้ Maxthp สูงกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 แต่เมื่อ quota เท่ากับ 500 ถึง 1000 แพ็กเก็ตการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 และ 7.1 จะสามารถให้ Maxthp เท่ากันทั้งนี้เพราะว่าเมื่อ quota มากขึ้นการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 จะสามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลได้มากขึ้นด้วย แต่การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 7.1 การเร่งส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนมากและเกิดสถานะ NONSAT บ่อยทำให้การส่งแพ็กเก็ตวิดีโอที่เกิดสถานะ NONSAT ต่ำกว่าสามารถถูกส่งได้น้อยทำให้เกิด Pvdodrop สูงขึ้นจึงเป็นผลให้ได้ Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 แต่เมื่อค่า quota มากกว่า 5000 แพ็กเก็ตจะพบว่าได้ Maxthp ต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ก่อนทำให้แพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนมากที่สุดและเกิดสถานะ NONSAT บ่อยสามารถถูกเลือกและส่งได้มาก แต่แพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนน้อยและเกิดเหตุการณ์ NONSAT น้อยกว่าจะมีโอกาสถูกเลือกและส่งผลให้ค่า Pvdodrop สูงขึ้น นอกจากนี้การเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ของแพ็กเก็ตข้อมูลทำให้แพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอสามารถส่งได้ช้าลงและเมื่อมีการเร่งส่งแพ็กเก็ตจะทำให้แพ็กเก็ตที่เลือกได้มีโอกาสที่จะเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ทำให้มีโอกาสเกิดการชนกันของแพ็กเก็ตที่เลือกได้ทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนมากได้ช้าลงด้วยจึงทำให้ค่า Pvcodrop มีค่า

สูงขึ้นด้วยเหตุนี้จึงทำให้ Maxthp ต่ำลง สำหรับค่า SRRthreshold พบว่าไม่มีผลต่อ Maxthp เนื่องจากผลของการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ก่อนทำให้แพ็กเก็ตเสี่ยงซึ่งมีจำนวนมาก และเกิดสถานะ NONSAT ได้บ่อย เกิดการเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอในสถานะ NONSAT เป็นจำนวนมากซึ่งการเลือกแพ็กเก็ตในสถานะ NONSAT จะไม่ขึ้นกับค่า SRRthreshold จึงทำให้ที่ค่า SRRthreshold ต่างกัน สามารถเลือกแพ็กเก็ตได้ไม่แตกต่างกัน ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 500 ถึง 5000 แพ็กเก็ต

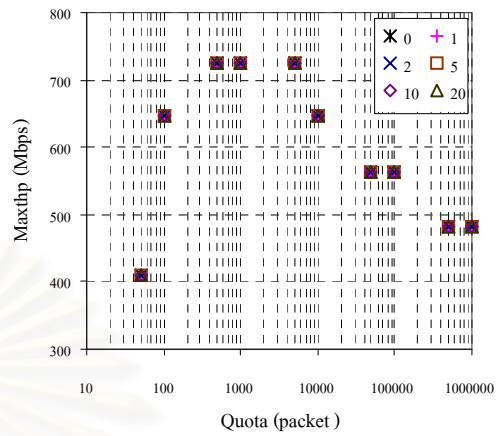
สัดส่วนที่ 4 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตถึง 500 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยเมื่อ quota เท่ากับ 50 และ 500 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp สูงกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 เพราะค่า quota ในช่วงดังกล่าวการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 จะสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้น้อยจึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำแต่การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 7.1 มีการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้มากขึ้นจากการเกิดสถานะ NONSAT ทำให้ได้ Maxthp สูงกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 แต่เมื่อ quota เท่ากับ 1000 แพ็กเก็ตการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 และ 7.1 จะสามารถให้ Maxthp เท่ากันทั้งนี้เพราะว่าเมื่อ quota มากขึ้นจำทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้มากขึ้นด้วย แต่การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 7.1 การส่งแพ็กเก็ตข้อมูลในสถานะ NONSAT จะทำให้แพ็กเก็ตเสี่ยงและวิดีโอสามารถส่งได้ช้าลงจึงทำให้มีค่า Pvocdrop และ Pvdodrop สูงกว่าจึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำกว่า แต่เมื่อค่า quota มากกว่า 5000 แพ็กเก็ตจะพบว่าได้ Maxthp ต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ก่อนทำให้การส่งแพ็กเก็ตข้อมูลไปรบกวนการส่งแพ็กเก็ตเสี่ยงและวิดีโอทำให้สามารถส่งได้ช้าและการเร่งส่งแพ็กเก็ตจะทำให้แพ็กเก็ตที่เลือกได้มีโอกาสที่จะเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ทำให้มีโอกาสเกิดการชนกันของแพ็กเก็ตที่เลือกได้ทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสี่ยงและวิดีโอได้ช้าลงด้วยจึงทำให้ค่า Pvocdrop และ Pvdodrop สูงขึ้นด้วยเหตุนี้จึงทำให้ Maxthp ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 500 ถึง 5000 แพ็กเก็ต

จากผลการทดสอบพบว่าค่า quota และ SRRthreshold ที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงสำหรับทุกสัดส่วน คือ เมื่อค่า quota มีค่าอยู่ในช่วง 500 ถึง 1000 แพ็กเก็ต ส่วนค่า SRRthreshold สามารถมีค่าได้ทุกค่าเพราะ SRRthreshold ไม่มีผลต่อ Maxthp

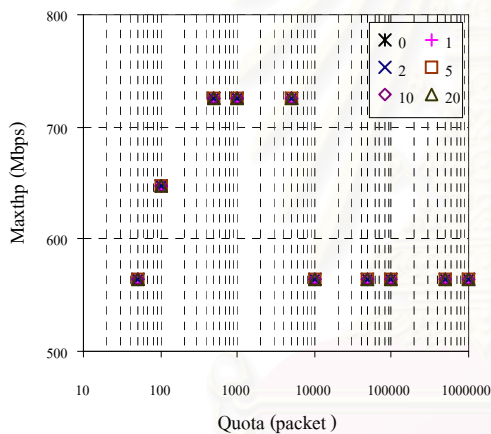




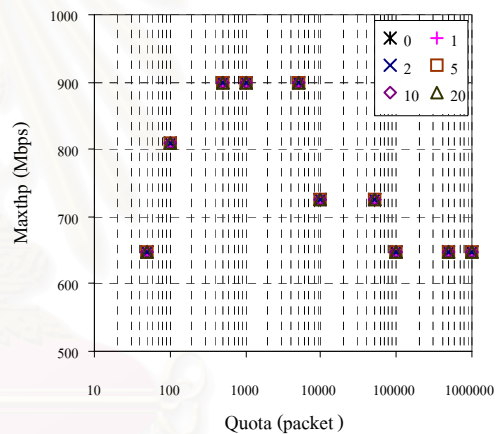
(ก) สัดส่วนที่ 1



(ข) สัดส่วนที่ 2



(ค) สัดส่วนที่ 3



(ง) สัดส่วนที่ 4

รูปที่ 4.17 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 7.1 ที่ค่า quota และ SRRthreshold ต่างๆ สำหรับสัดส่วนโหนดทั้ง 4 แบบ

#### 4.3.7.2 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 7.2

สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 7.2 จะเหมือนการเลือกแพ็กเกต 7.1 แต่จะแตกต่างกันในกรณีเมื่อมี SAT อยู่ในสถานะ NONSAT หลายตัวที่โนดเดียวกัน โหนดจะต้องเลือกแพ็กเกตที่มีคุณสมบัติตรงกับ SAT ของแพ็กเกตเสี่ยงก่อน แล้วจึงเลือกแพ็กเกตที่มีคุณสมบัติตรงกับ SAT ของวิดีโอ และแพ็กเกตข้อมูลตามลำดับ รูปที่ 4.18 แสดง Maxthp สำหรับสัดส่วนทั้ง 4 แบบที่ค่า quota ต่างๆ เมื่อ

SRRthreshold เท่ากับ 0 ทั้งนี้เพราะว่าการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 7.2 ที่ค่า SRRthreshold ต่างกันจะมีค่า Maxthp ไม่แตกต่างกันเช่นเดียวกับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 7.1 ดังนั้นจึงแสดงผล Maxthp ที่ค่า SRRthreshold เพียงค่าเดียว จากรูปสามารถอธิบายลักษณะของ Maxthp ของวิธีการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 7.2 ที่สัดส่วนทราฟฟิกต่างๆ ได้ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตถึง 500 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยได้ Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 7.1 แต่เมื่อ quota มากกว่า 1000 แพ็กเก็ตพบว่าการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority ช่วยทำให้แพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอที่มีจำนวนน้อยและเกิด NONSAT ต่ำสามารถส่งได้และไม่เกิด Pvcodrop และ Pvdodrop สูงขึ้นเมื่อ quota สูงขึ้น แต่พบว่าค่า Maxthp ยังคงมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority จะทำให้แพ็กเก็ตข้อมูลถูกเลือกหลังจากเลือกแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอแล้วและเนื่องจากการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT มีโอกาสที่จะเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ทำให้มีโอกาสเกิดการชนกันของแพ็กเก็ตที่เลือกได้ ดังนั้นเมื่อ quota มากขึ้นแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอจะเกิดสถานะ NONSAT มากขึ้นจึงสามารถถูกส่งได้มากขึ้น เป็นผลให้แพ็กเก็ตข้อมูลที่สามารถส่งเป็นอันดับสุดท้ายมีโอกาสที่จะส่งไม่ได้มากขึ้นเพราะเกิดการชนกับแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอที่ส่งแพ็กเก็ตเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 จึงทำให้ Maxthp มีค่าต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 500 ถึง 1000 แพ็กเก็ต

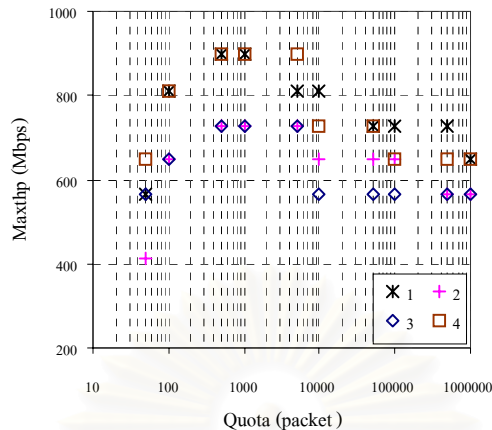
สัดส่วนที่ 2 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้เมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตถึง 500 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยได้ Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 7.1 แต่เมื่อ quota มากกว่า 5000 แพ็กเก็ตพบว่าการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority ช่วยทำให้แพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนน้อยและเกิด NONSAT ต่ำสามารถส่งได้และไม่เกิด Pvcodrop สูงขึ้นเมื่อ quota สูงขึ้น แต่พบว่าค่า Maxthp ยังคงมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority จะทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอถูกเลือกหลังจากเลือกแพ็กเก็ตเสียงแล้วและเนื่องจากการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT มีโอกาสที่จะเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ทำให้มีโอกาสเกิดการชนกันของแพ็กเก็ตที่เลือกได้ ดังนั้นเมื่อ quota มากขึ้นแพ็กเก็ตเสียงจะเกิดสถานะ NONSAT มากขึ้นจึงสามารถถูกส่งได้มากขึ้น เป็นผลให้แพ็กเก็ตวิดีโอมีโอกาสที่จะส่งไม่ได้มากขึ้นเพราะเกิดการชนกับแพ็กเก็ตเสียงที่ส่งแพ็กเก็ตเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 จึงทำให้

Maxthp มีค่าต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 500 ถึง 5000 แพ็กเกต

สัดส่วนที่ 3 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่าเพิ่มขึ้นจาก 50 แพ็กเกตเป็น 500 แพ็กเกตจะได้ Maxthp มากขึ้น แต่เมื่อ quota มากกว่า 5000 แพ็กเกตกลับได้ Maxthp ต่ำลงซึ่งมีลักษณะเหมือนการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 7.1 ทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority จะทำให้เมื่อ quota มีค่าสูงขึ้น แพ็กเกตเสียงจะเกิดสถานะ NONSAT มากขึ้นและถูกส่งออกได้มากขึ้น จึงทำให้แพ็กเกตวิดีโอที่มีสถานะ NONSAT ต่ำกว่าสามารถส่งได้ช้าลงเพราะถูกแพ็กเกตเสียงที่มีสถานะ NONSAT บ่อยกว่าแย่งส่งแพ็กเกตเป็นผลให้มีค่า Pvdodrop สูงขึ้น ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 500 ถึง 5000 แพ็กเกต

สัดส่วนที่ 4 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มากขึ้นจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยเมื่อ quota อยู่ในช่วง 50 แพ็กเกตถึง 5000 แพ็กเกตจะได้ค่า Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 7.1 และเมื่อ quota มากกว่า 5000 แพ็กเกตพบว่ากรเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority ช่วยทำให้แพ็กเกตเสียงสามารถส่งได้มากขึ้นและไม่เกิด Pvcodrop สูงขึ้นเมื่อ quota สูงขึ้น แต่พบว่าค่า Maxthp ยังคงมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority จะทำให้แพ็กเกตวิดีโอถูกเลือกหลังจากเลือกแพ็กเกตเสียงแล้วและเนื่องจากการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT มีโอกาสที่จะเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ทำให้มีโอกาสเกิดการชนกันของแพ็กเกตที่เลือกได้ ดังนั้นเมื่อ quota มากขึ้นแพ็กเกตเสียงจะเกิดสถานะ NONSAT มากขึ้นจึงสามารถถูกส่งได้มากขึ้น เป็นผลให้แพ็กเกตวิดีโอมีโอกาสที่จะส่งไม่ได้มากขึ้นเพราะเกิดการชนกับแพ็กเกตเสียงที่ส่งแพ็กเกตเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 จึงทำให้ Maxthp มีค่าต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 500 ถึง 5000 แพ็กเกต

จากผลการทดสอบพบว่าค่า quota และ SRRthreshold ที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงสำหรับทุกสัดส่วน คือ เมื่อค่า quota มีค่าอยู่ในช่วง 500 ถึง 1000 แพ็กเกต ส่วนค่า SRRthreshold สามารถมีค่าได้ทุกค่าเพราะ SRRthreshold ไม่มีผลต่อ Maxthp



**รูปที่ 4.18** ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 7.2 ที่ค่า quota ต่างๆ เมื่อ SRRthreshold เท่ากับ 0 สำหรับสัดส่วนไหลทั้ง 4 แบบ

#### 4.3.7.3 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 7.3

สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 7.3 จะเหมือนการเลือกแพ็กเกต 7.1 แต่จะแตกต่างในกรณีที่มี SAT อยู่ในสถานะ NONSAT หลายตัวที่โนดเดียวกัน โหนดจะต้องเลือกแพ็กเกตที่มคุณสมบัติตรงกับ SAT ของแพ็กเกตแต่ละตัวสลับกันไปโดยเรียงจากแพ็กเกตที่มาถึงโนดก่อน รูปที่ 4.19 แสดง Maxthp สำหรับสัดส่วนทั้ง 4 แบบที่ค่า quota ต่างๆ เมื่อ SRRthreshold เท่ากับ 0 ทั้งนี้เพราะว่าการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 7.3 ที่ค่า SRRthreshold ต่างกันจะมีค่า Maxthp ไม่แตกต่างกันเช่นเดียวกับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 7.1 จึงแสดงผล Maxthp ที่ค่า SRRthreshold เพียงค่าเดียว จากรูปสามารถอธิบายลักษณะของ Maxthp ของวิธีการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 7.3 ที่สัดส่วนทราฟฟิกต่างๆ ได้ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้เมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 แพ็กเกตถึง 500 แพ็กเกตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยได้ Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 7.2 แต่เมื่อ quota มากกว่า 1000 แพ็กเกตพบว่าการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT แบบสลับจะช่วยทำให้แพ็กเกตเสียงและวิดีโอที่มีจำนวนน้อยและเกิด NONSAT ต่ำสามารถส่งได้และไม่เกิด Pvcodrop และ Pvdodrop สูงขึ้นเมื่อ quota สูงขึ้น แต่พบว่าค่า Maxthp ยังคงมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT แบบสลับจะมีการเลือกแพ็กเกตเสียงและวิดีโอไปพร้อมๆ กับการเลือกแพ็กเกตข้อมูลและเนื่องจากการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT มี

โอกาสที่จะมีปลายทางเกิน srrdest1 หรือ srrdest2 ดังนั้นเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจะทำให้แพ็กเก็ตเสียง และแพ็กเก็ตวิดีโอเกิดสถานะ NONSAT มากขึ้นเป็นผลทำให้มีการส่งแพ็กเก็ตในสถานะ NONSAT มากขึ้นจึงทำให้แพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอที่เกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ไปรอบวนการส่งแพ็กเก็ต ข้อมูลที่มีจำนวนมากทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตได้น้อยลง จึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 500 ถึง 1000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 2 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้เมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตถึง 500 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยได้ Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 7.2 แต่เมื่อ quota มากกว่า 5000 แพ็กเก็ตพบว่า การเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT แบบสลับจะช่วย ทำให้แพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนน้อยและเกิด NONSAT ต่ำสามารถส่งได้และไม่เกิด Pvocdrop สูงขึ้นเมื่อ quota สูงขึ้น แต่พบว่าค่า Maxthp ยังคงมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าผลของการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT แบบสลับจะมีการเลือกแพ็กเก็ตเสียงและข้อมูลไปพร้อมๆ กับการเลือก แพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนมากที่สุด และเนื่องจากการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT มีโอกาสที่จะมีปลายทางเกิน srrdest1 หรือ srrdest2 ดังนั้นเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจะทำให้แพ็กเก็ตเสียง และแพ็กเก็ตข้อมูลเกิดสถานะ NONSAT มากขึ้นเป็นผลทำให้มีการส่งแพ็กเก็ตในสถานะ NONSAT มากขึ้นจึงทำให้แพ็กเก็ตเสียงและข้อมูลที่เกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ไปรอบวนการส่งแพ็กเก็ต วิโอที่มีจำนวนมากทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอได้น้อยลง จึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 500 ถึง 5000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 3 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้เมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตถึง 500 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยได้ Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 7.2 แต่เมื่อ quota มากกว่า 5000 แพ็กเก็ตพบว่า การเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT แบบสลับจะช่วย ทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนน้อยและเกิด NONSAT ต่ำสามารถส่งได้และไม่เกิด Pvdodrop สูงขึ้นเมื่อ quota สูงขึ้น แต่พบว่าค่า Maxthp ยังคงมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าผลของการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT แบบสลับจะมีการเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลไปพร้อมๆ กับการเลือก แพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนมากที่สุด และเนื่องจากการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT มีโอกาสที่จะมีปลายทางเกิน srrdest1 หรือ srrdest2 ดังนั้นเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจะทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอ และแพ็กเก็ตข้อมูลเกิดสถานะ NONSAT มากขึ้นเป็นผลทำให้มีการส่งแพ็กเก็ตในสถานะ NONSAT มากขึ้นจึงทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลที่เกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ไปรอบวนการส่งแพ็กเก็ต

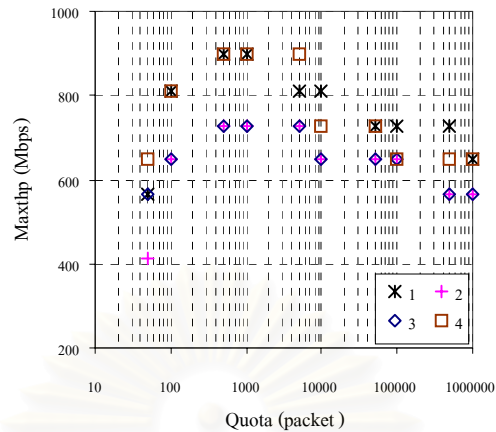
ความเสี่ยงที่มีจำนวนมากทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้น้อยลง จึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 500 ถึง 5000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 4 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่าเพิ่มขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตเป็น 500 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp สูงขึ้น แต่เมื่อ quota มีค่ามากกว่า 5000 แพ็กเก็ตพบว่าค่า Maxthp จะมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าที่สัดส่วนนี้มีจำนวนแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลเท่าๆ กันจึงมีโอกาสเกิดสถานะ NONSAT เท่าๆ กันดังนั้นจะมีการเลือกแพ็กเก็ตแต่ละชนิดเท่าๆ กันซึ่งจะทำให้การเลือกแพ็กเก็ตเสียงและแพ็กเก็ตวิดีโอถูกเลือกได้ช้ากว่าการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ในสถานะ NONSAT ตาม priority เมื่อ quota มีค่ามากขึ้นก็จะทำให้แพ็กเก็ตแต่ละชนิดมีสถานะ NONSAT สูงขึ้นรวมทั้งแพ็กเก็ตข้อมูลด้วย ซึ่งการส่งแพ็กเก็ตข้อมูลที่มากขึ้นนี้จะทำให้แพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอสามารถส่งได้ช้าลงเป็นผลให้เกิด Pvcodrop และ Pvdodrop สูงขึ้น ทำให้ได้ Maxthp ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 500 ถึง 5000 แพ็กเก็ต

จากผลการทดสอบพบว่าค่า quota และ SRRthreshold ที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงสำหรับทุกสัดส่วน คือ เมื่อค่า quota มีค่าอยู่ในช่วง 500 ถึง 1000 แพ็กเก็ต ส่วนค่า SRRthreshold สามารถมีค่าได้ทุกค่าเพราะ SRRthreshold ไม่มีผลต่อ Maxthp

จากผลการทดสอบและวิเคราะห์การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 7.1, 7.2 และ 7.3 พบว่าการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 7.2 และ 7.3 ให้ประสิทธิภาพใกล้เคียงกัน ดังนั้นจะใช้ผลของว่าการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 7.2 เป็นตัวแทนในการเปรียบเทียบประสิทธิภาพกับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบต่างๆ โดยค่า quota และ SRRthreshold ที่จะเลือกคือ quota เท่ากับ 1000 และ SRRthreshold เท่ากับ 0

สถาบันวิทยบริการ  
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย



**รูปที่ 4.19** ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 7.3 ที่ค่า quota ต่างๆ และ SRRthreshold เท่ากับ 0 สำหรับสัดส่วนไหลดทั้ง 4 แบบ

#### 4.3.8 การทดสอบประสิทธิภาพและการวิเคราะห์ผลของค่า quota ที่มีต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8

สำหรับในหัวข้อนี้จะทดสอบพารามิเตอร์ quota ที่มีผลต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8 ซึ่งมีวิธีการเลือกแพ็กเก็ตเช่นเดียวกับแบบที่ 3 แต่มีข้อแตกต่างกันในส่วนของการควบคุมความเท่าเทียมกันนั่นคือเมื่อมี SAT อยู่ในสถานะ NONSAT โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ก่อนโดยมีวิธีการเลือกได้ 3 แบบด้วยกัน ดังนั้นในการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8 จะแบ่งเป็น 3 แบบ คือ แบบที่ 8.1 เลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ตามเวลาก่อนหลังที่ SAT นั้นอยู่ในสถานะ NONSAT แบบที่ 8.2 เลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ตาม priority ของ SAT และแบบที่ 8.3 เลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT แบบสลับ ซึ่งจะทดสอบผลของ quota และ SRRthreshold สำหรับแบบต่างๆ ดังนี้

##### 4.3.8.1 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8.1

เนื่องจากประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8.1 จะขึ้นอยู่กับค่า quota เท่านั้น ดังนั้นในการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8.1 จะทำการทดสอบผลของพารามิเตอร์ quota เท่านั้น โดยจะทำการทดสอบที่ค่า quota เท่ากับ 50 ถึง 1000000 แพ็กเก็ต สำหรับสัดส่วนไหลดทั้ง 4 แบบ รูปที่ 4.20 แสดงค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8.1 ที่ค่า quota ต่างๆ สำหรับแต่ละสัดส่วนไหลด

สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8.1 นี้จะมีวิธีการเลือกแพ็กเก็ตคล้ายกับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3 แต่เมื่อเกิดสภาวะ NONSAT โหนดจะเร่งในเข้าสู่สภาวะ satisfies โดยจะมีการส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT ตามเวลาก่อนหลังที่ SAT นั้นอยู่ในสภาวะ NONSAT ซึ่งพบว่าลักษณะ Maxthp ของวิธีการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8.1 ที่สัดส่วนทราฟฟิกต่างๆ สามารถอธิบายได้ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota เพิ่มขึ้นจาก 50 เป็น 1000 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp สูงขึ้น และมีค่ามากกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 ทั้งนี้เนื่องมาจากการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 8.1 จะมีการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT ทำให้โหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีจำนวนมากและเกิดสภาวะ NONSAT บ่อยกว่าแพ็กเก็ตเสียงและแพ็กเก็ตวิดีโอได้มากขึ้น ส่วนการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 ซึ่งไม่มีการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่มีปลายทางที่ตรงกับ SAT ซึ่งอยู่ในสภาวะ NONSAT เมื่อ quota มีค่าต่ำการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 จะได้ Maxthp ต่ำ ทั้งนี้เพราะว่า ถ้าโหนดไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลจากปลายทางที่ตรงกับ srrdest1 หรือ srrdest2 ได้โหนดก็จะพิจารณาแพ็กเก็ตจากปลายทางที่อยู่ถัดจาก srrdest1 หรือ srrdest2 ซึ่งการเลือกที่ปลายทางเช่นนี้จะทำให้มีการส่งแพ็กเก็ตปลายทางใดปลายทางหนึ่งมากและทำให้โหนดส่งแพ็กเก็ตปลายทางนั้นครบจำนวน quota ก่อน และถ้าค่า quota ต่ำจะทำให้ยังคงมีแพ็กเก็ตข้อมูลในปลายทางที่ส่งได้ครบ quota แล้วเหลืออยู่ ดังนั้นโหนดก็จะยังคงเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลจากปลายทางนั้นแต่เนื่องจากโหนดได้ส่งแพ็กเก็ตครบ quota แล้วโหนดจึงไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลปลายทางดังกล่าวได้อีก ทำให้แพ็กเก็ตที่มีปลายทางอื่นๆ ที่ยังส่งไม่ครบ quota แต่ไม่มีโอกาสถูกเลือกไม่สามารถส่งได้และยังเป็นการเสี่ยงแบนด์วิดท์ในช่วงดังกล่าวไปด้วยทำให้การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 เมื่อ quota มีค่าต่ำสามารถได้ Maxthp ต่ำ แต่เมื่อพิจารณา Maxthp ของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 8.1 เมื่อ quota มากกว่า 5000 ก็พบว่า Maxthp มีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่า เมื่อ quota มีค่าสูงขึ้นจะทำให้แพ็กเก็ตข้อมูลที่มีจำนวนมากเกิดสภาวะ NONSAT ได้มากขึ้น เพราะสามารถส่งแพ็กเก็ตได้ครบ quota ได้ช้าลงทำให้มีการส่งแพ็กเก็ตข้อมูลในสภาวะ NONSAT มากขึ้น ซึ่งก็ทำให้ แพ็กเก็ตเสียงและแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนน้อยกว่าและเกิดสภาวะ NONSAT ต่ำกว่าสามารถส่งได้ช้าลงเพราะถูกแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีสภาวะ NONSAT สูงแย่งส่งทำให้ Pvcodrop และ Pvdodrop สูงขึ้นจึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 1000 ถึง 5000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 2 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota เพิ่มขึ้นจาก 50 เป็น 5000 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp สูงขึ้น และมีค่ามากกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 ทั้งนี้เนื่องมาจากการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 8.1 จะมีการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT ทำให้โหนดสามารถส่ง



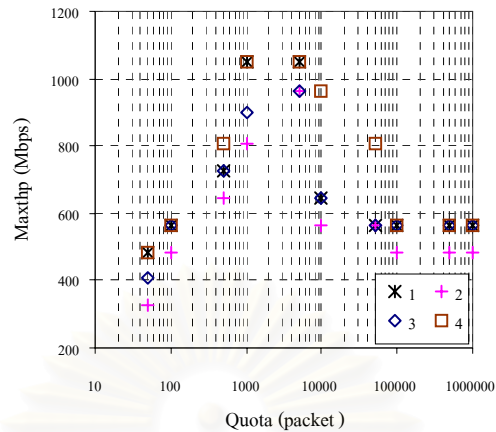
แพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนมากและเกิดสภาวะ NONSAT บ่อยกว่าแพ็กเก็ตเสียงและแพ็กเก็ตข้อมูลได้มากขึ้นจึงเกิด Pvdodrop ต่ำกว่าการเลือกแบบที่ 3 และเนื่องจากการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 เมื่อ quota มีค่าต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 จะได้ Maxthp ต่ำด้วยทั้งนี้สาเหตุมาจากในกรณีที่โหนดไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอหรือข้อมูลได้จากปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 โหนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตจากปลายทางที่ถัดจากปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 เข้ามาซึ่งการเลือกแพ็กเก็ตโดยพิจารณาจากที่ปลายทางเช่นนี้จะทำให้โหนดส่งแพ็กเก็ตวิดีโอจากปลายทางหนึ่งได้ครบ quota ก่อน และถ้า quota มีค่าต่ำก็ทำให้ยังคงมีแพ็กเก็ตวิดีโอเหลืออยู่ที่ปลายทางดังกล่าวทำให้โหนดยังคงเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอจากปลายทางดังกล่าวแต่เนื่องจากโหนดได้ส่งแพ็กเก็ตวิดีโอปลายทางดังกล่าวครบแล้วจึงทำให้ไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอที่เลือกได้ทำให้เกิดการสูญเสียแบนด์วิดท์ในช่วงดังกล่าวไปและทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอที่อยู่ในปลายทางอื่นๆ สามารถส่งได้ซ้ำออกไปด้วยจึงทำให้ Pvdodrop สูงและเป็นผลให้ได้ Maxthp ต่ำด้วย เมื่อ quota มากกว่า 5000 ก็พบว่า Maxthp มีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่า เมื่อ quota มีค่าสูงขึ้นจะทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนมากเกิดสภาวะ NONSAT ได้มากขึ้นเพราะสามารถส่งแพ็กเก็ตได้ครบ quota ได้ซ้ำลงทำให้มีการส่งแพ็กเก็ตวิดีโอในสภาวะ NONSAT มากขึ้นซึ่งก็ทำให้แพ็กเก็ตเสียงและแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีจำนวนน้อยกว่าและเกิดสภาวะ NONSAT ต่ำกว่าสามารถส่งได้ซ้ำลงเพราะถูกแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีสภาวะ NONSAT สูงแย่งส่งทำให้ Pvdodrop สูงขึ้นจึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้คือ quota มีค่า 5000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 3 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota เพิ่มขึ้นจาก 50 เป็น 5000 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp สูงขึ้น และมีค่ามากกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 ทั้งนี้เนื่องมาจากการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 8.1 จะมีการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT ทำให้โหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนมากและเกิดสภาวะ NONSAT บ่อยกว่าแพ็กเก็ตเสียงและแพ็กเก็ตข้อมูลได้มากขึ้น และการส่งแพ็กเก็ตเสียงได้มากขึ้นช่วยทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอที่มี priority ต่ำกว่าได้เร็วขึ้นด้วยจึงทำให้ Pvdodrop และ Pvdodrop ต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 และเนื่องจากการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 เมื่อ quota มีค่าต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 จะได้ Maxthp ต่ำด้วยทั้งนี้สาเหตุมาจากการเลือกแบบที่ 3 กรณีที่ quota มีค่าต่ำเมื่อโหนดไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอหรือข้อมูลได้จากปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 โหนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตจากปลายทางที่ถัดจากปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 เข้ามาซึ่งการเลือกที่ปลายทางจะทำให้โหนดเลือกแพ็กเก็ตเสียงจากปลายทางนั้นได้ครบ quota ก่อนที่จะสามารถเลือกแพ็กเก็ตได้หมดควิทำให้โหนดยังคงเลือกแพ็กเก็ตเสียงจากปลายทางนั้นอยู่แต่ไม่สามารถส่งได้ ดังนั้นจึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำ เมื่อ quota มากกว่า 5000 ก็พบว่า Maxthp มีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่า เมื่อ quota มีค่าสูงขึ้นจะทำให้แพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนมากเกิดสภาวะ NONSAT ได้มากขึ้น

เพราะสามารถส่งแพ็กเก็ตได้ครบ quota ได้ข้างล่างทำให้มีการส่งแพ็กเก็ตเสียงในสภาวะ NONSAT มากขึ้น ซึ่งก็ทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีจำนวนน้อยกว่าและเกิดสภาวะ NONSAT ต่ำกว่าสามารถส่งได้ข้างล่างเพราะถูกแพ็กเก็ตเสียงที่มีสภาวะ NONSAT สูงแย่งส่งทำให้ Pvdodrop สูงขึ้นจึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่า 5000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 4 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota เพิ่มขึ้นจาก 50 เป็น 1000 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp สูงขึ้น และมีค่ามากกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 ทั้งนี้เนื่องมาจากการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 8.1 จะมีการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT ทำให้โหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลที่มี priority ต่ำกว่าแพ็กเก็ตเสียงได้มากกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 ที่มีการเลือกแพ็กเก็ตตาม priority ทำให้สามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลได้น้อย และเนื่องจากในการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 กรณีที่ quota มีค่าต่ำเมื่อโหนดไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอหรือข้อมูลได้จากปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 โหนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตจากปลายทางที่ถัดจากปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 เข้ามาซึ่งการเลือกที่ปลายทางจะทำให้โหนดเลือกแพ็กเก็ตเสียงจากปลายทางนั้นได้ครบ quota ก่อนที่จะสามารถเลือกแพ็กเก็ตได้หมดควิทำให้โหนดยังคงเลือกแพ็กเก็ตเสียงจากปลายทางนั้นอยู่แต่ไม่สามารถส่งได้จึงทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลถูกเลือกได้ช้าและน้อยเพราะมีการสูญเสียแบนด์วิดท์ในช่วงดังกล่าวไป ดังนั้นจึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำ เมื่อ quota มากกว่า 5000 ก็พบว่า Maxthp มีค่าต่ำลง ทั้งนี้เป็นเพราะว่า เมื่อ quota มีค่าสูงขึ้นจะทำให้แพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลเกิดสภาวะ NONSAT มากขึ้นทำให้มีการส่งแพ็กเก็ตเหล่านี้ในสภาวะ NONSAT มากขึ้น ซึ่งการส่งแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีจำนวนเท่ากับแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอไปรบกวนการส่งแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอทำให้สามารถส่งได้ช้าลงจึงทำให้เกิด Pvcodrop และ Pvdodrop สูงขึ้นเป็นผลให้ได้ Maxthp ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าในช่วง 1000 ถึง 5000 แพ็กเก็ต

จากผลการทดสอบพบว่าค่า quota และ SRRthreshold ที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงสำหรับทุกสัดส่วน คือ เมื่อค่า quota มีค่า 5000 แพ็กเก็ต ส่วนค่า SRRthreshold สามารถมีค่าได้ทุกค่าเพราะ SRRthreshold ไม่มีผลต่อ Maxthp



รูปที่ 4.20 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8.1 ที่ค่า quota ต่างๆ สำหรับสัดส่วนไหลด์ทั้ง 4 แบบ

#### 4.3.8.2 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8.2

สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8.2 จะเหมือนการเลือกแพ็กเกต 8.1 แต่จะแตกต่างกันในกรณีเมื่อมี SAT อยู่ในสถานะ NONSAT หลายตัวที่ในเดียวกัน โหนดจะต้องเลือกแพ็กเกตที่มีคุณสมบัติตรงกับ SAT ของแพ็กเกตเสี่ยงก่อน แล้วจึงเลือกแพ็กเกตที่มีคุณสมบัติตรงกับ SAT ของวิดีโอ และแพ็กเกตข้อมูลตามลำดับ รูปที่ 4.21 แสดง Maxthp สำหรับสัดส่วนทั้ง 4 แบบที่ค่า quota ต่างๆ จากรูปสามารถอธิบายลักษณะของ Maxthp ของวิธีการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8.2 ที่สัดส่วนกราฟฟิกต่างๆ ได้ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 ถึง 1000 แพ็กเกตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยได้ Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 8.1 แต่เมื่อ quota มากกว่า 5000 แพ็กเกตพบว่าการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority ช่วยทำให้แพ็กเกตเสี่ยงและวิดีโอที่มีจำนวนน้อยและเกิด NONSAT ต่ำสามารถส่งได้และไม่เกิด Pvcddrop และ Pvdodrop สูงขึ้น แต่พบว่าค่า Maxthp ยังคงมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority จะทำให้แพ็กเกตข้อมูลถูกเลือกหลังจากเลือกแพ็กเกตเสี่ยงและวิดีโอแล้วและเนื่องจากการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT มีโอกาสที่จะเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ทำให้มีโอกาสเกิดการชนกันของแพ็กเกตที่เลือกได้ ดังนั้นเมื่อ quota มากขึ้นแพ็กเกตเสี่ยงและวิดีโอจะเกิดสถานะ NONSAT มากขึ้นจึงสามารถถูกส่งได้มากขึ้น เป็นผลให้

แพ็กเก็ตข้อมูลที่สามารถส่งเป็นอันดับสุดท้ายมีโอกาสที่จะส่งไม่ได้มากขึ้นเพราะเกิดการชนกับแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอที่ส่งแพ็กเก็ตเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 จึงทำให้ Maxthp มีค่าต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 1000 ถึง 5000 แพ็กเก็ต

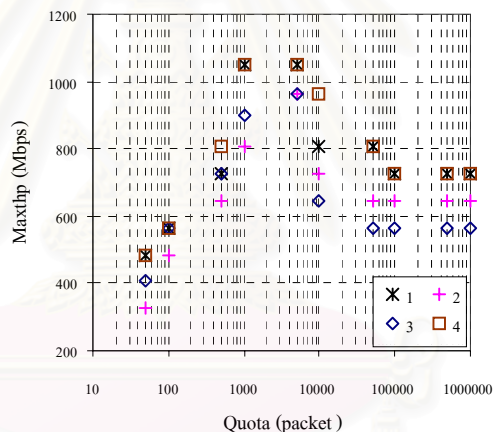
สัดส่วนที่ 2 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้เมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 ถึง 5000 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยได้ Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 7.1 แต่เมื่อ quota มากกว่า 5000 แพ็กเก็ตพบว่าการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority ช่วยทำให้แพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนน้อยและเกิด NONSAT ต่ำสามารถส่งได้และไม่เกิด Pvcodrop สูงขึ้นเมื่อ quota สูงขึ้น แต่พบว่าค่า Maxthp ยังคงมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่า การเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority จะทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอถูกเลือกหลังจากเลือกแพ็กเก็ตเสียงแล้วและเนื่องจากการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT มีโอกาสที่จะเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ทำให้มีโอกาสเกิดการชนกันของแพ็กเก็ตที่เลือกได้ ดังนั้นเมื่อ quota มากขึ้นแพ็กเก็ตเสียงจะเกิดสถานะ NONSAT มากขึ้นจึงสามารถถูกส่งได้มากขึ้น เป็นผลให้แพ็กเก็ตวิดีโอมีโอกาสที่จะส่งไม่ได้มากขึ้นเพราะเกิดการชนกับแพ็กเก็ตเสียงที่ส่งแพ็กเก็ตเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 นอกจากนี้การส่งแพ็กเก็ตข้อมูลในสถานะ NONSAT ก็รบกวนการส่งแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนมากด้วยจึงทำให้ Maxthp มีค่าต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่า 5000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 3 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่าเพิ่มขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตเป็น 1500 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp มากขึ้น แต่เมื่อ quota มากกว่า 5000 แพ็กเก็ตกลับได้ Maxthp ต่ำลงซึ่งมีลักษณะเหมือนการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 8.1 ทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority จะทำให้เมื่อ quota มีค่าสูงขึ้นแพ็กเก็ตเสียงจะเกิดสถานะ NONSAT มากขึ้นและถูกส่งออกได้มากขึ้น จึงทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอที่มีสถานะ NONSAT ต่ำกว่าสามารถส่งได้ช้าลงเพราะถูกแพ็กเก็ตเสียงที่มีสถานะ NONSAT บ่อยกว่าแย่งส่งแพ็กเก็ตเป็นผลให้มีค่า Pvcodrop สูงขึ้น ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่า 5000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 4 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มากขึ้นจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยเมื่อ quota อยู่ในช่วง 50 แพ็กเก็ตถึง 1000 แพ็กเก็ตจะได้ค่า Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 8.1 และเมื่อ quota มากกว่า 5000 แพ็กเก็ตพบว่าการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority ช่วยทำให้แพ็กเก็ตเสียงสามารถส่งได้มากขึ้นและไม่เกิด Pvcodrop สูงขึ้นเมื่อ

quota สูงขึ้น แต่พบว่าค่า Maxthp ยังคงมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority จะทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอถูกเลือกหลังจากเลือกแพ็กเก็ตเสียงแล้วและเนื่องจากการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT มีโอกาสที่จะเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ทำให้มีโอกาสเกิดการชนกันของแพ็กเก็ตที่เลือกได้ ดังนั้นเมื่อ quota มากขึ้นแพ็กเก็ตเสียงจะเกิดสถานะ NONSAT มากขึ้นจึงสามารถถูกส่งได้มากขึ้น เป็นผลให้แพ็กเก็ตวิดีโอมีโอกาสที่จะส่งไม่ได้มากขึ้นเพราะเกิดการชนกับแพ็กเก็ตเสียงที่ส่งแพ็กเก็ตเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 จึงทำให้ Maxthp มีค่าต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 1000 ถึง 5000 แพ็กเก็ต

จากผลการทดสอบพบว่าค่า quota และ SRRthreshold ที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงสำหรับทุกสัดส่วน คือ เมื่อค่า quota มีค่า 5000 แพ็กเก็ต ส่วนค่า SRRthreshold สามารถมีค่าได้ทุกค่าเพราะ SRRthreshold ไม่มีผลต่อ Maxthp



**รูปที่ 4.21** ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8.2 ที่ค่า quota ต่างๆ สำหรับสัดส่วนโหลดทั้ง 4 แบบ

#### 4.3.8.3 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8.3

สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8.3 จะเหมือนการเลือกแพ็กเก็ต 8.1 แต่จะแตกต่างในกรณีที่มี SAT อยู่ในสถานะ NONSAT หลายตัวที่โนดเดียวกัน โหนดจะต้องเลือกแพ็กเก็ตที่มีคุณสมบัติตรงกับ SAT ของแพ็กเก็ตแต่ละตัวสลับกันไปโดยเรียงจากแพ็กเก็ตที่มาถึงโนดก่อน รูปที่ 4.22

แสดง Maxthp สำหรับสัดส่วนทั้ง 4 แบบที่ค่า quota ต่างๆ จากรูปสามารถอธิบายลักษณะของ Maxthp ของวิธีการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8.3 ที่สัดส่วนทราฟฟิกต่างๆ ได้ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้เมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตถึง 1000 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยได้ Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 8.2 แต่เมื่อ quota มากกว่า 5000 แพ็กเก็ตพบว่าการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT แบบสลับจะช่วยทำให้แพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอที่มีจำนวนน้อยและเกิด NONSAT ต่ำสามารถส่งได้และไม่เกิด Pvcodrop และ Pvdodrop สูงขึ้นเมื่อ quota สูงขึ้น แต่พบว่าค่า Maxthp ยังคงมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT แบบสลับจะมีการเลือกแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอไปพร้อมๆ กับการเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลและเนื่องจากการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT มีโอกาสที่จะมีปลายทางเกิน srrdest1 หรือ srrdest2 ดังนั้นเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจะทำให้แพ็กเก็ตเสียงและแพ็กเก็ตวิดีโอเกิดสถานะ NONSAT มากขึ้นเป็นผลทำให้มีการส่งแพ็กเก็ตในสถานะ NONSAT มากขึ้นจึงทำให้แพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอที่เกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ไปรบกวนการส่งแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีจำนวนมากทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตได้น้อยลง จึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 1000 ถึง 5000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 2 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้เมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตถึง 5000 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยได้ Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 8.2 แต่เมื่อ quota มากกว่า 5000 แพ็กเก็ตพบว่าการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT แบบสลับจะช่วยทำให้แพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนน้อยและเกิด NONSAT ต่ำสามารถส่งได้และไม่เกิด Pvcodrop สูงขึ้นเมื่อ quota สูงขึ้น แต่พบว่าค่า Maxthp ยังคงมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าผลของการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT แบบสลับจะมีการเลือกแพ็กเก็ตเสียงและข้อมูลไปพร้อมๆ กับการเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนมากที่สุด และเนื่องจากการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT มีโอกาสที่จะมีปลายทางเกิน srrdest1 หรือ srrdest2 ดังนั้นเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจะทำให้แพ็กเก็ตเสียงและแพ็กเก็ตข้อมูลเกิดสถานะ NONSAT มากขึ้นเป็นผลทำให้มีการส่งแพ็กเก็ตในสถานะ NONSAT มากขึ้นจึงทำให้แพ็กเก็ตเสียงและข้อมูลที่เกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ไปรบกวนการส่งแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนมากทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอได้น้อยลง จึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่า 5000 แพ็กเก็ต

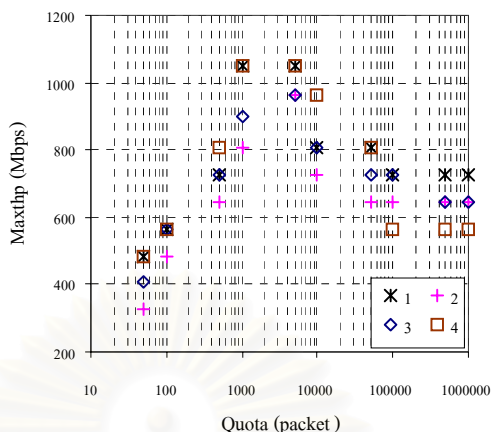
สัดส่วนที่ 3 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้เมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตถึง 5000 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยได้ Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 8.2 แต่เมื่อ quota

มากกว่า 5000 แพ็กเกตพบว่าการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT แบบสลับจะช่วยทำให้แพ็กเกตวิดีโอที่มีจำนวนน้อยและเกิด NONSAT ต่ำสามารถส่งได้และไม่เกิด Pvdodrop สูงขึ้นเมื่อ quota สูงขึ้น แต่พบว่าค่า Maxthp ยังคงมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าผลของการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT แบบสลับจะมีการเลือกแพ็กเกตวิดีโอและข้อมูลไปพร้อมๆ กับการเลือกแพ็กเกตเสียงที่มีจำนวนมากที่สุด และเนื่องจากการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT มีโอกาสที่จะมีปลายทางเกิน srrdest1 หรือ srrdest2 ดังนั้นเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจะทำให้แพ็กเกตวิดีโอและแพ็กเกตข้อมูลเกิดสถานะ NONSAT มากขึ้นเป็นผลทำให้มีการส่งแพ็กเกตในสถานะ NONSAT มากขึ้นจึงทำให้แพ็กเกตวิดีโอและข้อมูลที่เกิดปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ไปรบกวนการส่งแพ็กเกตเสียงที่มีจำนวนมากทำให้สามารถส่งแพ็กเกตเสียงได้น้อยลง จึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่า 5000 แพ็กเกต

สัดส่วนที่ 4 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่าเพิ่มขึ้นจาก 50 แพ็กเกตเป็น 1000 แพ็กเกตจะได้ Maxthp สูงขึ้น แต่เมื่อ quota มีค่ามากกว่า 5000 แพ็กเกตพบว่าค่า Maxthp จะมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าที่สัดส่วนนี้มีจำนวนแพ็กเกตเสียง วิดีโอและข้อมูลเท่าๆ กันจึงมีโอกาสเกิดสถานะ NONSAT เท่าๆ กันดังนั้นจะมีการเลือกแพ็กเกตแต่ละชนิดเท่าๆ กันซึ่งจะทำให้การเลือกแพ็กเกตเสียงและแพ็กเกตวิดีโอถูกเลือกได้ช้ากว่าการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ในสถานะ NONSAT ตาม priority เมื่อ quota มีค่ามากขึ้นก็จะทำให้แพ็กเกตแต่ละชนิดมีสถานะ NONSAT สูงขึ้นรวมทั้งแพ็กเกตข้อมูลด้วย ซึ่งการส่งแพ็กเกตข้อมูลที่สูงขึ้นนี้จะทำให้แพ็กเกตเสียงและวิดีโอสามารถส่งได้ช้าลงเป็นผลให้เกิด Pvcodrop และ Pvdodrop สูงขึ้น ทำให้ได้ Maxthp ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 1000 ถึง 5000 แพ็กเกต

จากผลการทดสอบพบว่าค่า quota และ SRRthreshold ที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงสำหรับทุกสัดส่วน คือ เมื่อค่า quota มีค่า 5000 แพ็กเกต ส่วนค่า SRRthreshold สามารถมีค่าได้ทุกค่าเพราะ SRRthreshold ไม่มีผลต่อ Maxthp

จากผลการทดสอบและวิเคราะห์การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8.1, 8.2 และ 8.3 พบว่าการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8.2 และ 8.3 ให้ประสิทธิภาพใกล้เคียงกัน ดังนั้นจะใช้ผลของว่าการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8.2 เป็นตัวแทนในการเปรียบเทียบประสิทธิภาพกับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบต่างๆ โดยค่า quota ที่จะเลือกคือ quota เท่ากับ 5000 แพ็กเกต



รูปที่ 4.22 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8.3 ที่ค่า quota ต่างๆ สำหรับสัดส่วนโหนดทั้ง 4 แบบ

#### 4.3.9 การทดสอบประสิทธิภาพและการวิเคราะห์ผลของค่า quota และ SRRthreshold ที่มีต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 9

สำหรับในหัวข้อนี้จะทดสอบพารามิเตอร์ quota และ SRRthreshold ที่มีผลต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 9 ซึ่งมีวิธีการเลือกแพ็กเก็ตเช่นเดียวกับแบบที่ 4 แต่มีข้อแตกต่างกันในส่วนของการควบคุมความเท่าเทียมกันนั่นคือเมื่อมี SAT อยู่ในสถานะ NONSAT โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ก่อนโดยมีวิธีการเลือกได้ 3 แบบด้วยกัน ดังนั้นในการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 9 จะแบ่งเป็น 3 แบบ คือ แบบที่ 9.1 เลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ตามเวลาก่อนหลังที่ SAT นั้นอยู่ในสถานะ NONSAT แบบที่ 9.2 เลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ตาม priority ของ SAT และแบบที่ 9.3 เลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT แบบสลับ ซึ่งจะทดสอบผลของ quota และ SRRthreshold สำหรับแบบต่างๆ ดังนี้

##### 4.3.9.1 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 9.1

ในการทดสอบผลของพารามิเตอร์ quota และ SRRthreshold ที่มีต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 7.1 จะทำการทดสอบที่ค่า quota เท่ากับ 50 ถึง 1000000 แพ็กเก็ต และค่า SRRthreshold เท่ากับ 0 ถึง 20 แพ็กเก็ต รูปที่ 4.23 แสดงค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 1 ที่ค่า quota และ SRRthreshold ต่างๆ สำหรับสัดส่วนโหนดทั้ง 4 แบบ



สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 9.1 นี้จะมีวิธีการเลือกแพ็กเก็ตคล้ายกับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 4 แต่เมื่อเกิดสถานะ NONSAT โหนดจะเร่งในเข้าสู่สถานะ satisfies โดยจะมีการส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตามเวลาก่อนหลังที่ SAT นั้นอยู่ในสถานะ NONSAT ซึ่งพบว่าลักษณะ Maxthp ของวิธีการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 9.1 ที่สัดส่วนทราฟฟิกต่างๆ สามารถอธิบายได้ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตถึง 500 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยได้ค่า Maxthp มากกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 9.1 กำหนดให้มีการส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ทำให้แพ็กเก็ตข้อมูลที่มีจำนวนมากและเกิดสถานะ NONSAT บ่อยสามารถถูกส่งออกได้เร็วกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 แม้ว่าการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT จะมีโอกาสที่แพ็กเก็ตจะเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ซึ่งจะทำให้มีโอกาสเกิดการชนกันของแพ็กเก็ตที่เลือกได้ แต่การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 ก็สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกิน srrdest1 หรือ srrdest2 เช่นกันจึงทำให้มีการชนของแพ็กเก็ตเช่นเดียวกัน แต่การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 9.1 มีการเร่งส่งแพ็กเก็ตทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้เร็วและมากกว่าการเลือกแบบที่ 4 แต่เมื่อ quota มากกว่า 1000 แพ็กเก็ตจะพบว่า Maxthp มีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ก่อนทำให้แพ็กเก็ตข้อมูลที่มีจำนวนมากที่สุดและเกิดสถานะ NONSAT บ่อยสามารถถูกเลือกและส่งได้มาก แต่แพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอที่มีจำนวนน้อยและเกิดเหตุการณ์ NONSAT น้อยกว่าจะมีโอกาสถูกเลือกและส่งได้ช้ากว่าเป็นผลให้มีค่า Pvocdrop และ Pvdodrop สูง จึงทำให้ Maxthp ต่ำลง สำหรับค่า SRRthreshold พบว่าไม่มีผลต่อ Maxthp เนื่องจากผลของการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ก่อนทำให้แพ็กเก็ตข้อมูลซึ่งมีจำนวนมากและเกิดสถานะ NONSAT ได้บ่อย เกิดการเลือกแพ็กเก็ตข้อมูลในสถานะ NONSAT เป็นจำนวนมากซึ่งการเลือกแพ็กเก็ตในสถานะ NONSAT จะไม่ขึ้นกับค่า SRRthreshold จึงทำให้ที่ค่า SRRthreshold ต่างกันสามารถเลือกแพ็กเก็ตได้ไม่แตกต่างกัน ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าในช่วง 500 กับ 1000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 2 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตถึง 1000 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยได้ค่า Maxthp มากกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 9.1 กำหนดให้มีการส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนมากและเกิดสถานะ NONSAT บ่อยสามารถถูกส่งออกได้เร็วกว่า

การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 ซึ่งทำให้ได้ค่า Pvdodrop ต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 จึงทำให้ได้ Maxthp มากกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 แต่เมื่อ quota มากกว่า 5000 แพ็กเก็ตจะพบว่าได้ Maxthp ต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ก่อนทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนมากที่สุดและเกิดสถานะ NONSAT บ่อยสามารถถูกเลือกและส่งได้มาก แต่แพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนน้อยและเกิดเหตุการณ์ NONSAT น้อยกว่าจะมีโอกาสถูกเลือกและส่งได้ช้ากว่าเป็นผลให้มีค่า Pvdodrop สูงขึ้น นอกจากนี้การเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ของแพ็กเก็ตข้อมูลทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอสามารถส่งได้ช้าลงและเมื่อมีการเร่งส่งแพ็กเก็ตจะทำให้แพ็กเก็ตที่เลือกได้มีโอกาสที่จะเกินปลายทาง srdest1 หรือ srdest2 ทำให้มีโอกาสเกิดการชนกันของแพ็กเก็ตที่เลือกได้ทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนมากได้ช้าลงด้วยจึงทำให้ค่า Pvdodrop มีค่าสูงขึ้นด้วยเหตุนี้จึงทำให้ Maxthp ต่ำลง

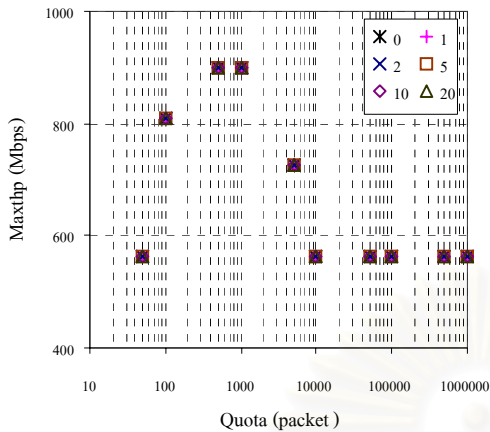
สำหรับค่า SRRthreshold พบว่าไม่มีผลต่อ Maxthp เนื่องจากผลของการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ก่อนทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอซึ่งมีจำนวนมากและเกิดสถานะ NONSAT ได้บ่อยเกิดการเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอในสถานะ NONSAT เป็นจำนวนมากซึ่งการเลือกแพ็กเก็ตในสถานะ NONSAT จะไม่ขึ้นกับค่า SRRthreshold จึงทำให้ที่ค่า SRRthreshold ต่างกันสามารถเลือกแพ็กเก็ตได้ไม่แตกต่างกัน ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 1000 ถึง 5000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 3 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตถึง 1000 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยได้ค่า Maxthp มากกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 9.1 กำหนดให้มีการส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ทำให้แพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนมากและเกิดสถานะ NONSAT บ่อยสามารถถูกส่งออกได้เร็วกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 ซึ่งทำให้ได้ค่า Pvdodrop ต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 และการส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT แพ็กเก็ตยังทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลสามารถส่งได้มากขึ้นด้วย จึงทำให้ได้ Maxthp มากกว่าการเลือกแบบที่ 4 แต่เมื่อค่า quota มากกว่า 5000 แพ็กเก็ตจะพบว่าได้ Maxthp ต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ก่อนทำให้แพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนมากที่สุดและเกิดสถานะ NONSAT บ่อยสามารถถูกเลือกและส่งได้มาก แต่แพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนน้อยและเกิดเหตุการณ์ NONSAT น้อยกว่าจะมีโอกาสถูกเลือกและส่งได้ช้ากว่าเป็นผลให้มีค่า Pvdodrop สูงขึ้น นอกจากนี้การเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ของแพ็กเก็ตข้อมูลทำให้แพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอสามารถส่งได้ช้าลงและเมื่อมีการเร่งส่งแพ็กเก็ตจะทำให้แพ็กเก็ตที่เลือกได้มีโอกาสที่จะเกินปลายทาง srdest1 หรือ srdest2 ทำให้มีโอกาสเกิดการชนกันของ

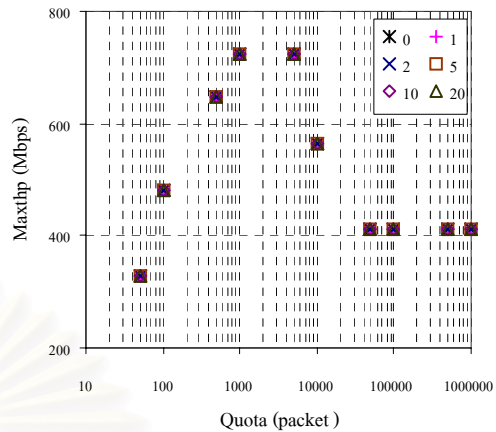
แพ็กเก็ตที่เลือกได้ทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนมากได้ช้าลงด้วยจึงทำให้ค่า Pvocdrop มีค่าสูงขึ้นด้วยเหตุนี้จึงทำให้ Maxthp ต่ำลง สำหรับค่า SRRthreshold พบว่าไม่มีผลต่อ Maxthp เนื่องจากผลของการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ก่อนทำให้แพ็กเก็ตเสียงซึ่งมีจำนวนมากและเกิดสถานะ NONSAT ได้บ่อย เกิดการเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอในสถานะ NONSAT เป็นจำนวนมากซึ่งการเลือกแพ็กเก็ตในสถานะ NONSAT จะไม่ขึ้นกับค่า SRRthreshold จึงทำให้ที่ค่า SRRthreshold ต่างกันสามารถเลือกแพ็กเก็ตได้ไม่แตกต่างกัน ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 1000 ถึง 5000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 4 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตถึง 500 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยได้ค่า Maxthp มากกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 9.1 กำหนดให้มีการส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ก่อนทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลที่มี priority ต่ำแต่มีจำนวนเท่าๆ กับแพ็กเก็ตเสียงและเกิดสถานะ NONSAT เท่าๆ กันสามารถส่งแพ็กเก็ตออกไปได้มากกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 แต่เมื่อค่า quota มากกว่า 1000 แพ็กเก็ตจะพบว่าได้ Maxthp ต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ก่อนทำให้การส่งแพ็กเก็ตข้อมูลไปรบกวนการส่งแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอทำให้สามารถส่งได้ช้าและการเร่งส่งแพ็กเก็ตจะทำให้แพ็กเก็ตที่เลือกได้มีโอกาสที่จะเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ทำให้มีโอกาสเกิดการชนกันของแพ็กเก็ตที่เลือกได้ทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอได้ช้าลงด้วยจึงทำให้ค่า Pvocdrop และ Pvdodrop สูงขึ้นด้วยเหตุนี้จึงทำให้ Maxthp ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 500 ถึง 1000 แพ็กเก็ต

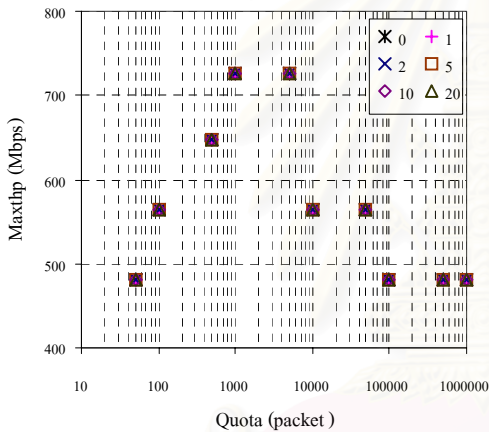
จากผลการทดสอบพบว่าค่า quota และ SRRthreshold ที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงสำหรับทุกสัดส่วน คือ เมื่อค่า quota มีค่า 1000 แพ็กเก็ต ส่วนค่า SRRthreshold สามารถมีค่าได้ทุกค่าเพราะ SRRthreshold ไม่มีผลต่อ Maxthp



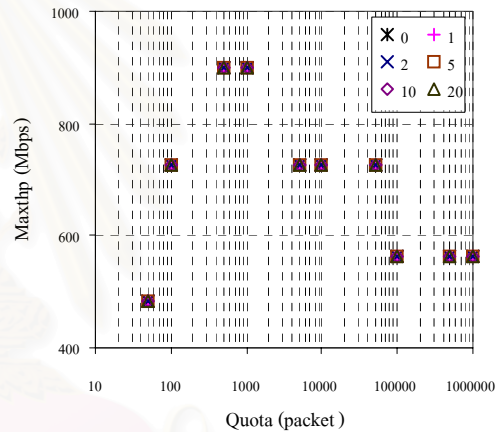
(ก) สัดส่วนที่ 1



(ข) สัดส่วนที่ 2



(ค) สัดส่วนที่ 3



(ง) สัดส่วนที่ 4

รูปที่ 4.23 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 9.1 ที่ค่า quota และ SRRthreshold ต่างๆ สำหรับสัดส่วนโหนดทั้ง 4 แบบ

#### 4.3.9.2 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 9.2

สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 9.2 จะเหมือนการเลือกแพ็กเกต 9.1 แต่จะแตกต่างกันในกรณีเมื่อมี SAT อยู่ในสถานะ NONSAT หลายตัวที่โหนดเดียวกัน โหนดจะต้องเลือกแพ็กเกตที่มีคุณสมบัติตรงกับ SAT ของแพ็กเกตเสี่ยงก่อน แล้วจึงเลือกแพ็กเกตที่มีคุณสมบัติตรงกับ SAT ของวิดีโอ และแพ็กเกตข้อมูลตามลำดับ รูปที่ 4.24 แสดง Maxthp สำหรับสัดส่วนทั้ง 4 แบบที่ค่า quota ต่างๆ เมื่อ SRRthreshold เท่ากับ 0 ทั้งนี้เพราะว่าการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 9.2 ที่ค่า

SRRthreshold ต่างกันจะมีค่า Maxthp ไม่แตกต่างกันเช่นเดียวกับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 9.1 ดังนั้นจึงแสดงผล Maxthp ที่ค่า SRRthreshold เพียงค่าเดียว จากรูปสามารถอธิบายลักษณะของ Maxthp ของวิธีการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 9.2 ที่สัดส่วนทราฟฟิกต่างๆ ได้ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตถึง 500 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยได้ Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 9.1 แต่เมื่อ quota มากกว่า 1000 แพ็กเก็ตพบว่าผลของการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority ช่วยทำให้แพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอไม่เกิด Pvcodrop และ Pvdodrop สูงขึ้นเมื่อ quota สูงขึ้น แต่พบว่าค่า Maxthp ยังคงมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าเมื่อ quota มากขึ้นแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอจะเกิดสถานะ NONSAT มากขึ้นจึงสามารถถูกส่งได้มากขึ้นซึ่งแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอที่ส่งในสถานะดังกล่าวมีโอกาสที่จะเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 เป็นผลให้แพ็กเก็ตข้อมูลที่สามารถส่งเป็นอันดับสุดท้ายมีโอกาสที่จะส่งไม่ได้มากขึ้นเพราะเกิดการชนกับแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอที่ส่งแพ็กเก็ตเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 จึงทำให้ Maxthp มีค่าต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 500 ถึง 1000 แพ็กเก็ต

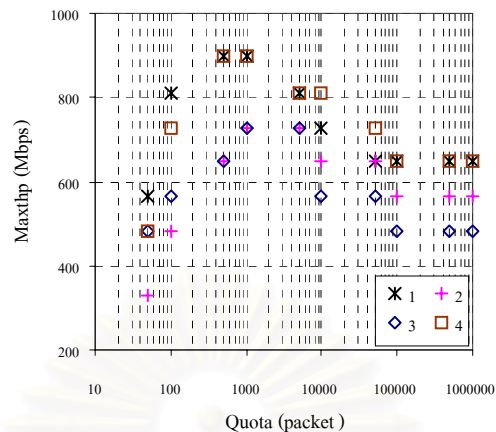
สัดส่วนที่ 2 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้เมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตถึง 1000 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยได้ Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 9.1 แต่เมื่อ quota มากกว่า 5000 แพ็กเก็ตพบว่าผลของการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority ช่วยทำให้แพ็กเก็ตเสียงไม่เกิด Pvcodrop สูงขึ้นเมื่อ quota สูงขึ้น แต่พบว่าค่า Maxthp ยังคงมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าเมื่อ quota มากขึ้นแพ็กเก็ตเสียงจะเกิดสถานะ NONSAT มากขึ้นจึงสามารถถูกส่งได้มากขึ้นซึ่งแพ็กเก็ตเสียงที่ส่งในสถานะดังกล่าวมีโอกาสที่จะเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 เป็นผลให้แพ็กเก็ตข้อมูลที่สามารถส่งเป็นอันดับสุดท้ายมีโอกาสที่จะส่งไม่ได้มากขึ้นเพราะเกิดการชนกับแพ็กเก็ตเสียงที่ส่งแพ็กเก็ตเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 จึงทำให้ Maxthp มีค่าต่ำลง นอกจากนี้การส่งแพ็กเก็ตข้อมูลจากสถานะ NONSAT ซึ่งมีปลายทางเกิน srrdest1 หรือ srrdest2 ก็รบกวนการส่งของแพ็กเก็ตวิดีโอด้วย ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 1000 ถึง 5000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 3 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่าเพิ่มขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตเป็น 1000 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp มากขึ้น แต่เมื่อ quota มากกว่า 5000 แพ็กเก็ตกลับได้ Maxthp ต่ำลงซึ่งมีลักษณะเหมือนการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 9.1 ทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority จะทำให้เมื่อ quota มีค่าสูงขึ้น แพ็กเก็ตเสียงจะเกิดสถานะ

NONSAT มากขึ้นและถูกส่งออกได้มากขึ้น จึงทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอที่มีสถานะ NONSAT ต่ำกว่าสามารถส่งได้ช้าลงเพราะถูกแพ็กเก็ตเสียงที่มีสถานะ NONSAT บ่อยกว่าแย่งส่งแพ็กเก็ตเป็นผลให้มีค่า Pvdodrop สูงขึ้น ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 1000 ถึง 5000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 4 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มากขึ้นจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยเมื่อ quota อยู่ในช่วง 50 แพ็กเก็ตถึง 500 แพ็กเก็ตจะได้ค่า Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 9.1 และเมื่อ quota มากกว่า 1000 แพ็กเก็ตพบว่าการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority ช่วยทำให้แพ็กเก็ตเสียงสามารถส่งได้มากขึ้นและไม่เกิด Pvcodrop สูงขึ้นเมื่อ quota สูงขึ้น แต่พบว่าค่า Maxthp ยังคงมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority จะทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอถูกเลือกหลังจากเลือกแพ็กเก็ตเสียงแล้วและเนื่องจากการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT มีโอกาสที่จะเกิดปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ทำให้มีโอกาสเกิดการชนกันของแพ็กเก็ตที่เลือกได้ ดังนั้นเมื่อ quota มากขึ้นแพ็กเก็ตเสียงจะเกิดสถานะ NONSAT มากขึ้นจึงสามารถถูกส่งได้มากขึ้น เป็นผลให้แพ็กเก็ตวิดีโอมีโอกาสที่จะส่งไม่ได้มากขึ้นเพราะเกิดการชนกับแพ็กเก็ตเสียงที่ส่งแพ็กเก็ตเกิดปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 จึงทำให้ Maxthp มีค่าต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 500 ถึง 1000 แพ็กเก็ต

จากผลการทดสอบพบว่าค่า quota และ SRRthreshold ที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงสำหรับทุกสัดส่วน คือ เมื่อค่า quota มีค่า 1000 แพ็กเก็ต ส่วนค่า SRRthreshold สามารถมีค่าได้ทุกค่าเพราะ SRRthreshold ไม่มีผลต่อ Maxthp



รูปที่ 4.24 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 9.2 ที่ค่า quota ต่างๆ เมื่อ SRRthreshold เท่ากับ 0 สำหรับสัดส่วนไหลดทั้ง 4 แบบ

#### 4.3.9.3 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 9.3

สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 9.3 จะเหมือนการเลือกแพ็กเกต 9.1 แต่จะแตกต่างในกรณีที่มี SAT อยู่ในสภาวะ NONSAT หลายตัวที่โหนดเดียวกัน โหนดจะต้องเลือกแพ็กเกตที่ม คุณสมบัติตรงกับ SAT ของแพ็กเกตแต่ละตัวสลับกันไปโดยเรียงจากแพ็กเกตที่มาถึงโหนดก่อน รูปที่ 4.25 แสดง Maxthp สำหรับสัดส่วนทั้ง 4 แบบที่ค่า quota ต่างๆ เมื่อ SRRthreshold เท่ากับ 0 ทั้งนี้เพราะว่าการ ควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 9.3 ที่ค่า SRRthreshold ต่างกันจะมีค่า Maxthp ไม่แตกต่างกันเช่นเดียวกับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 9.1 จึงแสดงผล Maxthp ที่ค่า SRRthreshold เพียงค่าเดียว จากรูปสามารถอธิบายลักษณะของ Maxthp ของวิธีการควบคุมการเข้าถึง ตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 9.3 ที่สัดส่วนทราฟฟิกต่างๆ ได้ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้เมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 แพ็กเกตถึง 500 แพ็กเกตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยได้ Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 9.2 แต่เมื่อ quota มากกว่า 1000 แพ็กเกตพบว่าการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT แบบสลับจะช่วย ทำให้แพ็กเกตเสียงและวิดีโอที่มีจำนวนน้อยและเกิด NONSAT ต่ำสามารถส่งได้และไม่เกิด Pvcodrop และ Pvdodrop สูงขึ้นเมื่อ quota สูงขึ้น แต่พบว่าค่า Maxthp ยังคงมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าผลของการ เลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT แบบสลับทำให้เมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจะทำให้ แพ็กเกตเสียงและแพ็กเกตวิดีโอเกิดสภาวะ NONSAT มากขึ้นเป็นผลทำให้มีการส่งแพ็กเกตในสภาวะ

NONSAT มากขึ้นจึงทำให้แพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอที่เกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ไปรบกวนการส่งแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีจำนวนมากทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตได้น้อยลง จึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 500 ถึง 1000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 2 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้เมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตถึง 1000 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยได้ Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 9.2 แต่เมื่อ quota มากกว่า 5000 แพ็กเก็ตพบว่า การเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT แบบสลับจะช่วยทำให้แพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนน้อยและเกิด NONSAT ต่ำสามารถส่งได้และไม่เกิด Pvcodrop สูงขึ้นเมื่อ quota สูงขึ้น แต่พบว่าค่า Maxthp ยังคงมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าผลของการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT แบบสลับ เมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจะทำให้แพ็กเก็ตเสียงและแพ็กเก็ตข้อมูลเกิดสภาวะ NONSAT มากขึ้นเป็นผลทำให้มีการส่งแพ็กเก็ตในสภาวะ NONSAT มากขึ้นจึงทำให้แพ็กเก็ตเสียงและข้อมูลที่เกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ไปรบกวนการส่งแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนมากทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอได้น้อยลงจึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 1000 ถึง 5000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 3 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้เมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตถึง 1000 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยได้ Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 9.2 แต่เมื่อ quota มากกว่า 5000 แพ็กเก็ตพบว่า การเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT แบบสลับจะช่วยทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนน้อยและเกิด NONSAT ต่ำสามารถส่งได้และไม่เกิด Pvdodrop สูงขึ้นเมื่อ quota สูงขึ้น แต่พบว่าค่า Maxthp ยังคงมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าผลของการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT แบบสลับ เมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจะทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลเกิดสภาวะ NONSAT มากขึ้นเป็นผลทำให้มีการส่งแพ็กเก็ตในสภาวะ NONSAT มากขึ้นจึงทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลที่เกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ไปรบกวนการส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนมากทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตได้น้อยลง จึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 1000 ถึง 5000 แพ็กเก็ต

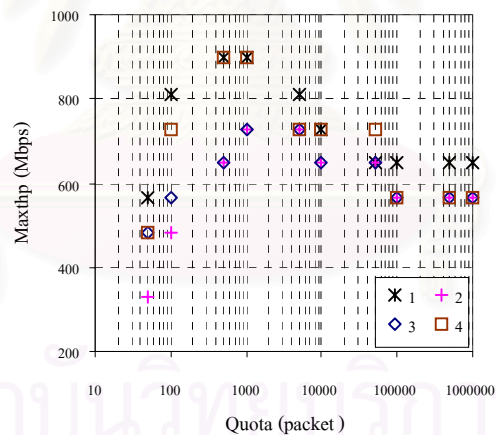
สัดส่วนที่ 4 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่าเพิ่มขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตเป็น 500 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp สูงขึ้น แต่เมื่อ quota มีค่ามากกว่า 1000 แพ็กเก็ตพบว่าค่า Maxthp จะมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าที่สัดส่วนนี้มีจำนวนแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลเท่าๆ กันจึงมีโอกาสเกิดสภาวะ NONSAT เท่าๆ กัน การเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT แบบสลับจะทำให้การเลือกแพ็กเก็ตเสียงและแพ็กเก็ตวิดีโอถูกเลือกได้ช้ากว่าการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ในสภาวะ



NONSAT ตาม priority เมื่อ quota มีค่ามากขึ้นก็จะทำให้แพ็กเกตแต่ละชนิดมีสถานะ NONSAT สูงขึ้น รวมทั้งแพ็กเกตข้อมูลด้วย ซึ่งการส่งแพ็กเกตข้อมูลที่มากขึ้นนี้จะทำให้แพ็กเกตเสียงและวิดีโอสามารถส่งได้ช้าลงเป็นผลให้เกิด Pvocdrop และ Pvdodrop สูงขึ้น ทำให้ได้ Maxthp ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าอยู่ในช่วง 500 ถึง 1000 แพ็กเกต

จากผลการทดสอบพบว่าค่า quota และ SRRthreshold ที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงสำหรับทุกสัดส่วน คือ เมื่อค่า quota มีค่า 1000 แพ็กเกต ส่วนค่า SRRthreshold สามารถมีค่าได้ทุกค่าเพราะ SRRthreshold ไม่มีผลต่อ Maxthp

จากผลการทดสอบและวิเคราะห์การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 9.1, 9.2 และ 9.3 พบว่าการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 9.2 และ 9.3 ให้ประสิทธิภาพใกล้เคียงกัน ดังนั้นจะใช้ผลของว่าการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 9.2 เป็นตัวแทนในการเปรียบเทียบประสิทธิภาพกับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบต่างๆ โดยค่า quota และ SRRthreshold ที่จะเลือกคือ quota เท่ากับ 1000 และ SRRthreshold เท่ากับ 0



**รูปที่ 4.25** ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 9.3 ที่ค่า quota ต่างๆ เมื่อ SRRthreshold เท่ากับ 0 สำหรับสัดส่วนโหลดทั้ง 4 แบบ

#### 4.3.10 การทดสอบประสิทธิภาพและการวิเคราะห์ผลของค่า quota ที่มีต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 10

สำหรับในหัวข้อนี้จะทดสอบพารามิเตอร์ quota ที่มีผลต่อการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 10 ซึ่งมีวิธีการเลือกแพ็กเก็ตเช่นเดียวกับแบบที่ 5 แต่มีข้อแตกต่างกันในส่วนของการควบคุมความเท่าเทียมกันนั่นคือเมื่อมี SAT อยู่ในสถานะ NONSAT โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ก่อนโดยมีวิธีการเลือกได้ 3 แบบด้วยกัน ดังนั้นในการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 10 จะแบ่งเป็น 3 แบบ คือ แบบที่ 10.1 เลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ตามเวลาก่อนหลังที่ SAT นั้นอยู่ในสถานะ NONSAT แบบที่ 10.2 เลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ตาม priority ของ SAT และแบบที่ 10.3 เลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT แบบสลับ ซึ่งจะทดสอบผลของ quota สำหรับแบบต่างๆ ดังนี้

##### 4.3.10.1 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 10.1

เนื่องจากประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 10.1 จะขึ้นอยู่กับค่า quota เท่านั้น ดังนั้นในการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 10.1 จะทำการทดสอบผลของพารามิเตอร์ quota เท่านั้น โดยจะทำการทดสอบที่ค่า quota เท่ากับ 50 ถึง 1000000 แพ็กเก็ต สำหรับสัดส่วนโหลดทั้ง 4 แบบ รูปที่ 4.26 แสดงค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 10.1 ที่ค่า quota ต่างๆ สำหรับแต่ละสัดส่วนโหลด

สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 10.1 นี้จะมีวิธีการเลือกแพ็กเก็ตคล้ายกับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 5 แต่เมื่อเกิดสถานะ NONSAT โหนดจะเร่งในเข้าสู่สถานะ satisfies โดยจะมีการส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตามเวลาก่อนหลังที่ SAT นั้นอยู่ในสถานะ NONSAT ซึ่งพบว่าลักษณะ Maxthp ของวิธีการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 10.1 ที่สัดส่วนทราฟฟิกต่างๆ สามารถอธิบายได้ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota เพิ่มขึ้นจาก 50 เป็น 100 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp สูงขึ้น และมีค่ามากกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 5 ทั้งนี้เนื่องมาจากการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 10.1 จะมีการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ทำให้โหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีจำนวนมากได้มากขึ้น ส่วนการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 5 ซึ่งกำหนดให้เลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเป็น srrdest1 หรือ srrdest2 ได้ โดยโหนดจะเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางที่อยู่ถัดจากปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ก่อน ซึ่งการเลือกปลายทางแบบนี้จะทำให้โหนด srrdest1 หรือ srrdest2 ไม่สามารถ

ใช้สล็อตของช่องสัญญาณได้ตามปกติ และเนื่องจากการเลือกปลายทางเกินจะพิจารณาปลายทางที่อยู่ใกล้ปลายทาง  $srrdest1$  หรือ  $srrdest2$  ก่อนทำให้สล็อตนั้นจะว่างเมื่อถึงปลายทาง  $srrdest1+1$  หรือ  $srrdest2+1$  และจะไม่ถูกใช้อีกจนกระทั่งกลับมาถึงโนดที่ส่งแพ็กเก็ต ซึ่งเป็นผลให้เกิดการใช้สล็อตอย่างไม่คุ้มค่า ดังนั้นจึงสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีจำนวนมากที่สุดได้ต่ำทำให้การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 10.1 สามารถให้  $Maxthp$  สูงกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 5 แต่เมื่อ  $quota$  มากกว่า 1000 แพ็กเก็ตพบว่าค่า  $Maxthp$  ต่ำลงทั้งนี้เพราะว่า เมื่อ  $quota$  มีค่าสูงขึ้นจะทำให้แพ็กเก็ตข้อมูลที่มีจำนวนมากเกิดสถานะ NONSAT ได้มากขึ้นเพราะสามารถส่งแพ็กเก็ตได้ครบ  $quota$  ได้ช้าลงทำให้มีการส่งแพ็กเก็ตข้อมูลในสถานะ NONSAT มากขึ้นซึ่งก็ทำให้แพ็กเก็ตเสียงและแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนน้อยกว่าและเกิดสถานะ NONSAT ต่ำกว่าสามารถส่งได้ช้าลงเพราะถูกแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีสถานะ NONSAT สูงแย่งส่งทำให้  $Pvocdrop$  และ  $Pvdodrop$  สูงขึ้นจึงทำให้ได้  $Maxthp$  ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า  $quota$  ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า  $Maxthp$  สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ  $quota$  มีค่าในช่วง 500 ถึง 1000 แพ็กเก็ต

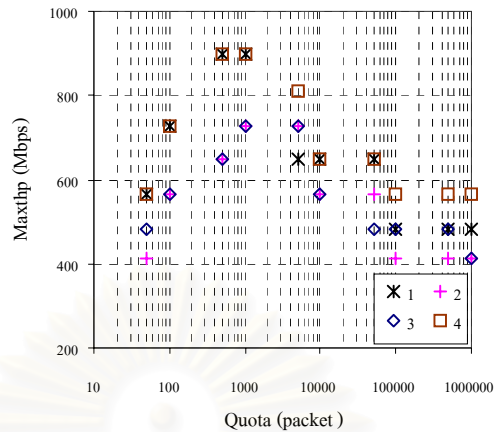
สัดส่วนที่ 2 ลักษณะของ  $Maxthp$  สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ  $quota$  เพิ่มขึ้นจาก 50 เป็น 1000 แพ็กเก็ตจะได้  $Maxthp$  สูงขึ้น และมีค่ามากกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 5 ทั้งนี้เนื่องมาจากการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 10.1 จะมีการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ทำให้โนดสามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนมากได้มากขึ้น ส่วนการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 5 การเลือกแพ็กเก็ตเกินปลายทางโดยเลือกจากปลายทางที่อยู่ถัดจากปลายทาง  $srrdest1$  หรือ  $srrdest2$  ก่อนจะทำให้ใช้สล็อตได้ไม่คุ้มค่า จึงทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนมากที่สุดได้ช้าและน้อยลงทำให้เกิด  $Pvdodrop$  สูงทำให้ได้  $Maxthp$  ต่ำ เมื่อ  $quota$  มากกว่า 5000 ก็พบว่า  $Maxthp$  มีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่า เมื่อ  $quota$  มีค่าสูงขึ้นจะทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนมากเกิดสถานะ NONSAT ได้มากขึ้นเพราะสามารถส่งแพ็กเก็ตได้ครบ  $quota$  ได้ช้าลงทำให้มีการส่งแพ็กเก็ตวิดีโอในสถานะ NONSAT มากขึ้นซึ่งก็ทำให้แพ็กเก็ตเสียงและแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีจำนวนน้อยกว่าและเกิดสถานะ NONSAT ต่ำกว่าสามารถส่งได้ช้าลงเพราะถูกแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีสถานะ NONSAT สูงแย่งส่งทำให้  $Pvocdrop$  สูงขึ้นจึงทำให้ได้  $Maxthp$  ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า  $quota$  ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า  $Maxthp$  สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ  $quota$  มีค่า 1000 ถึง 5000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 3 ลักษณะของ  $Maxthp$  สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ  $quota$  เพิ่มขึ้นจาก 50 เป็น 1000 แพ็กเก็ตจะได้  $Maxthp$  สูงขึ้น และมีค่ามากกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 5 ทั้งนี้เนื่องมาจากการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 10.1 จะมีการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ทำให้โนดสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนมากได้มากขึ้น ส่วนการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 5 การเลือกแพ็กเก็ตเกินปลายทางโดยเลือกจากปลายทางที่อยู่ถัดจากปลายทาง  $srrdest1$  หรือ  $srrdest2$  ก่อนจะทำให้ใช้สล็อตได้ไม่คุ้มค่า

จึงทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนมากที่สุดได้ช้าและน้อยลงจึงทำให้เกิด Pvcodrop สูง นอกจากนี้การส่งแพ็กเก็ตเสียงได้ช้ายังทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอที่มี priority ต่ำกว่าได้ช้าลงด้วยจึงทำให้ได้ Pvdodrop สูงด้วย เมื่อ quota มากกว่า 5000 ก็พบว่า Maxthp มีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่า เมื่อ quota มีค่าสูงขึ้นจะทำให้แพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนมากเกิดสภาวะ NONSAT ได้มากขึ้นเพราะสามารถส่งแพ็กเก็ตได้ครบ quota ได้ช้าลงทำให้มีการส่งแพ็กเก็ตเสียงในสภาวะ NONSAT มากขึ้นซึ่งก็ทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีจำนวนน้อยกว่าและเกิดสภาวะ NONSAT ต่ำกว่าสามารถส่งได้ช้าลงเพราะถูกแพ็กเก็ตเสียงที่มีสภาวะ NONSAT สูงแย่งส่งทำให้ Pvdodrop สูงขึ้นจึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้คือ quota มีค่า 1000 ถึง 5000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 4 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota เพิ่มขึ้นจาก 50 เป็น 500 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp สูงขึ้น และมีค่ามากกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 5 ทั้งนี้เนื่องมาจากการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 10.1 จะมีการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT ทำให้โหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลที่มี priority ต่ำกว่าแพ็กเก็ตเสียงได้มากกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 5 ที่มีการเลือกแพ็กเก็ตตาม priority ทำให้สามารถเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลได้น้อย และเนื่องจากการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 5 การเลือกแพ็กเก็ตเกินปลายทางโดยเลือกจากปลายทางที่อยู่ถัดจากปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ก่อนจะทำให้ใช้สล็อตได้ไม่คุ้มค่าจึงทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตได้ช้าและน้อยลงแต่เนื่องจากที่สัดส่วนนี้มีจำนวนของแพ็กเก็ตเสียงไม่สูงเหมือนสัดส่วนที่ 3 จึงไม่ทำให้เกิด Pvcodrop สูงขึ้น แต่การส่งแพ็กเก็ตเสียงได้ช้าก็ทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอที่มี priority ต่ำกว่าได้ช้าลงด้วยจึงทำให้ได้ Pvdodrop สูงขึ้น ดังนั้นจึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำ เมื่อ quota มากกว่า 1000 ก็พบว่า Maxthp มีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่า เมื่อ quota มีค่าสูงขึ้นจะทำให้แพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลเกิดสภาวะ NONSAT มากขึ้นทำให้มีการส่งแพ็กเก็ตเหล่านี้ในสภาวะ NONSAT มากขึ้น ซึ่งการส่งแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีจำนวนเท่ากับแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอไปรบกวนการส่งแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอทำให้สามารถส่งได้ช้าลงจึงทำให้เกิด Pvcodrop และ Pvdodrop สูงขึ้นเป็นผลให้ได้ Maxthp ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้คือ quota มีค่า 500 ถึง 1000 แพ็กเก็ต

จากผลการทดสอบการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่ค่า quota ต่างๆ ที่แต่ละสัดส่วนพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงสำหรับทุกสัดส่วนคือ เมื่อค่า quota มีค่าเท่ากับ 1000 แพ็กเก็ต



รูปที่ 4.26 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 10.1 ที่ค่า quota ต่างๆ สำหรับสัดส่วนไหลดทั้ง 4 แบบ

#### 4.3.10.2 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 10.2

สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 10.2 จะเหมือนการเลือกแพ็กเกต 10.1 แต่จะแตกต่างกันในกรณีเมื่อมี SAT อยู่ในสภาวะ NONSAT หลายตัวที่โนดเดียวกัน โหนดจะต้องเลือกแพ็กเกตที่มีคุณสมบัติตรงกับ SAT ของแพ็กเกตเสียงก่อน แล้วจึงเลือกแพ็กเกตที่มีคุณสมบัติตรงกับ SAT ของวิดีโอและแพ็กเกตข้อมูลตามลำดับ รูปที่ 4.27 แสดง Maxthp สำหรับสัดส่วนทั้ง 4 แบบที่ค่า quota ต่างๆ จากรูปที่ 2.47 สามารถอธิบายลักษณะของ Maxthp ของวิธีการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 10.2 ที่สัดส่วนกราฟฟิกต่างๆ ได้ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 ถึง 500 แพ็กเกตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยได้ Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 10.1 แต่เมื่อ quota มากกว่า 1000 แพ็กเกตพบว่าการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT ตาม priority ช่วยทำให้แพ็กเกตเสียงและวิดีโอที่มีจำนวนน้อยและเกิด NONSAT ต่ำสามารถส่งได้และไม่เกิด Pvcodrop และ Pvdodrop สูงขึ้น แต่พบว่าค่า Maxthp ยังคงมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT ตาม priority จะทำให้แพ็กเกตข้อมูลถูกเลือกหลังจากเลือกแพ็กเกตเสียงและวิดีโอแล้วและเนื่องจากการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT มีโอกาสที่จะเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ทำให้มีโอกาสเกิดการชนกันของแพ็กเกตที่เลือกได้ ดังนั้นเมื่อ quota มากขึ้นแพ็กเกตเสียงและวิดีโอจะเกิดสภาวะ NONSAT มากขึ้นจึงสามารถถูกส่งได้มากขึ้น เป็นผลให้

แพ็กเก็ตข้อมูลที่สามารถส่งเป็นอันดับสุดท้ายมีโอกาสที่จะส่งไม่ได้มากขึ้นเพราะเกิดการชนกับแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอที่ส่งแพ็กเก็ตเกิดเป็นปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 จึงทำให้ Maxthp มีค่าต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าเท่ากับ 500 ถึง 1000 แพ็กเก็ต

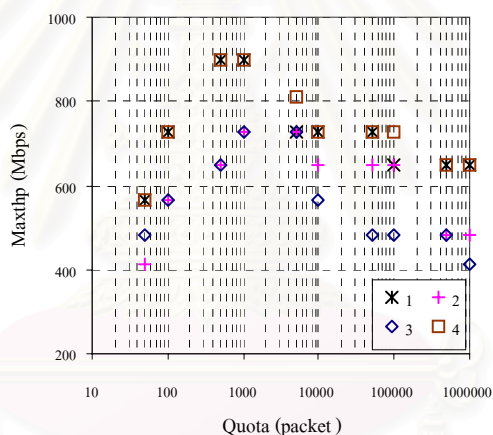
สัดส่วนที่ 2 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้เมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 ถึง 1000 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยได้ Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 10.1 แต่เมื่อ quota มากกว่า 5000 แพ็กเก็ตพบว่า การเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority ช่วยทำให้แพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนน้อยและเกิด NONSAT ต่ำสามารถส่งได้และไม่เกิด Pvcodrop สูงขึ้นเมื่อ quota สูงขึ้น แต่พบว่าค่า Maxthp ยังคงมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่า การเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority จะทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอถูกเลือกหลังจากเลือกแพ็กเก็ตเสียงแล้วและเนื่องจากการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT มีโอกาสที่จะเกิดปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ทำให้มีโอกาสเกิดการชนกันของแพ็กเก็ตที่เลือกได้ ดังนั้นเมื่อ quota มากขึ้นแพ็กเก็ตเสียงจะเกิดสถานะ NONSAT มากขึ้นจึงสามารถถูกส่งได้มากขึ้น เป็นผลให้แพ็กเก็ตวิดีโอมีโอกาสที่จะส่งไม่ได้มากขึ้นเพราะเกิดการชนกับแพ็กเก็ตเสียงที่ส่งแพ็กเก็ตเกิดเป็นปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 นอกจากนี้ การส่งแพ็กเก็ตข้อมูลในสถานะ NONSAT ก็ครบวงจรการส่งแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนมากด้วยจึงทำให้ Maxthp มีค่าต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าเท่ากับ 1000 ถึง 5000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 3 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่าเพิ่มขึ้นจาก 50 แพ็กเก็ตเป็น 1000 แพ็กเก็ตจะได้ Maxthp มากขึ้น แต่เมื่อ quota มากกว่า 5000 แพ็กเก็ตกลับได้ Maxthp ต่ำลงซึ่งมีลักษณะเหมือนการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 10.1 ทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority จะทำให้เมื่อ quota มีค่าสูงขึ้นแพ็กเก็ตเสียงจะเกิดสถานะ NONSAT มากขึ้นและถูกส่งออกได้มากขึ้น จึงทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอที่มีสถานะ NONSAT ต่ำกว่าสามารถส่งได้ช้าลงเพราะถูกแพ็กเก็ตเสียงที่มีสถานะ NONSAT บ่อยกว่าแย่งส่งแพ็กเก็ตเป็นผลให้มีค่า Pvdodrop สูงขึ้น ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่าเท่ากับ 1000 ถึง 5000 แพ็กเก็ต

สัดส่วนที่ 4 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มากขึ้นจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยเมื่อ quota อยู่ในช่วง 50 แพ็กเก็ตถึง 500 แพ็กเก็ตจะได้ค่า Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 10.1 และเมื่อ quota มากกว่า 1000 แพ็กเก็ตพบว่า การเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority ช่วยทำให้แพ็กเก็ตเสียงสามารถส่งได้มากขึ้นและไม่เกิด Pvcodrop สูงขึ้นเมื่อ

quota สูงขึ้น แต่พบว่าค่า Maxthp ยังคงมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority จะทำให้แพ็กเกตวิดีโอถูกเลือกหลังจากเลือกแพ็กเกตเสียงแล้วและเนื่องจากการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT มีโอกาสที่จะเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ทำให้มีโอกาสเกิดการชนกันของแพ็กเกตที่เลือกได้ ดังนั้นเมื่อ quota มากขึ้นแพ็กเกตเสียงจะเกิดสถานะ NONSAT มากขึ้นจึงสามารถถูกส่งได้มากขึ้น เป็นผลให้แพ็กเกตวิดีโอมีโอกาสที่จะส่งไม่ได้มากขึ้นเพราะเกิดการชนกับแพ็กเกตเสียงที่ส่งแพ็กเกตเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 จึงทำให้ Maxthp มีค่าต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้คือ quota มีค่าเท่ากับ 500 ถึง 1000 แพ็กเกต

จากผลการทดสอบการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่ค่า quota ต่างๆ ที่แต่ละสัดส่วนพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงสำหรับทุกสัดส่วน คือ เมื่อค่า quota มีค่าเท่ากับ 1000 แพ็กเกต



รูปที่ 4.27 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 10.2 ที่ค่า quota ต่างๆ สำหรับสัดส่วนไหลทั้ง 4 แบบ

#### 4.3.10.3 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 10.3

สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 10.3 จะเหมือนการเลือกแพ็กเกต 10.1 แต่จะแตกต่างในกรณีที่มี SAT อยู่ในสถานะ NONSAT หลายตัวที่โนดเดียวกัน โหนดจะต้องเลือกแพ็กเกตที่มีคุณสมบัติตรงกับ SAT ของแพ็กเกตแต่ละตัวสลับกันไปโดยเรียงจากแพ็กเกตที่มาถึงโนดก่อน รูปที่ 4.28

แสดง Maxthp สำหรับสัดส่วนทั้ง 4 แบบที่ค่า quota ต่างๆ จากรูปที่ 4.8 สามารถอธิบายลักษณะของ Maxthp ของวิธีการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 10.3 ที่สัดส่วนกราฟฟิกต่างๆ ได้ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้เมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 แพ็กเกตถึง 500 แพ็กเกตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยได้ Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 10.2 แต่เมื่อ quota มากกว่า 1000 แพ็กเกตพบว่าการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT แบบสลับจะช่วยทำให้แพ็กเกตเสียงและวิดีโอที่มีจำนวนน้อยและเกิด NONSAT ต่ำสามารถส่งได้และไม่เกิด Pvcodrop และ Pvdodrop สูงขึ้นเมื่อ quota สูงขึ้น แต่พบว่าค่า Maxthp ยังคงมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT แบบสลับจะมีการเลือกแพ็กเกตเสียงและวิดีโอไปพร้อมๆ กับการเลือกแพ็กเกตข้อมูลและเนื่องจากการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT มีโอกาสที่จะมีปลายทางเกิน srrdest1 หรือ srrdest2 ดังนั้นเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจะทำให้แพ็กเกตเสียงและแพ็กเกตวิดีโอเกิดสภาวะ NONSAT มากขึ้นเป็นผลทำให้มีการส่งแพ็กเกตในสภาวะ NONSAT มากขึ้นจึงทำให้แพ็กเกตเสียงและวิดีโอที่เกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ไปรบกวนการส่งแพ็กเกตข้อมูลที่มีจำนวนมากทำให้สามารถส่งแพ็กเกตได้น้อยลง จึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่า 500 ถึง 1000 แพ็กเกต

สัดส่วนที่ 2 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้เมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 แพ็กเกตถึง 1000 แพ็กเกตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยได้ Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 10.2 แต่เมื่อ quota มากกว่า 5000 แพ็กเกตพบว่าการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT แบบสลับจะช่วยทำให้แพ็กเกตเสียงที่มีจำนวนน้อยและเกิด NONSAT ต่ำสามารถส่งได้และไม่เกิด Pvcodrop สูงขึ้นเมื่อ quota สูงขึ้น แต่พบว่าค่า Maxthp ยังคงมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าผลของการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT แบบสลับจะมีการเลือกแพ็กเกตเสียงและข้อมูลไปพร้อมๆ กับการเลือกแพ็กเกตวิดีโอที่มีจำนวนมากที่สุด และเนื่องจากการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสภาวะ NONSAT มีโอกาสที่จะมีปลายทางเกิน srrdest1 หรือ srrdest2 ดังนั้นเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจะทำให้แพ็กเกตเสียงและแพ็กเกตข้อมูลเกิดสภาวะ NONSAT มากขึ้นเป็นผลทำให้มีการส่งแพ็กเกตในสภาวะ NONSAT มากขึ้นจึงทำให้แพ็กเกตเสียงและข้อมูลที่เกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ไปรบกวนการส่งแพ็กเกตวิดีโอที่มีจำนวนมากทำให้สามารถส่งแพ็กเกตวิดีโอได้น้อยลง จึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่า 1000 ถึง 5000 แพ็กเกต

สัดส่วนที่ 3 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้เมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจาก 50 แพ็กเกตถึง 1000 แพ็กเกตจะได้ Maxthp มากขึ้น โดยได้ Maxthp เท่ากับการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 10.2 แต่เมื่อ quota

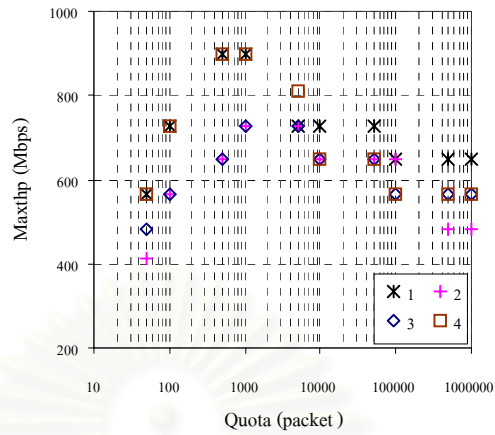


มากกว่า 5000 แพ็กเกตพบว่าการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT แบบสลับจะช่วยทำให้แพ็กเกตวิดีโอที่มีจำนวนน้อยและเกิด NONSAT ต่ำสามารถส่งได้และไม่เกิด Pvdodrop สูงขึ้นเมื่อ quota สูงขึ้น แต่พบว่าค่า Maxthp ยังคงมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าผลของการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT แบบสลับจะมีการเลือกแพ็กเกตวิดีโอและข้อมูลไปพร้อมๆ กับการเลือกแพ็กเกตเสียงที่มีจำนวนมากที่สุด และเนื่องจากการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT มีโอกาสที่จะมีปลายทางเกิน srrdest1 หรือ srrdest2 ดังนั้นเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นจะทำให้แพ็กเกตวิดีโอและแพ็กเกตข้อมูลเกิดสถานะ NONSAT มากขึ้นเป็นผลทำให้มีการส่งแพ็กเกตในสถานะ NONSAT มากขึ้นจึงทำให้แพ็กเกตวิดีโอและข้อมูลที่เกิดปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ไปรบกวนการส่งแพ็กเกตเสียงที่มีจำนวนมากทำให้สามารถส่งแพ็กเกตเสียงได้น้อยลง จึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่า 1000 ถึง 5000 แพ็กเกต

สัดส่วนที่ 4 ลักษณะของ Maxthp สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ quota มีค่าเพิ่มขึ้นจาก 50 แพ็กเกตเป็น 500 แพ็กเกตจะได้ Maxthp สูงขึ้น แต่เมื่อ quota มีค่ามากกว่า 1000 แพ็กเกตพบว่าค่า Maxthp จะมีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะว่าที่สัดส่วนนี้มีจำนวนแพ็กเกตเสียง วิดีโอและข้อมูลเท่าๆ กันจึงมีโอกาสเกิดสถานะ NONSAT เท่าๆ กันดังนั้นจะมีการเลือกแพ็กเกตแต่ละชนิดเท่าๆ กันซึ่งจะทำให้การเลือกแพ็กเกตเสียงและแพ็กเกตวิดีโอถูกเลือกได้ช้ากว่าการเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ในสถานะ NONSAT ตาม priority เมื่อ quota มีค่ามากขึ้นก็จะทำให้แพ็กเกตแต่ละชนิดมีสถานะ NONSAT สูงขึ้นรวมทั้งแพ็กเกตข้อมูลด้วย ซึ่งการส่งแพ็กเกตข้อมูลที่สูงขึ้นนี้จะทำให้แพ็กเกตเสียงและวิดีโอสามารถส่งได้ช้าลงเป็นผลให้เกิด Pvcodrop และ Pvdodrop สูงขึ้น ทำให้ได้ Maxthp ต่ำลง ดังนั้นจะพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงที่สุดสำหรับที่สัดส่วนนี้ คือ quota มีค่า 500 ถึง 1000 แพ็กเกต

จากผลการทดสอบการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่ค่า quota ต่างๆ ที่แต่ละสัดส่วนพบว่าค่า quota ที่เหมาะสมที่ทำให้ได้ค่า Maxthp สูงสำหรับทุกสัดส่วน คือ เมื่อค่า quota มีค่าเท่ากับ 1000 แพ็กเกต

จากผลการทดสอบและวิเคราะห์การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 10.1, 10.2 และ 10.3 พบว่าการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 10.2 และ 10.3 ให้ประสิทธิภาพใกล้เคียงกัน ดังนั้นจะใช้ผลของว่าการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 10.2 เป็นตัวแทนในการเปรียบเทียบประสิทธิภาพกับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบต่างๆ โดยค่า quota ที่จะเลือกคือ quota เท่ากับ 1000



รูปที่ 4.28 ค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้ของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 10.3 ที่ค่า quota ต่างๆ สำหรับสัดส่วนโหลดทั้ง 4 แบบ

#### 4.4 การเปรียบเทียบประสิทธิภาพในการควบคุมเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 1 ถึง 5

สำหรับในหัวข้อนี้จะเปรียบเทียบประสิทธิภาพในการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 1 ถึง 5 ซึ่งเป็นการเข้าถึงตัวกลางแบบไม่มีการเร่งการส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ซึ่งอยู่ในสถานะ NONSAT ก่อน โดยในการเปรียบเทียบประสิทธิภาพจะใช้ค่า quota และ SRRthreshold ที่สามารถให้ Maxload สูงที่สุดซึ่งได้พิจารณาแล้วในหัวข้อ 4.3 รูปที่ 4.32-4.35 แสดงค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการรื้อบแพ็กเก็ตเสี่ยงและค่าความน่าจะเป็นในการรื้อบแพ็กเก็ตวิดิโอของการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 1 ถึง 5 สำหรับสัดส่วนทั้ง 4 แบบ ซึ่งสามารถอธิบายลักษณะของแต่ละสัดส่วนต่างๆได้ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 เนื่องจากที่สัดส่วนนี้มีจำนวนของแพ็กเก็ตเสี่ยงและวิดิโอเพียงอย่างละ 10% จึงทำให้มีค่า Pvocdrop และ Pvdodrop ต่ำ ดังนั้นการเปรียบเทียบประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแต่ละแบบจึงสามารถพิจารณาจากความสามารถในการรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลซึ่งจะพบว่าลำดับของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางเรียงจากความสามารถในการรองรับโหลดทราฟฟิกข้อมูลได้สูงที่สุดถึงต่ำที่สุด คือ แบบที่ 3 แบบที่ 2 แบบที่ 4 แบบที่ 5 และแบบที่ 1 ซึ่งสามารถอธิบายได้ดังนี้

เมื่อเปรียบเทียบการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 ซึ่งมีการเลือกแพ็กเก็ตได้ไม่เกินไปหลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 เช่นเดียวกับแบบที่ 2 แต่สามารถรองรับโหลดทราฟฟิกข้อมูลได้สูงกว่าทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 มีการเลือกแพ็กเก็ตตามปลายทางที่ปลายทางนั้นคือ เมื่อไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางตรงกับ srrdest1 หรือ srrdest2 ได้โนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตจากปลายทางถัดจาก srrdest1 หรือ srrdest2 โดยเลือกแพ็กเก็ตที่ใกล้กับปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 มากที่สุดเพื่อให้สามารถใช้สล็อตได้คุ้มค่าที่สุด ในขณะที่การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 มีการพิจารณาแต่ละปลายทางพร้อมๆกัน นั่นคือเมื่อไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางตรงกับ srrdest1 หรือ srrdest2 ได้โนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตจากปลายทางที่มีความยาวมากที่สุดที่ไม่เกินไปหลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ซึ่งปลายทางที่เลือกได้อาจจะมีไกลจากปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 มากกว่าการเลือกแบบที่ 3 ทำให้มีการใช้สล็อตได้คุ้มค่าน้อยกว่าจึงทำให้สามารถรองรับโหลดของข้อมูลได้ต่ำกว่า

สำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 ซึ่งมีวิธีการเลือกแพ็กเก็ตเช่นเดียวกับแบบที่ 2 แต่การเลือกแบบที่ 4 เมื่อโนดไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่อยู่ระหว่างโนดต้นทางกับปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 โนดจะสามารถเลือกแพ็กเก็ตที่เกินไปหลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ได้ในขณะที่การเลือกแบบที่ 2 ไม่สามารถเลือกปลายทางเกินได้ ซึ่งพบว่าการเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกินจะทำให้ไปรบกวนการส่งแพ็กเก็ตในสถานะปกติ ทั้งนี้เพราะว่าโนดที่ส่งแพ็กเก็ตเกินไปหลายทางจะทำให้โนดอื่นซึ่งมีความต้องการใช้

สลิตของช่องสัญญาณดังกล่าวไม่สามารถใช้ได้ตามปกติเป็นผลให้มีแพ็กเก็ตเหลืออยู่ที่โหนดที่ไม่สามารถส่งได้ตามปกติมาก ดังนั้นจึงทำให้สามารถรองรับโหลดได้ต่ำกว่าการเลือกแบบที่ 2 ที่ไม่มีการเลือกแพ็กเก็ตเกิน สำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 5 ซึ่งมีการเลือกแพ็กเก็ตที่ปลายทางเช่นเดียวกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 แต่จะแตกต่างกันในกรณีที่การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 5 เมื่อไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางอยู่ระหว่างโหนดต้นทางและปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ได้จะสามารถเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกินได้โดยจะเลือกจากแพ็กเก็ตที่อยู่ใกล้ srrdest1 มากที่สุดก่อน ส่วนการเลือกแบบที่ 3 ไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตเกินได้ พบว่าการเลือกแบบที่ 5 ซึ่งมีการเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกินได้โดยเลือกแพ็กเก็ตใกล้กับ srrdest1 หรือ srrdest2 ก่อนทำให้มีการใช้สลิตเพียงระยะสั้นจึงไม่คุ้มค่า ดังนั้นจึงสามารถส่ง แพ็กเก็ตข้อมูลที่มีจำนวนมากที่สุดได้ต่ำกว่าจึงเป็นผลให้ได้ Maxload ต่ำกว่าการเลือกแบบที่ 3 ส่วนการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1 ซึ่งสามารถรองรับโหลดได้ต่ำที่สุดทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1 กำหนดว่าโหนดสามารถเลือกแพ็กเก็ตได้ 1 แพ็กเก็ตแต่ถ้าแพ็กเก็ตที่เลือกได้ไม่ตรงกับ srrdest โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตที่ 2 เพื่อใช้ส่งในสลิตของช่องสัญญาณ srrdest ซึ่งเมื่อโหลดสูงขึ้นจะทำให้การเลือกแพ็กเก็ตได้ตรงกับ srrdest มากขึ้นดังนั้นจึงทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตได้น้อยกว่าวิธีการเลือกแพ็กเก็ตแบบอื่นๆที่จะมีการเลือกแพ็กเก็ตจำนวน 2 แพ็กเก็ตในการส่งเสมอจึงทำให้สามารถรองรับโหลดได้ต่ำที่สุด

สำหรับค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (Dmessage) พบว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 และ 3 จะได้ค่าใกล้เคียงกัน แต่ในช่วงโหลดต่ำพบว่าค่า Dmessage ของการเลือกแบบที่ 2 และ 3 จะสูงกว่าการเลือกแบบที่ 1, 4 และ 5 ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1, 4 และ 5 สามารถเลือกแพ็กเก็ตเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ได้ทำให้โหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตได้เร็วและเนื่องจากที่โหลดต่ำมีแพ็กเก็ตที่ต้องการส่งน้อยจึงทำให้การส่งแพ็กเก็ตเกินไม่มีผลกระทบกับการส่งแพ็กเก็ตของโหนดปกติ ดังนั้นในช่วงโหลดต่ำจึงทำให้ได้ค่า Dmessage ต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 และ 3 ซึ่งไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตเกินได้

สัดส่วนที่ 2 สำหรับที่สัดส่วนนี้ซึ่งมีจำนวนของแพ็กเก็ตเสียงเพียง 10% จึงทำให้มีค่า Pvdodrop ต่ำแต่มีจำนวนของแพ็กเก็ตวิดีโอถึง 80 % ดังนั้นการเปรียบเทียบประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแต่ละแบบจึงสามารถพิจารณาจาก Pvdodrop และความสามารถในการรองรับโหลดของ ทราฟฟิกข้อมูลซึ่งเป็นแพ็กเก็ตที่มี priority ต่ำที่สุด จะพบว่าลำดับของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางเรียงจากประสิทธิภาพสูงที่สุดถึงต่ำที่สุด คือ แบบที่ 3 แบบที่ 2 แบบที่ 4 แบบที่ 5 และแบบที่ 1 เช่นเดียวกับแบบที่ 1 ซึ่งสามารถอธิบายได้ดังนี้

เมื่อพิจารณาการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 และแบบที่ 3 พบว่าการเลือกแพ็กเก็ตทั้ง 2 แบบสามารถส่งแพ็กเก็ตได้สูงจึงทำให้มีค่า Pvdodrop ต่ำดังนั้นการเปรียบเทียบการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 และ 3 จึง

สามารถพิจารณาจากความสามารถในการรองรับโหลดของกราฟฟิกข้อมูลซึ่งพบว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 สามารถรองรับโหลดได้มากกว่าแบบที่ 2 เพราะการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 เมื่อโหนดไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางระหว่างโหนดต้นทางกับ srrdest1 หรือ srrdest2 ได้โหนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตจากปลายทางถัดจาก srrdest1 หรือ srrdest2 โดยเลือกแพ็กเก็ตที่ใกล้กับปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 มากที่สุดเพื่อให้สามารถใช้สล็อตได้คุ้มค่าที่สุด ในขณะที่การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 จะพิจารณาจากปลายทางปลายทางที่มีความยาวมากที่สุดที่ไม่เกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ซึ่งปลายทางที่เลือกได้อาจจะมีไกลจากปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 มากกว่าการเลือกแบบที่ 3 ทำให้มีการใช้สล็อตได้ค่าน้อยกว่าจึงทำให้สามารถรองรับโหลดของข้อมูลได้ต่ำกว่า

สำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 ซึ่งแตกต่างจากการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 คือสามารถเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกินได้พบว่าจะมีค่า Pvdodrop สูงกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 ทั้งนี้เป็นเพราะในการเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกินจะเลือกแพ็กเก็ตเสียก่อน ดังนั้นจึงทำให้แพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกินที่เลือกได้ส่วนใหญ่เป็นแพ็กเก็ตเสียซึ่งการส่งแพ็กเก็ตเสียที่มีปลายทางเกินจะทำให้โหนดที่ส่งแพ็กเก็ตปกติไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตได้และเนื่องจากที่สัดส่วนนี้มีจำนวนแพ็กเก็ตวิดีโอสูงจึงทำให้โหนดที่ต้องการส่งแบบปกติซึ่งส่วนใหญ่เป็นแพ็กเก็ตวิดีโอไม่สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอได้จึงทำให้มีแพ็กเก็ตวิดีโอเหลือในคิวสูงจึงมีโอกาสที่จะถูก discard สูงจึงเกิด Pvdodrop สูงกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 ที่ไม่มีการเลือกปลายทางเกิน ส่วนการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 และ 5 ก็พบว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 5 ที่มีการเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกินได้จะมีค่า Pvdodrop สูงกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตเกินปลายทางโดยเลือกจากปลายทางที่อยู่ถัดจากปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ก่อนจะทำให้ใช้สล็อตได้ไม่คุ้มค่าจึงทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีจำนวนมากที่สุดได้ช้าและน้อยลงทำให้เกิด Pvdodrop สูงกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 ที่ไม่มีการเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกิน ส่วนการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1 ที่มีค่า Pvdodrop สูงที่สุดและสามารถรองรับโหลดข้อมูลได้น้อยที่สุด ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1 เมื่อโหลดสูงขึ้นจะสามารถเลือกแพ็กเก็ตได้ตรงกับ srrdest มากขึ้นจึงทำให้สามารถเลือกแพ็กเก็ตสำหรับส่งได้ 1 แพ็กเก็ตซึ่งน้อยกว่าแบบอื่นๆ สำหรับค่า Dmessage พบว่ามีลักษณะเช่นเดียวกับสัดส่วนที่ 1 นั่นคือ ในช่วงโหลดต่ำพบว่าค่า Dmessage ของการเลือกแบบที่ 2 และ 3 จะสูงกว่าการเลือกแบบที่ 1, 4 และ 5

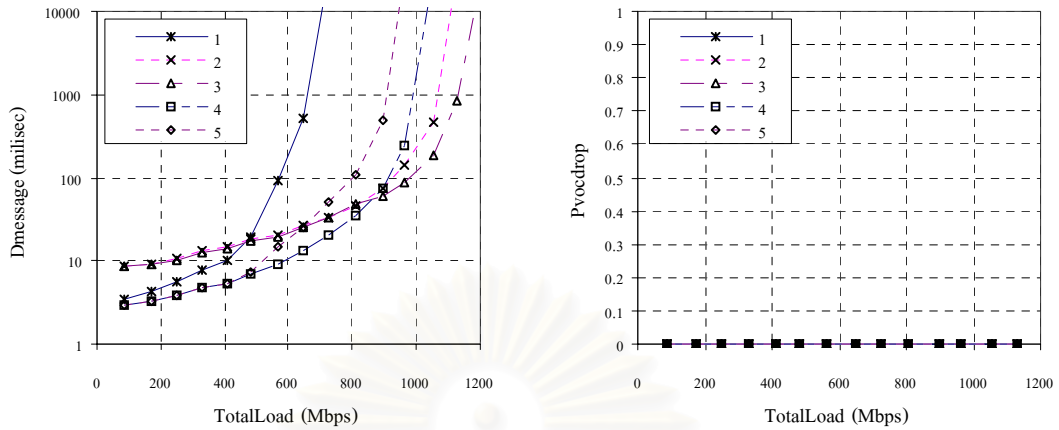
สัดส่วนที่ 3 สำหรับที่สัดส่วนนี้ซึ่งมีจำนวนของแพ็กเก็ตเสียมากที่สุดคือ 80% จึงทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอที่แม้จะมีเพียง 10% แต่มี priority ต่ำกว่ามีโอกาสเกิด Pvdodrop สูง ดังนั้นการเปรียบเทียบประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแต่ละแบบจึงสามารถพิจารณาจาก Pvdodrop Pvdodrop และความสามารถในการรองรับโหลดของกราฟฟิกข้อมูลซึ่งเป็นแพ็กเก็ตที่มี priority ต่ำที่สุด จะพบว่า

ลำดับของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางเรียงจากประสิทธิภาพสูงที่สุดถึงต่ำที่สุด คือ แบบที่ 3 แบบที่ 2 แบบที่ 4 แบบที่ 5 และแบบที่ 1 เช่นเดียวกับแบบที่ 1 และ 2 ซึ่งสามารถอธิบายได้ดังนี้

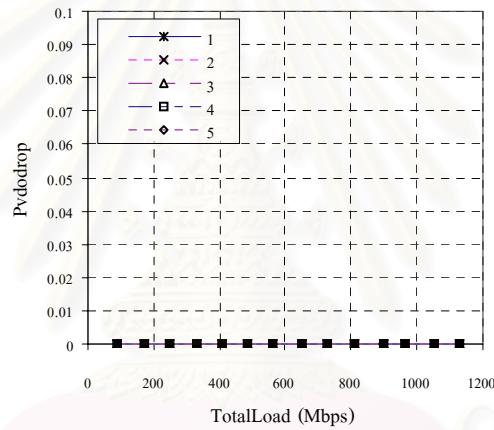
เมื่อพิจารณาการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 และ 3 พบว่าการเลือกแพ็กเก็ตทั้ง 2 แบบสามารถส่งแพ็กเก็ตได้สูงจึงทำให้มีค่า Pvocdrop ต่ำ ดังนั้นการเปรียบเทียบการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 และ 3 จึงสามารถพิจารณาจาก Pvdodrop และความสามารถในการรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลซึ่งพบว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 ที่มีการเลือกแพ็กเก็ตที่ละลายทางสามารถใช้สลิตได้คุ่มค่ากว่าจึงทำให้ Pvdodrop ต่ำกว่าและสามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้มากกว่าการเลือกแบบที่ 2 ส่วนการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 ที่มีการเลือกแพ็กเก็ตเช่นเดียวกับแบบที่ 2 แต่สามารถส่งแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกินได้ทำให้แพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกินซึ่งส่วนใหญ่จะเป็นแพ็กเก็ตเสียงไปรบกวนการส่งแพ็กเก็ตเสียงของชนิดอื่นทำให้มี Pvocdrop สูงกว่าการเลือกแบบที่ 2 และการส่งแพ็กเก็ตเกินยังส่งผลให้สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอที่มี priority ต่ำกว่าแพ็กเก็ตเสียงสามารถส่งได้น้อยส่งด้วยจึงทำให้ Pvdodrop สูงกว่าแบบที่ 2 ด้วย ส่วนการเลือกแบบที่ 5 ซึ่งมีการเลือกแพ็กเก็ตเกินโดยเลือกใกล้กับ srdest1 หรือ srdest2 ก่อนจะทำให้มีการใช้สลิตไม่คุ่มค่าทำให้เกิด Pvocdrop และ Pvdodrop สูงกว่าแบบที่ 3 ที่มีการเลือกแบบเดียวกันแต่ไม่เลือกแพ็กเก็ตเกิน สำหรับค่า Dmessage พบว่ามีลักษณะเช่นเดียวกับสัดส่วนที่ 1 และ 2 นั่นคือ ในช่วงโหลดต่ำพบว่าค่า Dmessage ของการเลือกแบบที่ 2 และ 3 จะสูงกว่าการเลือกแบบที่ 1, 4 และ 5

สัดส่วนที่ 4 สำหรับที่สัดส่วนนี้ซึ่งจำนวนแพ็กเก็ตแต่ละชนิดเท่าๆกันพบว่าค่า Pvocdrop มีค่าต่ำ ดังนั้นการเปรียบเทียบประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแต่ละแบบจึงสามารถพิจารณาจาก Pvdodrop และความสามารถในการรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูล ซึ่งจะพบว่าลำดับของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางเรียงจากประสิทธิภาพสูงที่สุดถึงต่ำที่สุด คือ แบบที่ 3 แบบที่ 2 แบบที่ 4 แบบที่ 5 และแบบที่ 1 เช่นเดียวกับสัดส่วนที่ 1, 2 และ 3 โดยจะเห็นได้ที่สัดส่วนนี้มีลักษณะของ Pvdodrop และความสามารถในการรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลคล้ายกับสัดส่วนที่ 2 มาก ดังนั้นจึงสามารถอธิบายโดยใช้เหตุผลเดียวกับสัดส่วนที่ 2

จากการเปรียบเทียบประสิทธิภาพของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1 ถึง 5 พบว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 สามารถให้ประสิทธิภาพดีที่สุทธันคือ มีค่า Pvocdrop และ Pvdodrop ต่ำที่สุด และสามารถรองรับโหลดข้อมูลได้มากที่สุดทั้ง 4 สัดส่วน



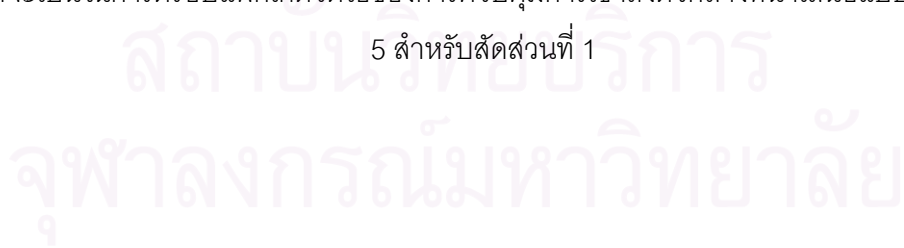
(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปักเก็ตเสียง

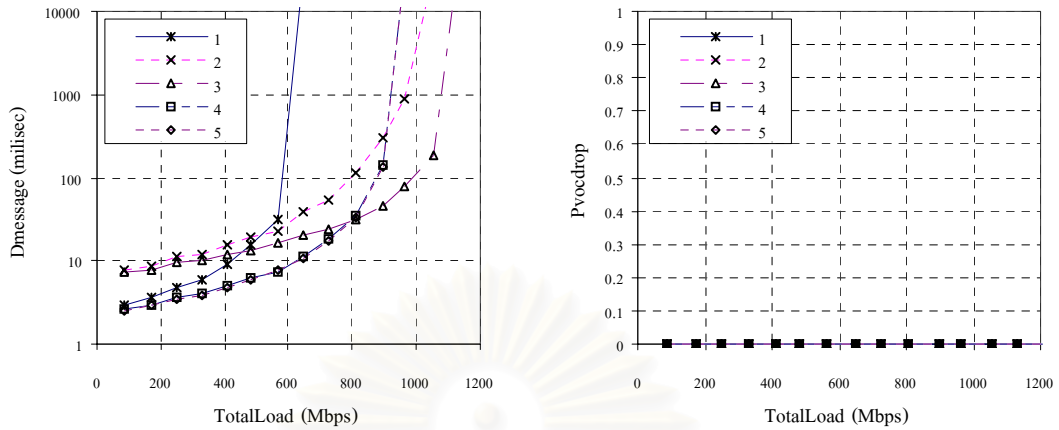


(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปักเก็ตวิดีโอ

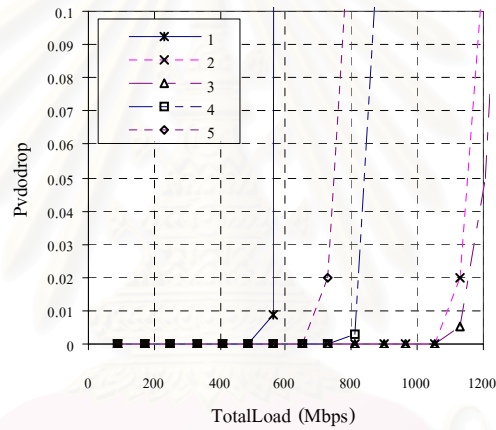
รูปที่ 4.29 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปักเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปักเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 1 ถึงแบบที่ 5

สำหรับสัดส่วนที่ 1





(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตเสี่ยง

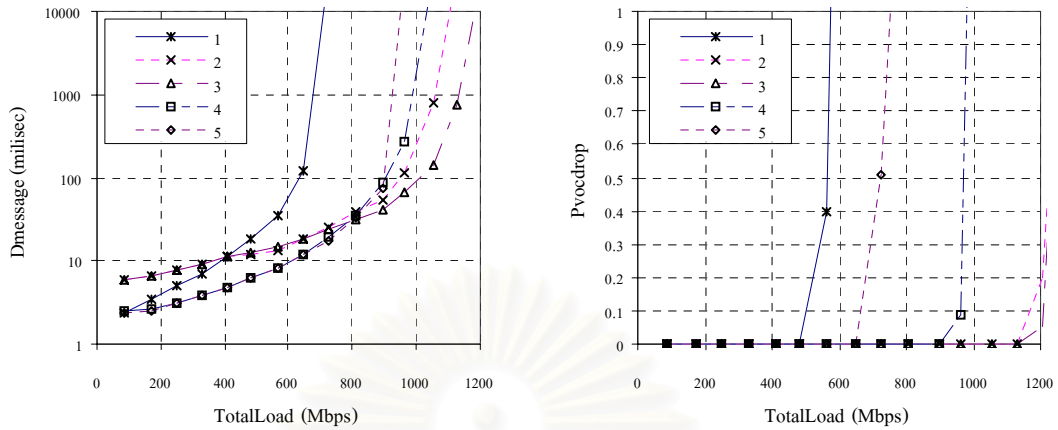


(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตวิดีโอ

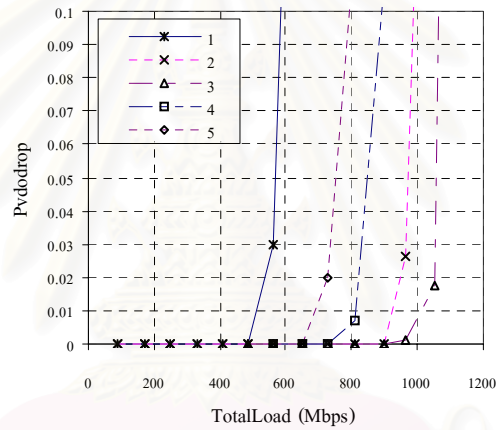
รูปที่ 4.30 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตเสี่ยงและค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 1 ถึงแบบที่

5 สำหรับสัดส่วนที่ 2





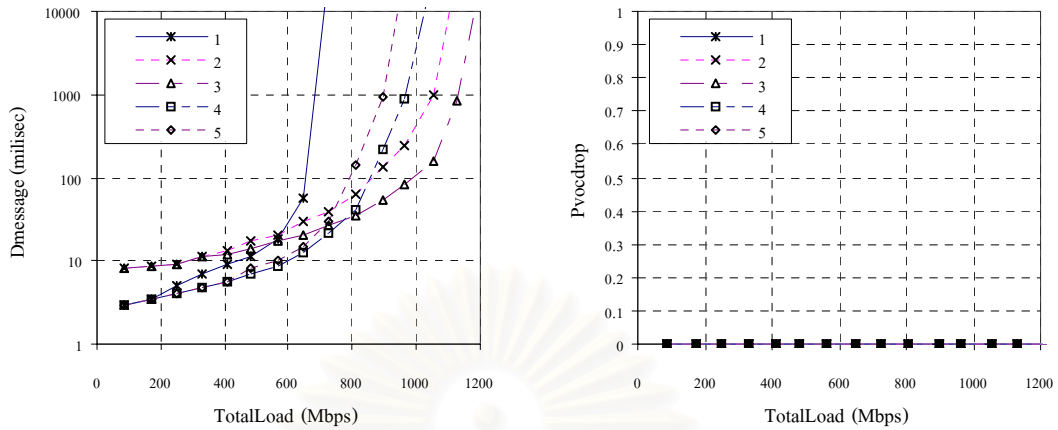
(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตเสี่ยง



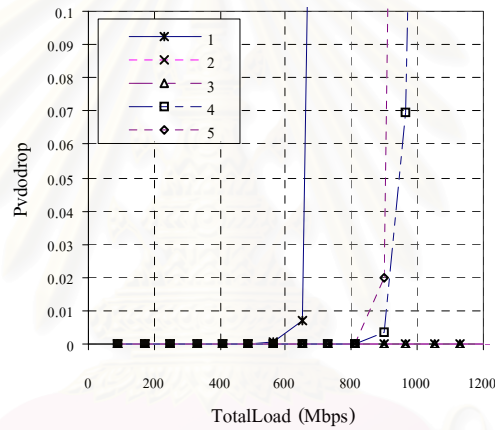
(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตวิดีโอ

รูปที่ 4.31 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตเสี่ยงและค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 1 ถึงแบบที่

5 สำหรับสัดส่วนที่ 3



(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตเสียง



(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 4.32 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 1 ถึงแบบที่

5 สำหรับสัดส่วนที่ 4

#### 4.5 การเปรียบเทียบประสิทธิภาพในการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6 ถึง 10

สำหรับในหัวข้อนี้จะเปรียบเทียบประสิทธิภาพในการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6 ถึง 10. ซึ่งเป็นการเข้าถึงตัวกลางแบบมีการเร่งการส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT โดยให้การเข้าถึงตัวกลางที่สามารถให้ประสิทธิภาพดีที่สุดสำหรับแต่ละแบบในการเปรียบเทียบซึ่งได้พิจารณามาแล้วในหัวข้อ 4.3 โดยการเข้าถึงตัวกลางที่ดีที่สุดสำหรับแบบที่ 6 ถึง 10 คือ แบบที่ 6.2 แบบที่ 7.2 แบบที่ 8.2 แบบที่ 9.2 และ แบบที่ 10.2 ตามลำดับ และใช้ค่า quota และ SRRthreshold ที่สามารถให้ Maxload สูงที่สุดซึ่งได้พิจารณามาแล้วในหัวข้อ 4.3 เช่นกัน รูปที่ 4.36-4.39 แสดงค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตเสี่ยงและค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตวิดีโอของการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.2 ถึง 10.2 สำหรับสัดส่วนที่ 1 ถึง 4

สัดส่วนที่ 1 เนื่องจากที่สัดส่วนนี้มีจำนวนของแพ็กเก็ตเสี่ยงและวิดีโอเพียงอย่างละ 10% จึงทำให้มีค่า Pvocdrop และ Pvdodrop ต่ำ ดังนั้นการเปรียบเทียบประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแต่ละแบบจึงสามารถพิจารณาจากความสามารถในการรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูล ซึ่งพบว่าการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบที่ 8.2 จะสามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้มากกว่าแบบที่ 7.2, 9.2 และ 10.2 ที่สามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้เท่าๆกัน ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 8.2 มีวิธีการเลือกเช่นเดียวกับการเลือกแบบที่ 3 คือเมื่อไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ srrdest1 หรือ srrdest2 ได้ โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตจากปลายทางที่อยู่ถัดจาก srrdest1 หรือ srrdest2 จึงทำให้มีการใช้สล็อตได้คุ้มค่ามากกว่าการเลือกแบบอื่นๆ จึงทำให้สามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้มากกว่าแบบอื่นๆ แต่จะสังเกตได้ว่าสามารถรองรับได้มากกว่าไม่มากนักทั้งนี้เป็นเพราะผลของการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ก่อนทำให้โหนดมีโอกาสในการเลือกแพ็กเก็ตตามปกติน้อยลงทำให้ผลของวิธีการเลือกปกติไม่เด่นชัด นอกจากนี้ผลของการเร่งการส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ในสถานะ NONSAT ก่อนทำให้การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 7.2, 9.2 และ 10.2 ไม่แตกต่างกันด้วย ส่วนการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 6.2 จะสามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้น้อยที่สุดเพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 6.2 กำหนดว่าถ้ามีการเลือกแพ็กเก็ตไม่ตรงกับ srrdest จึงจะสามารถเลือกแพ็กเก็ตที่ 2 ได้ ดังนั้นถ้าโหนดเลือกแพ็กเก็ตได้ตรงกับ srrdest โหนดก็จะไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่ 2 ได้ เป็นผลทำให้การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 6.2 สามารถรองรับโหลดได้ต่ำที่สุด

สำหรับค่า Dmessage พบว่าในช่วงโหลดต่ำการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 9.2 จะมีค่า Dmessage ต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 7.2 เล็กน้อยซึ่งเป็นผลมาจากการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 9.2 สามารถเลือกแพ็กเก็ตเกินได้ทำให้ที่โหลดต่ำการเลือกแบบที่ 9.2 สามารถส่งแพ็กเก็ตได้เร็วกว่าการเลือกแบบที่ 7.2 แต่

ค่า Dmessage ของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 9.2 จะต่ำกว่าการเลือกแบบที่ 7.2 เพียงเล็กน้อยเท่านั้น เพราะผลของการเร่งส่งแพ็กเก็ตทำให้ผลของการส่งแพ็กเก็ตเกินไม่เด่นชัด สำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 10.2 ก็พบว่าที่โหลดต่ำค่า Dmessage จะต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 8.2 เล็กน้อยทั้งนี้เพราะการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 10.2 มีการเลือกแพ็กเก็ตเกินเช่นเดียวกับแบบที่ 9.2

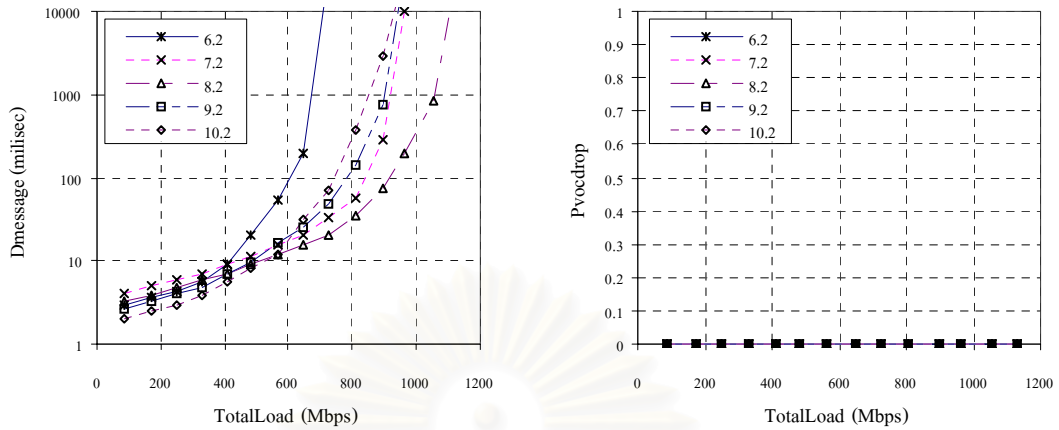
สัดส่วนที่ 2 สำหรับที่สัดส่วนนี้ซึ่งมีจำนวนของแพ็กเก็ตเสียงเพียง 10% จึงทำให้มีค่า Pvcodrop ต่ำแต่มีจำนวนของแพ็กเก็ตวิดีโอถึง 80 % ดังนั้นการเปรียบเทียบประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแต่ละแบบจึงสามารถพิจารณาจาก Pvdodrop ซึ่งพบว่าการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบที่ 8.2 จะมีค่า Pvdodrop ต่ำกว่าแบบที่ 7.2, 9.2 และ 10.2 ที่มีค่า Pvdodrop เท่าๆกัน ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแบบที่ 8.2 มีการเลือกแพ็กเก็ตในสภาวะปกติคือเมื่อไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ srrdest1 หรือ srrdest2 ได้โนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตปลายทางอื่นโดยพิจารณาที่ปลายทางโดยเริ่มจากปลายทางที่อยู่ใกล้ srrdest1 หรือ srrdest2 มากที่สุดก่อนจึงทำให้มีการใช้สล็อตได้คุ้มค่ามากกว่าการเลือกแบบอื่นๆจึงทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอได้มากกว่าแบบอื่นๆและได้ Pvdodrop ต่ำกว่าแบบอื่นๆด้วย แต่จะสังเกตได้ว่าค่า Pvdodrop มีค่าต่ำกว่าไม่มากนักทั้งนี้เป็นเพราะผลของการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกัน SAT ก่อนทำให้โนดมีโอกาสในการเลือกแพ็กเก็ตตามปกติน้อยลงทำให้ผลของวิธีการเลือกปกติไม่เด่นชัด นอกจากนี้ผลของการเร่งการส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ในสภาวะ NONSAT ก่อนทำให้การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 7.2, 9.2 และ 10.2 ไม่แตกต่างกันด้วย ส่วนการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 7.2 จะมีค่า Pvdodrop สูงที่สุดเพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 7.2 กำหนดว่าถ้ามีการเลือกแพ็กเก็ตไม่ตรงกับ srrdest จึงจะสามารถเลือกแพ็กเก็ตที่ 2 ได้ดังนั้นถ้าโนดเลือกแพ็กเก็ตได้ตรงกับ srrdest โนดก็จะไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่ 2 ได้เป็นผลทำให้การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 7.2 สามารถรองรับโหลดวิดีโอได้ต่ำจึงมีค่า Pvdodrop สูง ส่วนค่า Demessage พบว่ามีลักษณะคล้ายคลึงกับสัดส่วนที่ 1 คือ ช่วงโหลดต่ำการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 9.2 จะมีค่า Dmessage ต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 7.2 เล็กน้อยซึ่งเป็นผลมาจากการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 9.2 สามารถเลือกแพ็กเก็ตเกินได้ และการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 10.2 ก็พบว่าที่โหลดต่ำค่า Dmessage จะต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 8.2 เล็กน้อยทั้งนี้เพราะการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 10.2 มีการเลือกแพ็กเก็ตเกินเช่นเดียวกับแบบที่ 9.2

สัดส่วนที่ 3 สำหรับที่สัดส่วนนี้ซึ่งมีจำนวนของแพ็กเก็ตเสียงมากที่สุดคือ 80% จึงทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอที่แม้จะมีเพียง 10% แต่มี priority ต่ำกว่ามีโอกาสเกิด Pvdodrop สูง ดังนั้นการเปรียบเทียบประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแต่ละแบบจึงพิจารณาจาก Pvcodrop และ Pvdodrop ซึ่งพบว่ามีลักษณะเดียวกับ 2 สัดส่วนที่ผ่านมาคือ การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบที่ 8.2 จะมีค่า Pvcodrop และ Pvdodrop ต่ำกว่าแบบที่ 7.2, 9.2 และ 10.2 ที่มีค่า Pvcodrop และ Pvdodrop เท่าๆกัน

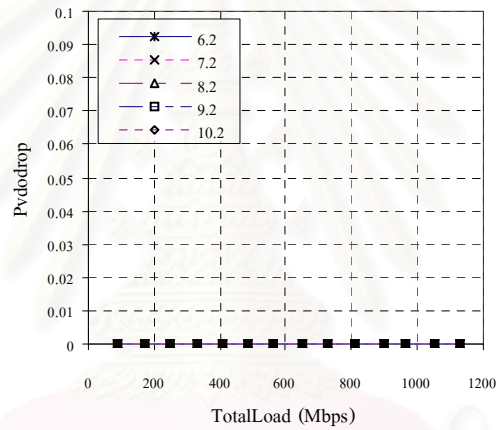
ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแบบที่ 8.2 มีการเลือกแพ็กเก็ตในสภาวะปกติคือเมื่อไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ srrdest1 หรือ srrdest2 ได้ในดจะพิจารณาแพ็กเก็ตปลายทางอื่นโดยพิจารณาที่ปลายทางโดยเริ่มจากปลายทางที่อยู่ใกล้ srrdest1 หรือ srrdest2 มากที่สุดก่อนจึงทำให้มีการใช้สล็อตได้คุ้มค่ามากกว่าการเลือกแบบอื่นๆจึงทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้มากกว่าแบบอื่นๆและการส่งแพ็กเก็ตเสียงได้มากยังทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอที่มี priority ต่ำกว่าได้เร็วขึ้นด้วยจึงทำให้ได้ค่า Pvocdrop และ Pvdodrop ต่ำกว่าแบบอื่นๆ ส่วนการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 7.2 จะมีค่า Pvocdrop และ Pvdodrop สูงที่สุดเพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 7.2 กำหนดว่าถ้ามีการเลือกแพ็กเก็ตไม่ตรงกับ srrdest จึงจะสามารถเลือกแพ็กเก็ตที่ 2 ได้ดังนั้นถ้าในดเลือกแพ็กเก็ตได้ตรงกับ srrdest ในดก็จะไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่ 2 ได้เป็นผลทำให้การเลือก แพ็กเก็ตแบบที่ 7.2 สามารถรองรับโหลดเสียงและส่งผลให้ส่งแพ็กเก็ตวิดีโอได้ช้าลงด้วยจึงทำให้ได้ค่า Pvocdrop และ Pvdodrop สูง ส่วนค่า Demessage พบว่ามีลักษณะคล้ายคลึงกับสัดส่วนที่ 1 และ 2

สัดส่วนที่ 4 สำหรับที่สัดส่วนนี้ซึ่งจำนวนแพ็กเก็ตแต่ละชนิดเท่าๆกันพบว่าค่า Pvocdrop มีค่าต่ำ ดังนั้นการเปรียบเทียบประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแต่ละแบบจึงสามารถพิจารณาจาก Pvdodrop ซึ่งพบว่าการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบที่ 8.2 จะมีค่า Pvdodrop ต่ำกว่าแบบที่ 7.2, 9.2 และ 10.2 ที่มีค่า Pvdodrop เท่าๆกัน ส่วนการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 7.2 จะมีค่า Pvdodrop สูงที่สุด โดยสามารถอธิบายโดยใช้เหตุผลเดียวกับสัดส่วนที่ 2

จากการเปรียบเทียบประสิทธิภาพของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 6.2 ถึง 10.2 พบว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 8.2 สามารถให้ประสิทธิภาพที่ดีที่สุดนั่นคือ มีค่า Pvocdrop และ Pvdodrop ต่ำที่สุด และสามารถรองรับโหลดข้อมูลได้มากที่สุดทั้ง 4 สัดส่วน



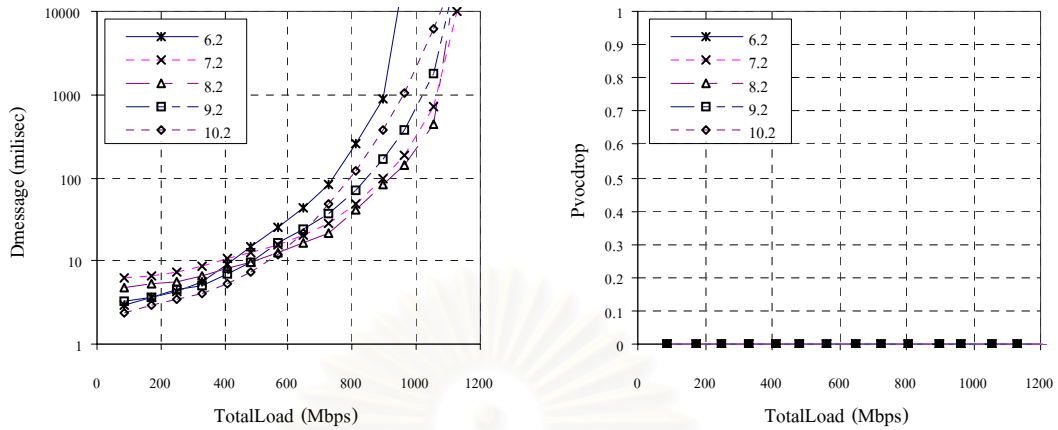
(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบปแพ็กเก็ตเสียง



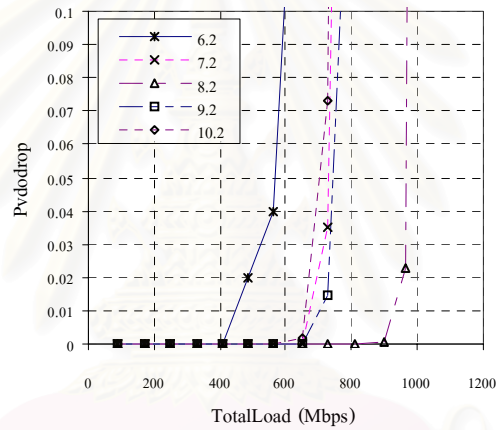
(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบปแพ็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 4.33 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดริบปแพ็กเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดริบปแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.2 ถึงแบบที่ 10.2 สำหรับสัดส่วนที่ 1

สถาบันวิจัยบริการ  
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย



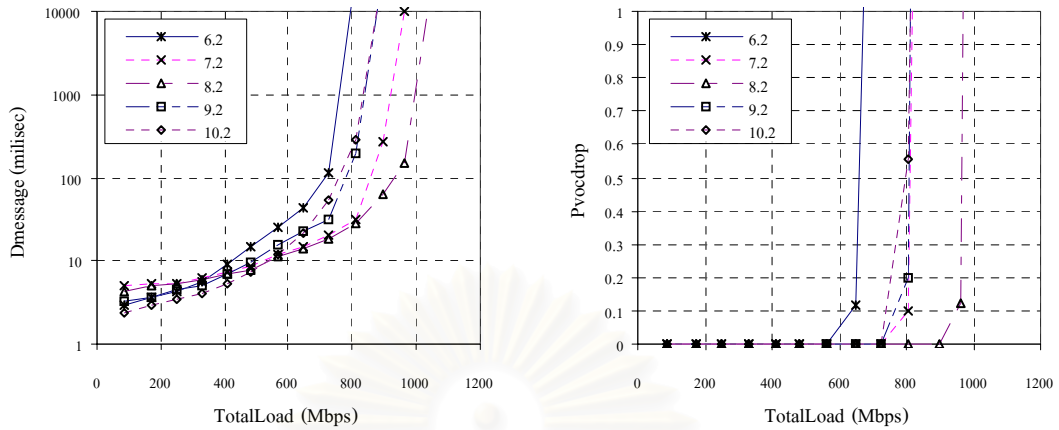
(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตเสียง



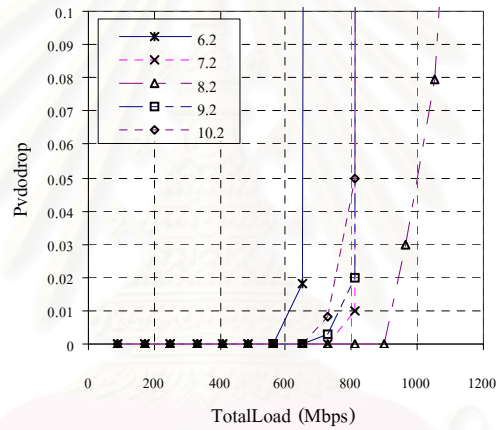
(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 4.34 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.2 ถึงแบบที่ 10.2 สำหรับสัดส่วนที่ 2

สถาบันวิจัยบริการ  
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย



(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตเสียง

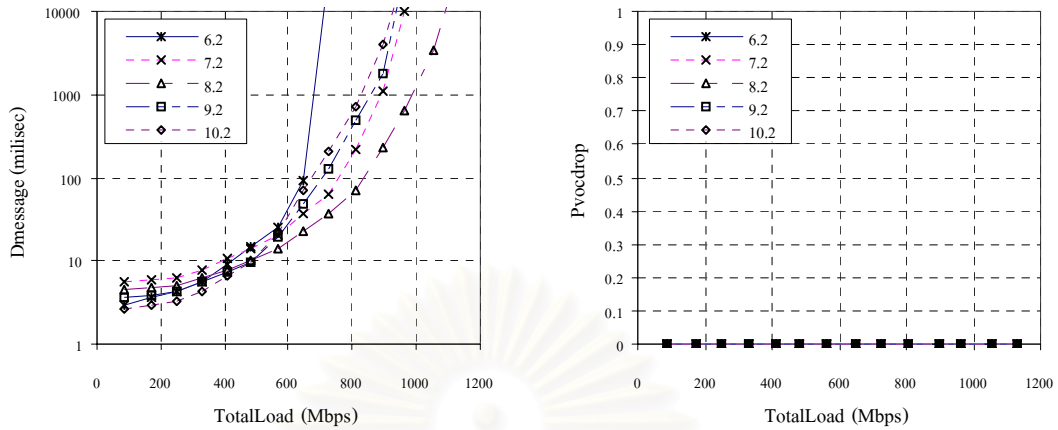


(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตวิดีโอ

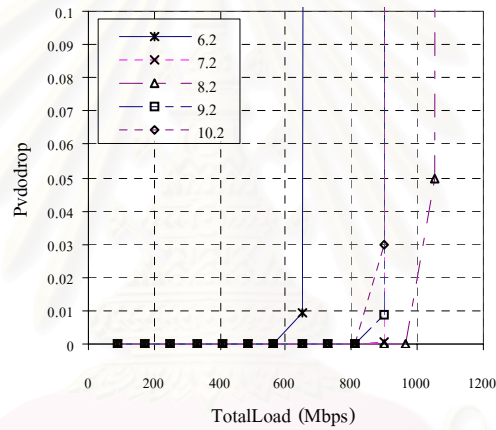
รูปที่ 4.35 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.2 ถึงแบบที่ 10.2 สำหรับสัดส่วนที่ 3

สถาบันวิจัยบริการ  
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย





(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบปแพ็กเก็ตเสียง



(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบปแพ็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 4.36 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดริบปแพ็กเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดริบปแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 6.2 ถึงแบบที่ 10.2 สำหรับสัดส่วนที่ 4

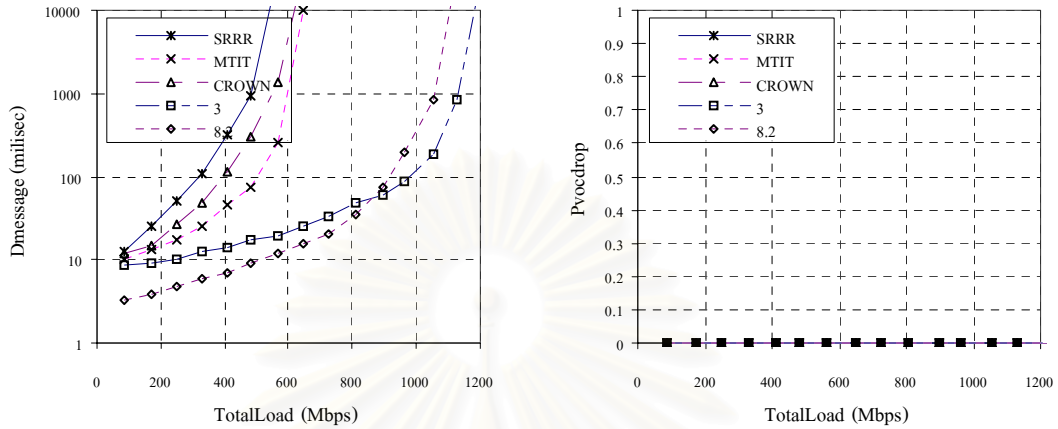
สถาบันวิจัยบริการ  
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย

#### 4.6 การเปรียบเทียบการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3 และแบบที่ 7.2 กับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่เคยถูกนำเสนอมา (MTIT, SRRR และCROWN)

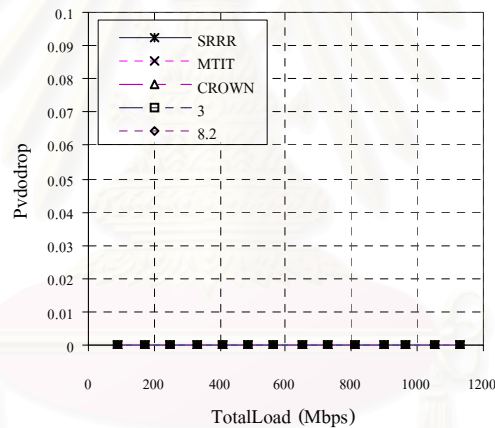
สำหรับในหัวข้อนี้จะเปรียบเทียบประสิทธิภาพในการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่เคยถูกนำเสนอมา (MTIT, SRRR และCROWN) กับการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอที่มีประสิทธิภาพดีที่สุดในกลุ่มคือ การเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3 ซึ่งมีประสิทธิภาพดีที่สุดในกลุ่มการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอที่ 1 ถึง 5 ซึ่งไม่มีการเร่งการส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ NONSAT และการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8.2 ซึ่งมีประสิทธิภาพดีที่สุดในกลุ่มการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอที่ 6 ถึง 10 ซึ่งมีการเร่งการส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ NONSAT รูปที่ 4.37-4.38 แสดงค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการ ตรี อปแพ็กเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ตวิดีโอของการเข้าถึงตัวกลางแบบ SRRR, การเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 2 และ 8.2 สำหรับสัดส่วนที่ 1 ถึง 4

จากรูปที่ 4.37 ถึง 4.38 จะเห็นได้ว่าการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3 สามารถให้ Maxthp ได้ สูงที่สุดในทุกสัดส่วนของทราฟฟิก ส่วนการเข้าถึงตัวกลางแบบ SRRR สามารถให้ Maxthp ต่ำที่สุด ทั้งนี้ เพราะว่าการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 2 และการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8.2 สามารถเลือก และส่งแพ็กเก็ตได้มากกว่า 1 แพ็กเก็ตในแต่ละไทม์สล็อตเพราะมีจำนวนเครื่องส่งและจำนวนเครื่องรับ มากกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบ SRRR และ CROWN ส่วนการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ MTIT แม้ จะมีจำนวนเครื่องรับและเครื่องส่งเท่ากับจำนวนช่องสัญญาณ แต่เนื่องจากมีลักษณะการเข้าถึงตัวกลาง เป็นแบบโทเคนจึงทำให้ไม่สามารถใช้ช่องสัญญาณได้อย่างคุ้มค่าเพราะขณะเวลาหนึ่งจะมีเพียง 1 โหนด เท่านั้นที่สามารถส่งได้ทำให้ส่วนที่เหลือของวงแหวนไม่สามารถถูกใช้งานได้จึงทำให้สามารถได้ Maxthp ต่ำ กว่า การเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3 และ 8.2 ที่มีจำนวนเครื่องรับและเครื่องส่งเท่ากับจำนวน ช่องสัญญาณแต่มีการควบคุมการเข้าถึงช่องสัญญาณแบบสล็อตจึงทำให้สามารถใช้แบนด์วิดท์ส่วนต่างๆ ของวงแหวนได้อย่างคุ้มค่า แต่เมื่อเทียบประสิทธิภาพของการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3 กับการ เข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8.2 จะเห็นได้ว่าแม้ว่าการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3 จะสามารถให้ Maxthp ได้มากกว่าการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8.2 แต่ที่โหนดค่าต่ำๆค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูลของการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8.2 มีค่าน้อยกว่าการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอ แบบที่ 3 ทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8.2 มีการเร่งการส่งแพ็กเก็ตเมื่อเกิดสถานะ NONSAT ทำให้แพ็กเก็ตข้อมูลสามารถถูกส่งได้เร็วขึ้นจึงทำให้มีค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล ต่ำกว่าการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3 แต่เพราะการเร่งการส่งแพ็กเก็ตเมื่อเกิดสถานะ NONSAT นี้เองทำให้แพ็กเก็ตที่เลือกและส่งไม่ตรงกับปลายทาง srrdest1 และ srrdest2 จึงทำให้มีการชนกันมากขึ้น

เมื่อโหลดมากขึ้นจึงทำให้แพ็กเก็ตที่เลือกได้สามารถส่งได้น้อยลงเป็นผลให้ Maxthp ต่ำกว่าการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอบนแบบที่ 3

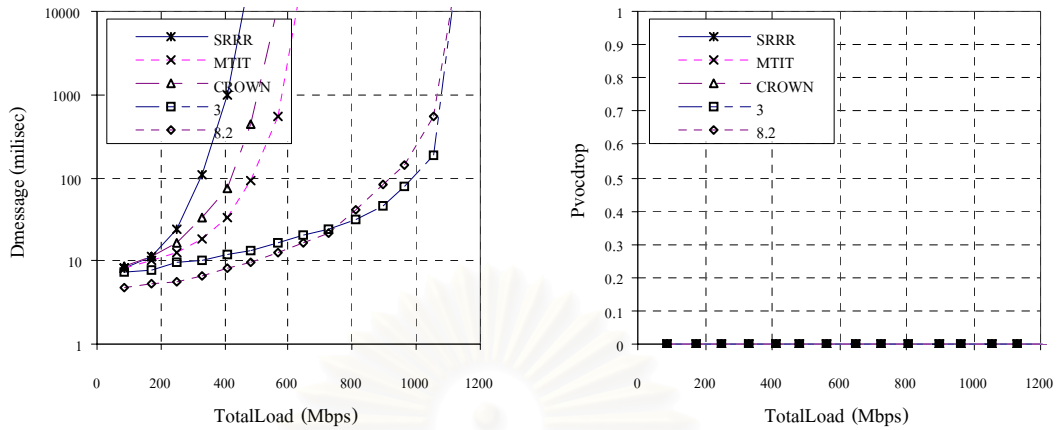


(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการต้อปแพ็กเก็ตเสี่ยง

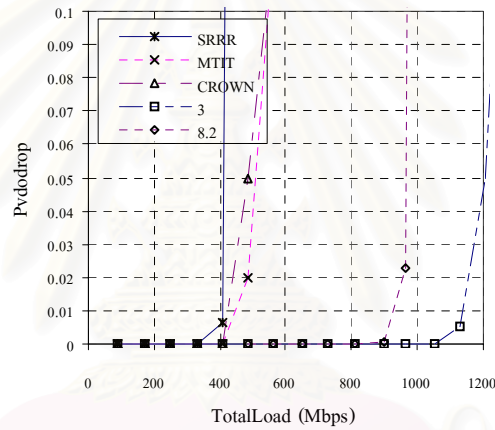


(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการต้อปแพ็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 4.37 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการต้อปแพ็กเก็ตเสี่ยงและค่าความน่าจะเป็นในการต้อปแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ MTIT, SRRR, CROWN, การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอบนแบบที่ 2 และแบบที่ 7.2 สำหรับสัดส่วนที่ 1

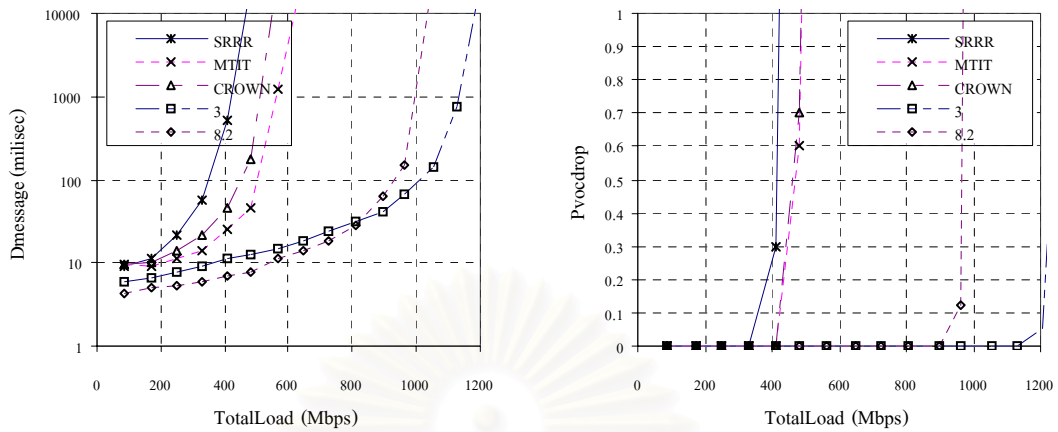


(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตเสี่ยง

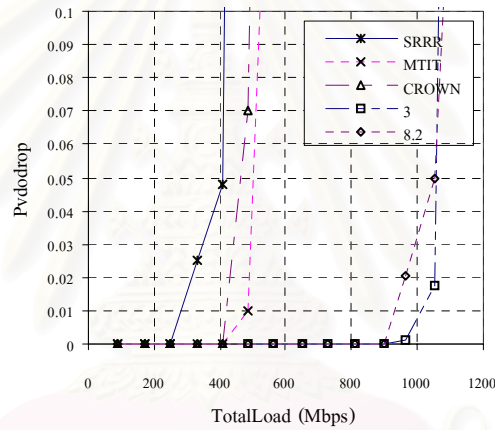


(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 4.38 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตเสี่ยงและค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ MTIT, SRRR, CROWN, การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 2 และแบบที่ 7.2 สำหรับสัดส่วนที่ 2



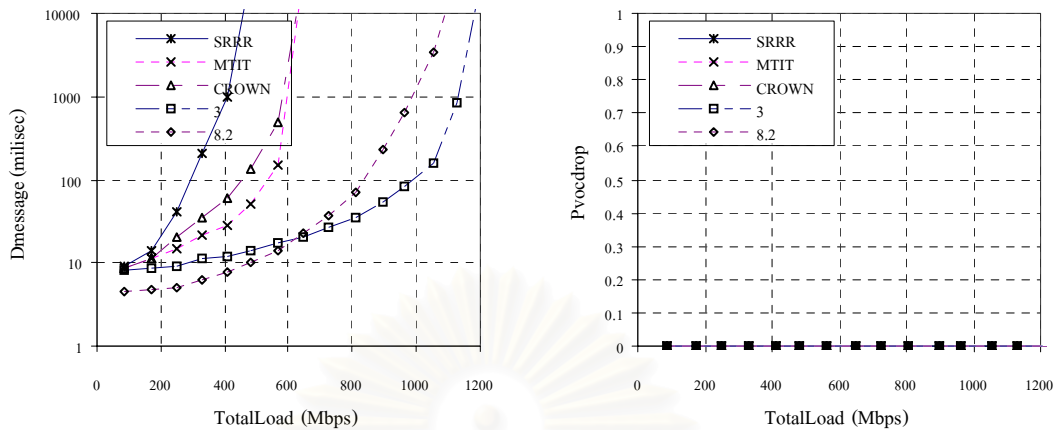
(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปแพ็กเก็ตเสี่ยง



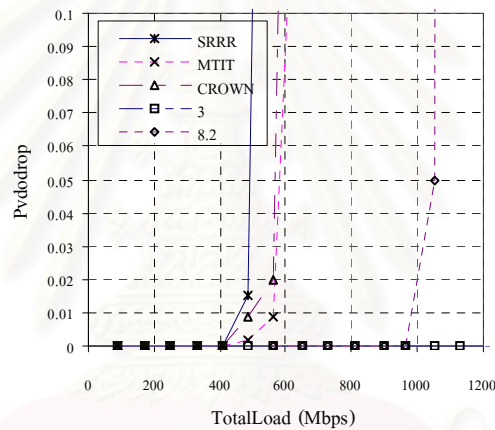
(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปแพ็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 4.39 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปแพ็กเก็ตเสี่ยงและค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ MTIT, SRRR, CROWN, การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 2 และแบบที่ 7.2 สำหรับสัดส่วนที่ 3

สถาบันวิจัยดาราศาสตร์  
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย



(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตเสี่ยง



(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตวิดีโอ

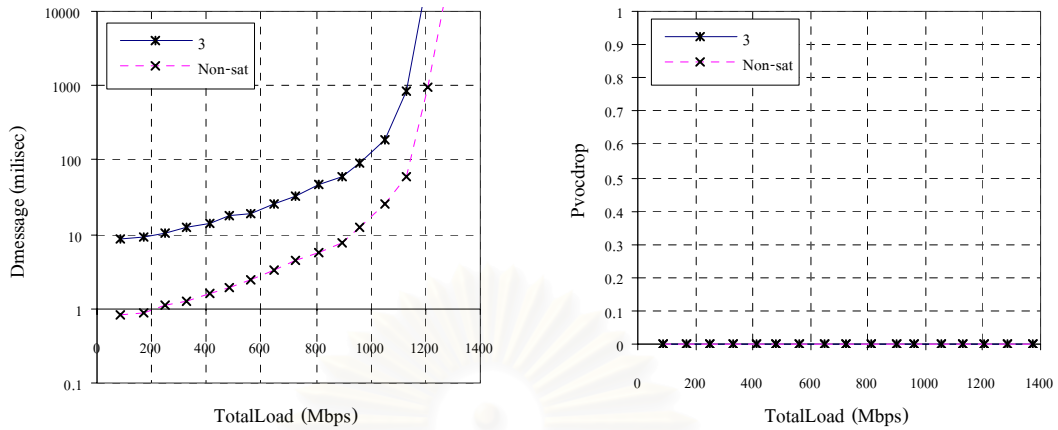
รูปที่ 4.40 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตเสี่ยงและค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ MTIT, SRRR, CROWN, การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 2 และแบบที่ 7.2 สำหรับสัดส่วนที่ 4

#### 4.7 การทดสอบประสิทธิภาพและการวิเคราะห์การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอที่ไม่มี SAT ควบคุมการทำงานและไม่มีกำหนดสล็อตของช่องสัญญาณสำหรับส่ง

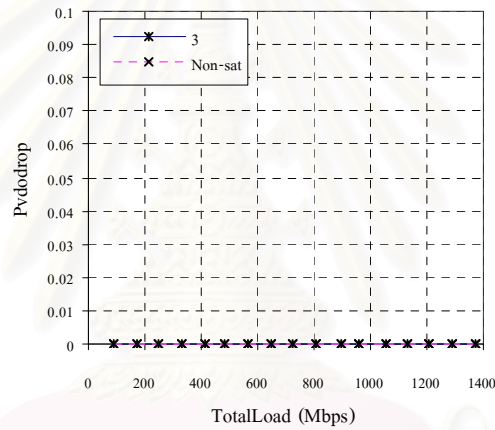
สำหรับหัวข้อนี้จะทดสอบผลของการเข้าถึงตัวกลางที่ไม่มี SAT ในการควบคุมการทำงานและไม่มีกำหนดสล็อตสำหรับส่งแพ็กเก็ตที่เลือก โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตเสี่ยงสำหรับส่งในสล็อตเวลาที่เข้ามาที่โหนดเมื่อไม่มีแพ็กเก็ตเสี่ยงแล้วจึงเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลตามลำดับ โดยจะทดสอบที่ 4 สัดส่วนโหลดและ

เปรียบเทียบผลที่ได้กับการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3 รูปที่ 4.41-4.44 แสดงค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียแพ็กเก็ตวิดีโอของ การเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3 และแบบไม่มี SAT ควบคุมการทำงานสำหรับสัดส่วนทั้ง 4

จากผลการจำลองแบบที่สัดส่วนโหลดทั้ง 4 แบบพบว่าการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบไม่มี SAT ควบคุมการทำงานและไม่มีกำหนดสล็อตของช่องสัญญาณในการส่ง (Nonsatcontrol) จะให้ประสิทธิภาพดีกว่าการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3 นั่นคือ Pvocdrop, Pvdodrop และ ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูลต่ำกว่าการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3 ค่า Maxthp สูงกว่าการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3 ทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบ Nonsatcontrol จะไม่มีการกำหนดจำนวน แพ็กเก็ตที่สามารถส่งในแต่ละรอบของ SAT จึงทำให้ไม่เกิดการส่งไม่ได้เนื่องจากส่งแพ็กเก็ตครบจำนวนแล้วจึงสามารถส่งแพ็กเก็ตของเสียง วิดีโอและข้อมูลได้อย่างอิสระ นอกจากนี้การส่งแพ็กเก็ตแบบ Nonsatcontrol ยังไม่มีการกำหนดช่องสัญญาณสำหรับส่งแพ็กเก็ตในแต่ละไทม์สล็อตจึงทำให้มีการยืดหยุ่นในการส่งแพ็กเก็ตมากกว่าและจะไม่เกิดการส่งไม่ได้เนื่องจากมีการขโมยช่องสัญญาณในการส่งโดยโนดอื่นเป็น ผลให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอได้ก่อนที่จะเกินเวลาที่กำหนดไว้ทำให้มีค่า Pvocdrop และ Pvdodrop ต่ำกว่าและสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้รวดเร็วทำให้มีค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล ต่ำกว่า



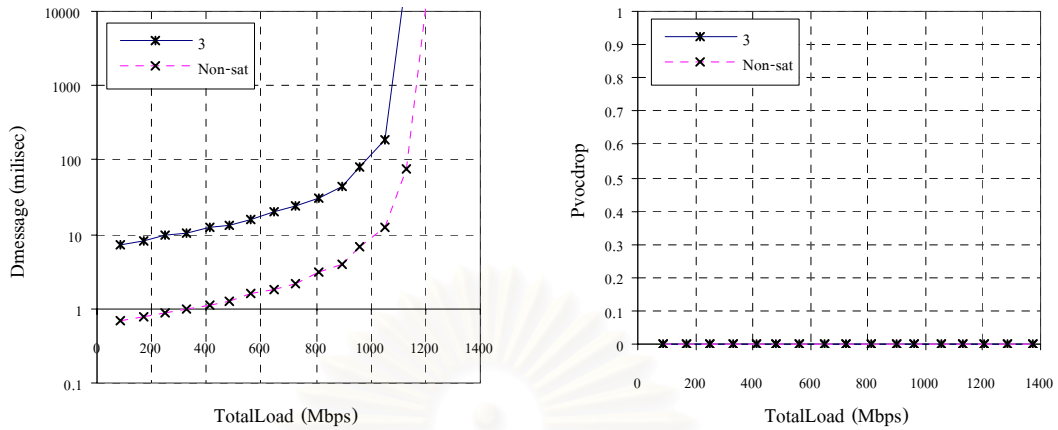
(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปแพ็กเก็ตเสียง



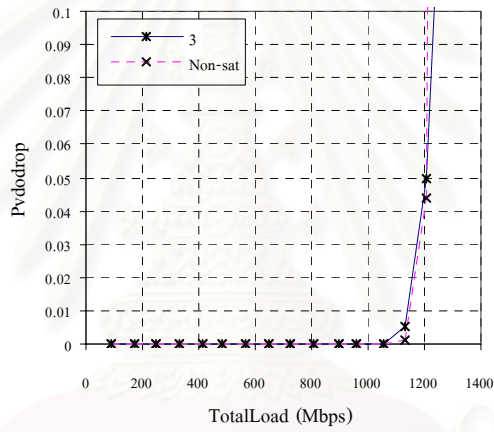
(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปแพ็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 4.41 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปแพ็กเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 2, 7.2 และการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบไม่มี SAT ในการควบคุมการทำงานสำหรับสัดส่วนที่ 1





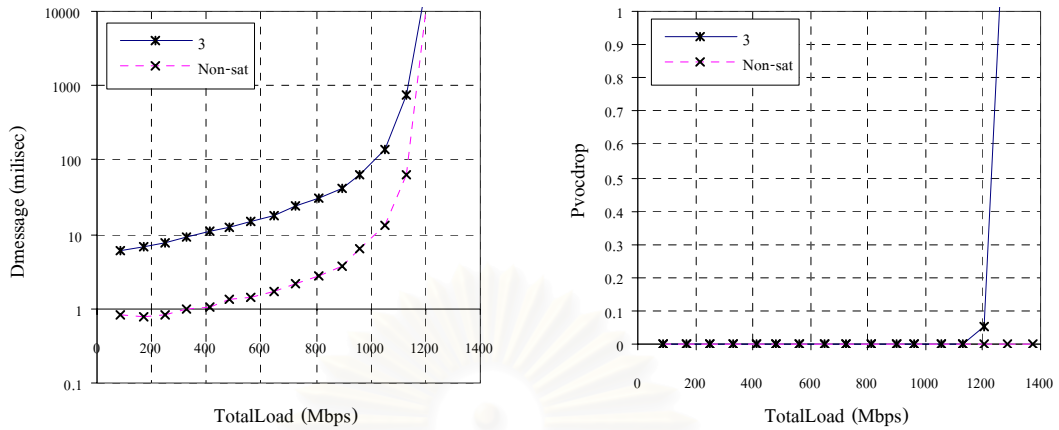
(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตเสี่ยง



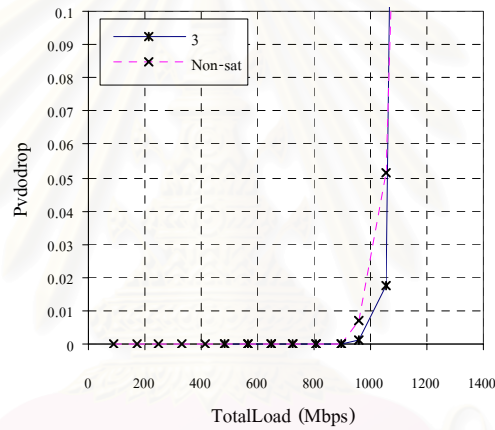
(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตวิดีโอ

รูปที่ 4.42 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตเสี่ยงและค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 2, 7.2 และการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบไม่มี SAT ในการควบคุมการทำงานสำหรับสัดส่วนที่ 2



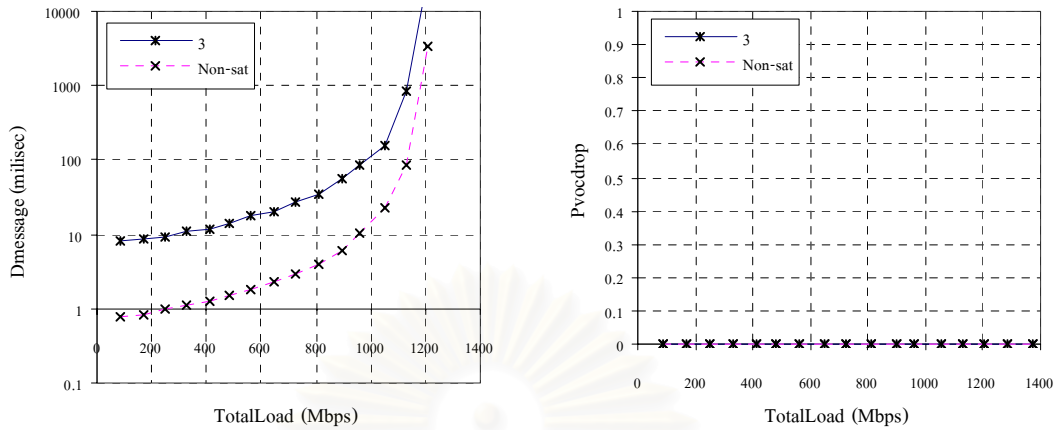


(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเก็ตเสี่ยง

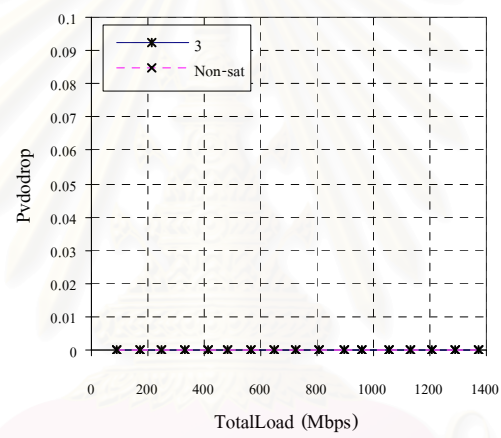


(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 4.43 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเก็ตเสี่ยงและค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 2, 7.2 และการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบไม่มี SAT ในการควบคุมการทำงานสำหรับสัดส่วนที่ 3



(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตเสี่ยง



(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตวิดีโอ

รูปที่ 4.44 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตเสี่ยงและค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 2, 7.2 และการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบไม่มี SAT ในการควบคุมการทำงานสำหรับสัดส่วนที่ 4

จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย

## บทที่ 5

### การทดสอบประสิทธิภาพของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของ แพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูล

สำหรับในบทนี้จะทดสอบการพัฒนาประสิทธิภาพของการเข้าถึงตัวกลางโดยการขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลสำหรับระบบที่ไม่มี SAT ในการควบคุมการทำงานและไม่มีกำหนดสล็อตของช่องสัญญาณสำหรับส่งเพื่อเป็นการลดการสูญเสียแบนด์วิดท์ในส่วนหัว โดยกำหนดให้แพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลมีขนาดเป็น  $m$  เท่าของแพ็กเก็ตเสียงโดย  $m$  จะเป็นตัวแปรในการทดสอบประสิทธิภาพของการเข้าถึงตัวกลางซึ่งจะทดสอบที่ค่า  $m$  เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 เนื่องจากการขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและขนาดแพ็กเก็ตข้อมูล ทำให้อายุขัยของสล็อตจะต้องถูกขยายให้มีขนาดใหญ่เท่ากับขนาดแพ็กเก็ตกราฟิกวิดีโอและกราฟิกข้อมูลดังนั้นการขยายขนาดของสล็อตจะมีผลต่อการส่งแพ็กเก็ตเสียง คือ สล็อตที่ขยายให้มีขนาดเป็น  $m$  เท่าของขนาดของแพ็กเก็ตเสียงจะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้  $m$  แพ็กเก็ต ดังนั้นการเลือกแพ็กเก็ตสำหรับส่งในแต่ละไทม์สล็อตจึงสามารถทำได้หลายแบบโดยวิธีการเลือกแพ็กเก็ตสำหรับส่งที่ได้เสนอตามที่ได้กล่าวแล้วในบทที่ 3 มีด้วยกัน 3 แบบคือ

- 1) แบบที่ 1 กำหนดให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงสู่สล็อตได้ก็ต่อเมื่อมีจำนวนแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางเดียวกันเท่ากับ  $m$  แพ็กเก็ต
- 2) แบบที่ 2 กำหนดให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางเดียวกันที่มีจำนวนน้อยกว่า  $m$  แพ็กเก็ตสู่สล็อตได้แต่จะต้องไม่มีแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลสำหรับส่งแล้ว
- 3) แบบที่ 3 กำหนดให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงหลายปลายทางรวมกันได้แต่จะต้องไม่มีแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลสำหรับส่งแล้ว

แต่เนื่องจากการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 และ 3 อาจมีบางส่วนของสล็อตไม่ถูกใช้งานเนื่องจากการส่งแพ็กเก็ตเสียงน้อยกว่า  $m$  ในการเลือกแบบที่ 2 หรือ การส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางต่างกันในการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 ดังนั้นในอนดอื่นก็จะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางไม่เกินปลายทางสุดท้ายของแพ็กเก็ตเสียงในสล็อตนั้นได้โดยสามารถเลือกแพ็กเก็ตได้ 2 แบบ คือ เลือกแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางใกล้กับปลายทางสุดท้ายที่สุดและเลือกแพ็กเก็ตเสียงจากปลายทางที่เหลือเวลารอในคิวน้อยที่สุด ดังนั้นจะกำหนดการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 ออกเป็น 3 หัวข้อย่อย คือ แบบที่ 2.1 จะเป็นการเลือกแพ็กเก็ตที่ไม่มีการส่งแพ็กเก็ตในสล็อตที่มีส่วนว่าง, แบบที่ 2.2 จะเป็นการเลือกแพ็กเก็ตที่สามารถส่งแพ็กเก็ตในสล็อตที่มีส่วนว่างโดยเลือกแพ็กเก็ตเสียงจากปลายทางที่ใกล้กับปลายทางสุดท้ายที่สุด และแบบที่ 2.3 จะเป็นการ

เลือกแพ็กเก็ตที่สามารถส่งแพ็กเก็ตในสล็อตที่มีส่วนว่างโดยเลือกแพ็กเก็ตเสียงจากปลายทางที่เหลือเวลา รอในคิวน้อยที่สุด ซึ่งการเลือกแบบที่ 3 ก็มีลักษณะเช่นเดียวกัน ในหัวข้อถัดไปจะแสดงผลของการทดสอบ และการวิเคราะห์แนวคิดทั้ง 3 แบบ

### 5.1 การทดสอบประสิทธิภาพและการวิเคราะห์การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 1

สำหรับการเข้าถึงตัวกลางที่มีการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1 นี้มีวัตถุประสงค์ให้ใช้สล็อตสำหรับส่งแพ็กเก็ตได้อย่างคุ้มค่าที่สุด ดังนั้นจะกำหนดให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้ก็ต่อเมื่อมีแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางเดียวกันจำนวน  $m$  แพ็กเก็ต โดยโนดจะพิจารณาแพ็กเก็ตเสียงที่มีคุณสมบัติดังกล่าวสำหรับส่งในสล็อตว่างก่อนโดยพิจารณาจากปลายทางที่มีความยาวมากที่สุด เมื่อไม่มีแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางเดียวกันที่มีจำนวนมากกว่าหรือเท่ากับ  $m$  แล้วจึงพิจารณาแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูล ตามลำดับ เมื่อไม่มีแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลสำหรับส่งแล้วแต่ยังมีแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางเดียวกันแต่มีจำนวนแพ็กเก็ตน้อยกว่า  $m$  โหนดจะไม่ส่งแพ็กเก็ตเหล่านั้นและปล่อยให้สล็อตว่างที่เหลือถูกใช้สำหรับโนดถัดไป รูปที่ 5.1 ถึง 5.4 แสดงค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตวิดีโอของการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 1 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 1, 2, 4 และ 8 สำหรับสัดส่วนทั้ง 4

จากผลการทดสอบประสิทธิภาพการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 1 รูปที่ 5.1 ถึง 5.4 พบว่าที่แต่ละสัดส่วนโหนดจะมีลักษณะของเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (Dmessage), ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตเสียง (Pvocdrop) และ ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตวิดีโอ (Pvdodrop) แตกต่างกันซึ่งสามารถอธิบายลักษณะของแต่ละสัดส่วนที่ค่า  $m$  ต่างๆได้ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 เมื่อค่า  $m$  มากกว่า 1 พบว่าช่วงโหนดต่ำมี Pvocdrop สูงกว่า 1% ซึ่งเป็นค่าสูงสุดที่แพ็กเก็ตเสียงจะยอมรับได้โดยเมื่อ  $m$  ยิ่งสูง ช่วงโหนดต่ำที่ Pvocdrop สูงมากกว่า 1% ยิ่งกว้างขึ้นนั่นคือเมื่อ  $m$  เท่ากับ 2 ช่วงโหนดต่ำที่ Pvocdrop สูงกว่า 1% คือ 0 ถึง 165 Mbps เมื่อ  $m$  เท่ากับ 4 ช่วงโหนดต่ำที่ Pvocdrop สูงกว่า 1% คือ 0 ถึง 250 Mbps และเมื่อ  $m$  เท่ากับ 8 ช่วงโหนดต่ำที่ Pvocdrop สูงกว่า 1% คือ 0 ถึง 480 Mbps สาเหตุที่เกิด Pvocdrop สูงกว่า 1% เมื่อที่โหนดต่ำเพราะว่าที่สัดส่วนนี้มีจำนวนแพ็กเก็ตเสียงจำนวนน้อยและการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่มีการเลือกแพ็กเก็ตเสียงแบบที่ 1 นี้กำหนดว่าจะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้ก็ต่อเมื่อมีแพ็กเก็ตเสียงปลายทางเดียวกันเท่ากับ  $m$  แพ็กเก็ต นั่นคือจะ

สามารถส่งได้ก็ต่อเมื่อมีแพ็กเก็ตเสียงเต็มสล็อตและต้องเป็นแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางเดียวกันด้วย แต่เนื่องจากมีจำนวนแพ็กเก็ตเสียงน้อยจำนวนแพ็กเก็ตเสียงในแต่ละปลายทางจึงน้อยและมีน้อยกว่า  $m$  เมื่อเป็นเช่นนี้โนดก็จะไม่ส่งแพ็กเก็ตเสียงและจะรอจนกว่าจะมีแพ็กเก็ตเสียงในแต่ละปลายทางเท่ากับ  $m$  แพ็กเก็ตแต่เนื่องจากที่สล็อตส่วนนี้มีแพ็กเก็ตเสียงน้อยจึงทำให้ต้องใช้เวลาในการรอนานกว่าจะมีแพ็กเก็ตครบ  $m$  แพ็กเก็ตจึงทำให้แพ็กเก็ตที่มารออยู่ก่อนมีเวลาประวิงเกินที่กำหนดไว้และถูก discard ไปก่อนที่จะมีแพ็กเก็ตเสียงเข้ามาครบ  $m$  แพ็กเก็ต ยิ่ง  $m$  มีค่ามากทำให้ต้องรอเพื่อให้ครบจำนวน  $m$  แพ็กเก็ตนานมากขึ้น จึงทำให้มีช่วงของ Pvocdrop มากกว่า 1 % กว้างขึ้น แต่เมื่อโหลดสูงขึ้นกลับพบว่า Pvocdrop ต่ำลงทั้งนี้เพราะว่าเมื่อโหลดสูงขึ้นจะมีจำนวนแพ็กเก็ตเสียงมากขึ้นทำให้โนดใช้เวลาารอน้อยลงทำให้เกิด Pvocdrop ต่ำลง แต่เมื่อพิจารณาที่ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (Dmessage) พบว่าเมื่อ  $m$  มากขึ้นค่าโหลดที่ระบบสามารถรองรับโหลดของทราฟฟิกข้อมูลได้มากที่สุด (Maxdatload) โดยที่ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูลยังมีค่าจำกัดจะมีค่ามากขึ้นและที่โหลดเท่าๆกันเมื่อ  $m$  มากขึ้นจะได้ Dmessage ต่ำกว่าด้วยทั้งนี้เพราะว่าที่สล็อตส่วนนี้มีจำนวนข้อมูลมากการขยายขนาดแพ็กเก็ตจะช่วยลดส่วนหัวทำให้สามารถรองรับโหลดได้สูงขึ้นและยังทำให้ Dmessage ต่ำลงด้วยเพราะเมื่อช่วยลดส่วนหัวจะทำให้สามารถส่ง message ของข้อมูลได้เร็วขึ้นทำให้ Dmessage ลดลง แต่อย่างไรก็ตามจะเห็นได้ว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1 นี้ไม่เหมาะสำหรับที่สล็อตส่วนที่มีจำนวนแพ็กเก็ตเสียงน้อยเพราะจะทำให้เกิด Pvocdrop สูงที่โหลดต่ำได้

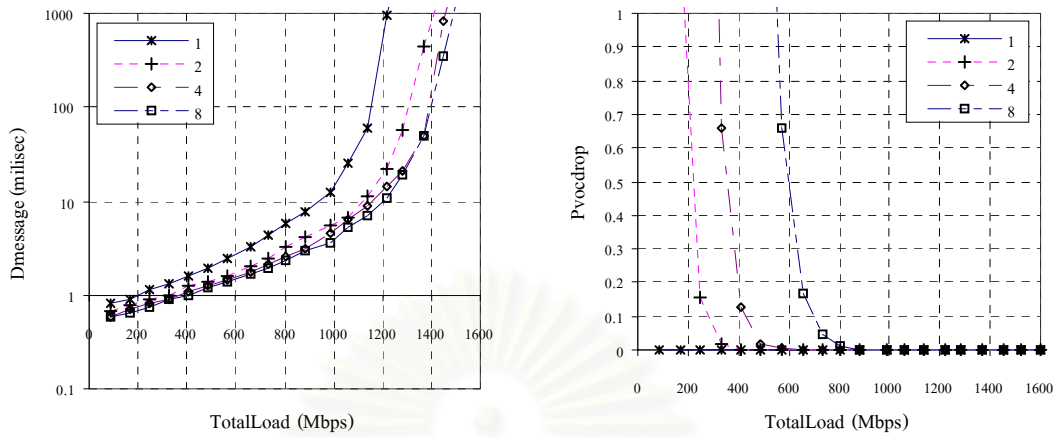
สล็อตส่วนที่ 2 เนื่องจากที่สล็อตส่วนนี้มีจำนวนแพ็กเก็ตเสียงน้อยเช่นเดียวกับสล็อตส่วนที่ 1 จึงทำให้เกิด Pvocdrop สูงที่โหลดต่ำเพราะต้องรอให้มีจำนวนแพ็กเก็ตเสียงในแต่ละปลายทางครบ  $m$  แพ็กเก็ตจึงจะสามารถส่งแพ็กเก็ตได้แต่เนื่องจากมีสล็อตส่วนแพ็กเก็ตเสียงเพียง 10% จึงต้องใช้เวลาในการรอนานทำให้เกิด Pvocdrop สูง นอกจากนี้เมื่อพิจารณาที่ Dmessage พบว่าเมื่อ  $m$  เท่ากับ 8 จะมีค่า Maxdatload ต่ำกว่าเมื่อ  $m$  เท่ากับ 2 และ 4 ทั้งนี้เป็นเพราะว่าที่สล็อตส่วนนี้มีสล็อตของวิดีโอสูงที่สุด การกำหนดให้มีขนาดแพ็กเก็ตใหญ่มากจะทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอซึ่งมีขนาดของเฟรมไม่ใหญ่มากใช้เนื้อที่ของแพ็กเก็ตไม่คุ้มค่านั้นคือที่แพ็กเก็ตสุดท้ายของเฟรมวิดีโอจะมีส่วนที่เป็นข่าวสารจริงอยู่น้อยทำให้สูญเสียเนื้อที่ในส่วนที่ไม่ได้ใช้ไป เมื่อมีสล็อตของวิดีโอสูงก็ทำให้มีส่วนที่เสียไปมากจึงทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลที่มี priority ต่ำกว่าได้น้อยลงทำให้ Maxdatload น้อยกว่าเมื่อ  $m$  เท่ากับ 2 และ 4

สล็อตส่วนที่ 3 สำหรับที่สล็อตส่วนนี้มีสล็อตของแพ็กเก็ตเสียงมากถึง 80% จึงทำให้ไม่เกิด Pvocdrop สูงที่โหลดต่ำเพราะว่าเวลาสำหรับการรอให้แพ็กเก็ตครบ  $m$  ไม่สูงมาก แต่ที่สล็อตส่วนนี้จะมี Pvdodrop สูงกว่าที่สล็อตส่วนที่ 1 และ 2 เพราะที่สล็อตส่วนนี้มีสล็อตของแพ็กเก็ตเสียงมากทำให้การส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนมากทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอต้องรอนานจึงทำให้มี Pvdodrop สูงโดย Pvdodrop ที่  $m$

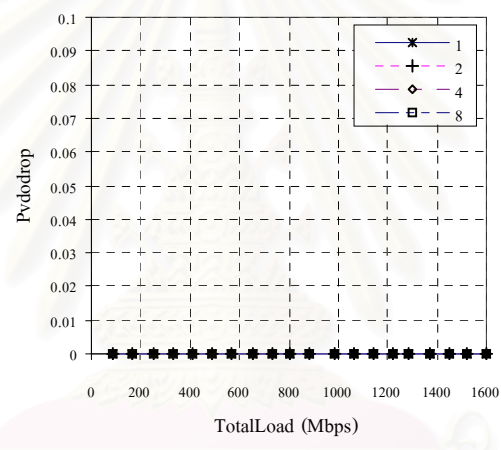
เท่ากับ 4 และ 8 จะต่ำกว่าที่  $m$  เท่ากับ 1 และ 2 เพราะว่ากำหนดให้  $m$  สูงทำให้ไม่ต้องรอให้แพ็กเกตเสียงครบ  $m$  แพ็กเกตนานขึ้นจึงทำให้มีโอกาสในการส่งแพ็กเกตวิดีโอมากกว่าที่  $m$  ค่าน้อยๆ ส่วนค่า  $Maxdatload$  จะไม่แตกต่างกันมากนักที่  $m$  ต่างกันเพราะว่าที่สัดส่วนนี้มีจำนวนแพ็กเกตวิดีโอไม่สูงมากจึงไม่มีการสูญเสียเนื้อที่เนื่องจากแพ็กเกตสุดท้ายของเฟรมวิดีโอใส่ข้อมูลจริงไม่เต็มส่วนข่าวสารมากนัก นอกจากนี้ที่สัดส่วนนี้ยังมีสัดส่วนของข้อมูลอยู่น้อยจึงทำให้การเพิ่มขนาดของแพ็กเกตไม่ทำให้ค่า  $Maxdatload$  เพิ่มขึ้น แต่ที่  $m$  เท่ากับ 2, 4 และ 8 ค่า  $Dmessage$  จะต่ำกว่าที่  $m$  เท่ากับ 1 เล็กน้อยเพราะเมื่อ  $m$  สูงจะทำให้แพ็กเกตเสียงต้องรอให้ครบ  $m$  นานกว่าที่  $m$  ต่ำจึงทำให้มีโอกาสส่งแพ็กเกตข้อมูลที่มี priority ต่ำสุดได้เร็วขึ้นเล็กน้อย

สัดส่วนที่ 4 เนื่องจากที่สัดส่วนนี้มีจำนวนแพ็กเกตเสียงไม่มากจึงทำให้เกิด  $Pvocdrop$  ที่โหลดต่ำเกิน 1% แต่ช่วงของโหลดที่  $Pvodrop$  เกิน 1% จะต่ำกว่าที่สัดส่วนที่ 1 และ 2 เพราะว่ามีจำนวนแพ็กเกตเสียงมากกว่าสัดส่วนที่ 1 และ 2 และเนื่องจากที่สัดส่วนนี้มีจำนวนแพ็กเกตเสียงไม่มากนักจึงทำให้แพ็กเกตวิดีโอที่มี priority ต่ำกว่ามี  $Pvodrop$  ต่ำ นอกจากนี้การเพิ่มขนาดของแพ็กเกตช่วยให้สามารถเพิ่ม  $Maxdatload$  มากขึ้นด้วยเพราะว่าการขยายขนาดของแพ็กเกตจะช่วยลดส่วนหัวทำให้สามารถรองรับโหลดได้สูงขึ้นและยังทำให้  $Dmessage$  ต่ำลงด้วยเพราะเมื่อช่วยลดส่วนหัวจะทำให้สามารถส่ง message ของข้อมูลได้เร็วขึ้นทำให้  $Dmessage$  ลดลง

จากผลการจำลองแบบที่สัดส่วนต่างๆสำหรับวิธีการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเกตวิดีโอและข้อมูลแบบที่ 1 พบว่าที่สัดส่วนของแพ็กเกตเสียงน้อย ถ้าโหลดมีค่าต่ำการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 1 จะเกิด  $Pvocdrop$  สูงจึงทำให้การเลือกแพ็กเกตแบบที่ 1 ไม่เหมาะกับระบบที่มีสัดส่วนแพ็กเกตเสียงต่ำ



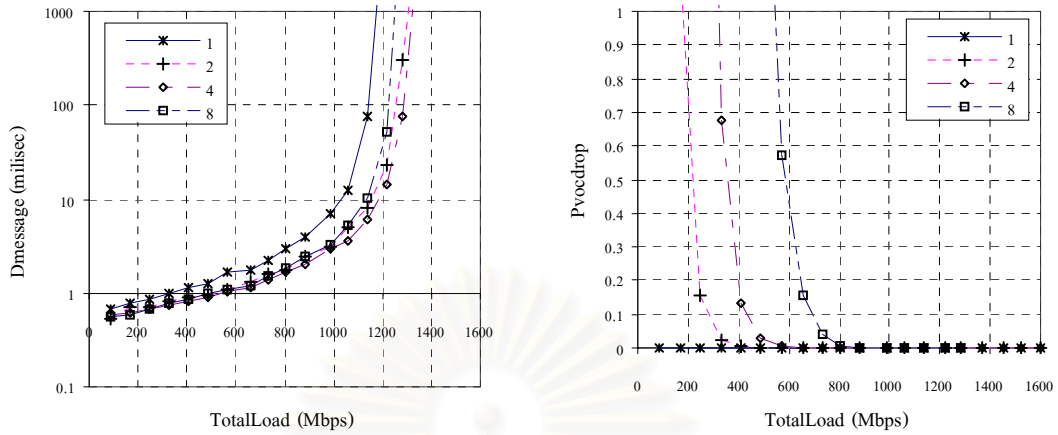
(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตเสียง



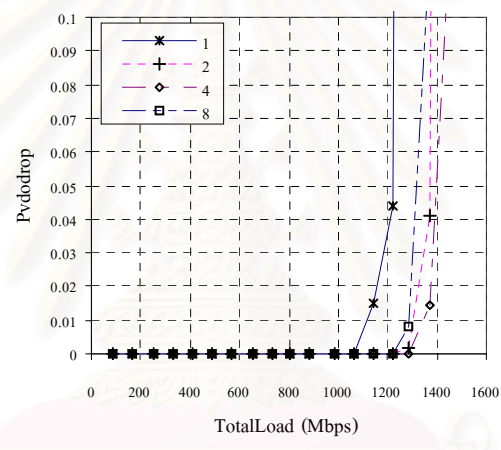
(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 5.1 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 1 เมื่อ m เท่ากับ 1, 2, 4, และ 8 สำหรับสัดส่วนที่ 1



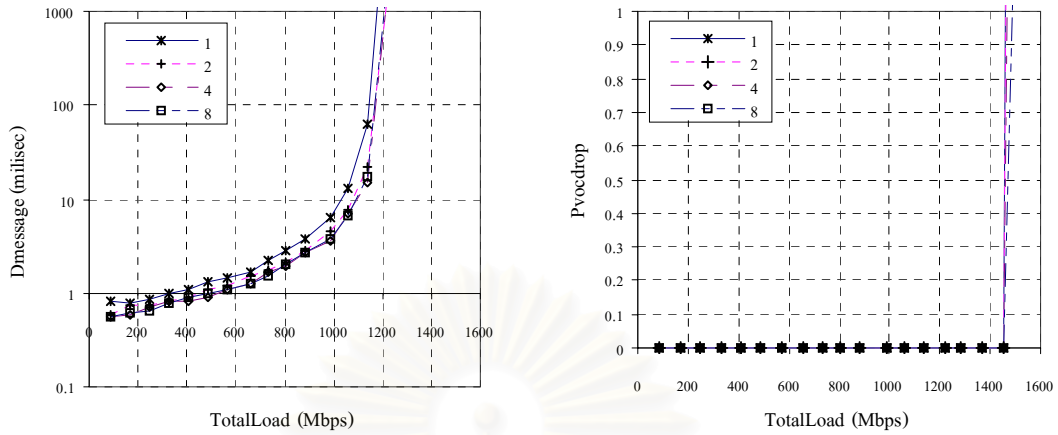


(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตเสียง

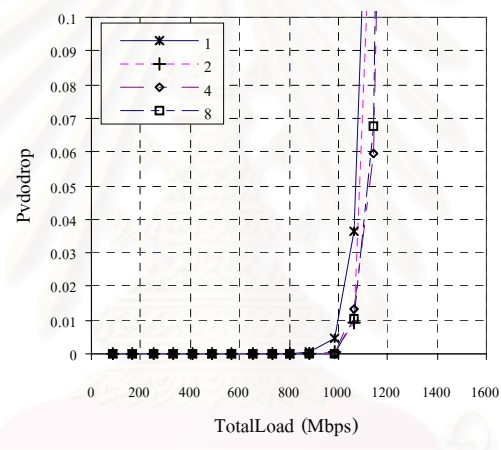


(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 5.2 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 1 เมื่อ m เท่ากับ 1, 2, 4, และ 8 สำหรับสัดส่วนที่ 2

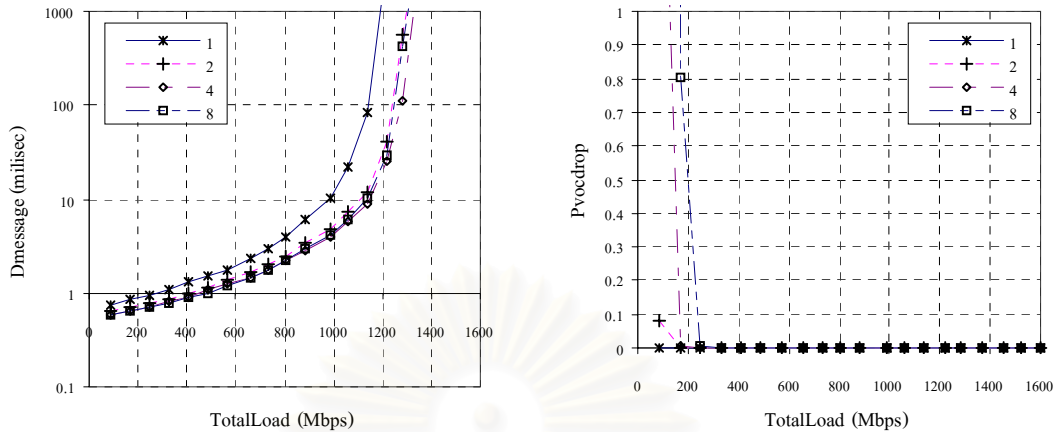


(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตเสี่ยง

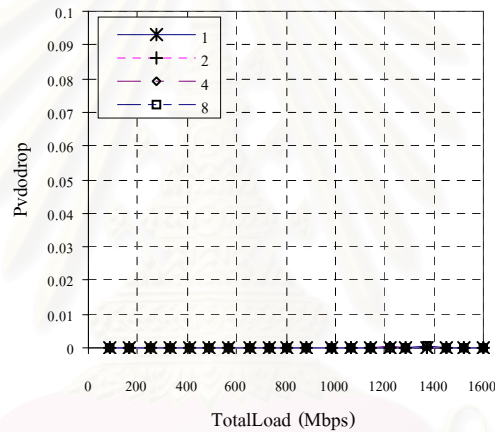


(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 5.3 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตเสี่ยงและค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 1 เมื่อ m เท่ากับ 1, 2, 4, และ 8 สำหรับสัดส่วนที่ 3



(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตเสียง



(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 5.4 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 1 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 1, 2, 4, และ 8 สำหรับสัดส่วนที่ 4

### 5.2 การทดสอบประสิทธิภาพและการวิเคราะห์การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2

สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2 นี้จะแตกต่างจากแบบที่ 1 คือ โหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางเดียวกันที่มีจำนวนน้อยกว่า  $m$  คู่สลิตได้แต่จะต้องไม่มีแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลสำหรับส่งแล้ว จึงทำให้มีบางส่วนของ

สลิตต์ไม่ถูกใช้งานเนื่องจากการส่งแพ็กเก็ตเสียงน้อยกว่า  $m$  ดังนั้นโนดอื่นก็จะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางไม่เกินปลายทางสุดท้ายของแพ็กเก็ตเสียงในสลิตต์นั้นได้โดยสามารถเลือกแพ็กเก็ตได้ 2 แบบ คือ เลือกแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางใกล้กับปลายทางสุดท้ายที่สุด และเลือกแพ็กเก็ตเสียงจากปลายทางที่เหลือน้อยที่สุดในควีน้อยที่สุด ดังนั้นในการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบที่ 2 จะแบบออกได้เป็น 3 แบบด้วยกัน คือ แบบที่ 2.1 จะเป็นการเลือกแพ็กเก็ตที่ไม่มีการส่งแพ็กเก็ตในสลิตต์ที่มีส่วนว่าง แบบที่ 2.2 จะเป็นการเลือกแพ็กเก็ตที่สามารถส่งแพ็กเก็ตในสลิตต์ที่มีส่วนว่างโดยเลือกแพ็กเก็ตเสียงจากปลายทางที่ใกล้กับปลายทางสุดท้ายที่สุด และแบบที่ 2.3 จะเป็นการเลือกแพ็กเก็ตที่สามารถส่งแพ็กเก็ตในสลิตต์ที่มีส่วนว่างโดยเลือกแพ็กเก็ตเสียงจากปลายทางที่เหลือน้อยที่สุดในควีน้อยที่สุด ซึ่งผลการทดสอบประสิทธิภาพของแต่ละแบบสามารถแสดงได้ดังหัวข้อต่อไป

### 5.2.1 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.1

สำหรับการการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลแบบที่ 2.1 จะคล้ายกับแบบที่ 1 แต่จะเพิ่มเติมกรณีที่มีช่องสัญญาณว่างเหลืออยู่และไม่มีแพ็กเก็ตเสียงปลายทางใดที่มีจำนวนเท่ากับ  $m$  แพ็กเก็ต และไม่มีแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแล้ว จะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนน้อยกว่า  $m$  แพ็กเก็ตในช่องสัญญาณได้โดยกำหนดให้ส่ง 1 ปลายทางต่อ 1 สลิตต์ของช่องสัญญาณ รูปที่ 5.5-5.8 แสดงค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตวิดีโอของการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลแบบที่ 2.1 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับ 4 สัดส่วน พบว่าที่แต่ละสัดส่วนโหลดจะมีลักษณะของ  $D_{message}$ ,  $P_{vocdrop}$  และ  $P_{vodrop}$  แตกต่างกันซึ่งสามารถอธิบายลักษณะของแต่ละสัดส่วนที่ค่า  $m$  ต่างๆได้ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 เมื่อค่า  $m$  เท่ากับ 2, 4 และ 8 สำหรับการเลือกแบบที่ 2.1 เมื่อมีการผ่อนผันให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนน้อยกว่า  $m$  แพ็กเก็ตได้ จะทำให้  $P_{vocdrop}$  ที่โหลดต่ำมีค่าต่ำลงและไม่เกิน 1% และไม่ทำให้  $P_{vodrop}$  และ  $D_{message}$  สูงขึ้นด้วย ทั้งนี้เป็นเพราะว่าที่โหลดต่ำมีสลิตต์ของช่องสัญญาณที่ว่างเหลืออยู่มากการส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนน้อยกว่า  $m$  แพ็กเก็ตจึงไม่มีผลกระทบต่อ การส่งแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูล นอกจากนี้ยังเห็นได้ว่าเมื่อ  $m$  มีค่ามากขึ้นจาก 1 เป็น 2 และ 4 จะทำให้ระบบสามารถรองรับ  $Maxdatload$  มากขึ้นจาก 1137 Mbps เป็น 1373 และ 1447 Mbps ด้วยทั้งนี้ เป็นเพราะว่าการเพิ่มขนาดของแพ็กเก็ตจะช่วยทำให้ลดการส่งส่วนหัวทำให้สามารถรองรับโหลดได้มากขึ้น

นอกจากนี้ยังมีค่า Dmessage ต่ำกว่าด้วยเพราะเมื่อเพิ่มขนาดของแพ็กเก็ตจะทำให้ message ของข้อมูลสามารถส่งออกไปได้เร็วขึ้นทำให้มี Dmessage ต่ำลง แต่เมื่อพิจารณาที่  $m$  เท่ากับ 8 จะพบว่าได้ Maxdatload เท่ากับที่  $m$  เท่ากับ 4 และยังมี Dmessage ในช่วงไหลคกลางๆ สูงกว่ากรณี  $m$  เท่ากับ 4 เล็กน้อยด้วยทั้งนี้เนื่องมาจากสาเหตุ 2 ประการคือ เมื่อ  $m$  มีค่ามากขึ้นจะทำให้ที่ว่างที่เกิดจากการส่งแพ็กเก็ตเสียงแบบไม่เต็มสล็อตมีจำนวนมากขึ้นทำให้สูญเสียแบนด์วิดท์ส่วนดังกล่าวไปเป็นผลทำให้ไม่สามารถเพิ่ม Maxdatload ได้ทั้งๆที่สามารถลดการส่งส่วนหัวได้มากขึ้นและยังทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้ช้าลงด้วยเพราะว่าเสียแบนด์วิดท์ไปกับส่วนดังกล่าว นอกจากนี้การขยายขนาดแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลให้มีขนาดใหญ่มากจะทำให้แพ็กเก็ตสุดท้ายของเฟรมวิดีโอและ message ข้อมูลมีการใช้เนื้อที่ของข่าวสารจริงๆ น้อยทำให้เป็นการสูญเสียแบนด์วิดท์ส่วนดังกล่าวไปด้วยทำให้ Maxdatload ไม่เพิ่มขึ้น เมื่อ  $m$  มีค่าเพิ่มขึ้นเป็น 16 พบว่าจะได้ Maxdatload ที่ระบบสามารถรองรับได้ก็ลดลงด้วยเพราะสาเหตุ 2 ประการคือเมื่อ  $m$  มากขึ้นจะเกิดการสูญเสียแบนด์วิดท์ที่เกิดจากการการส่งแพ็กเก็ตเสียงที่ไม่เต็มสล็อตมากขึ้น ทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้ลดลง และเมื่อแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลมีขนาดใหญ่ขึ้นจะเกิดการสูญเสียแบนด์วิดท์เนื่องจากแพ็กเก็ตสุดท้ายของเฟรมวิดีโอและ message ข้อมูลใส่ข้อมูลไม่เต็มส่วนข่าวสารมากขึ้นจึงทำให้ระบบสามารถรองรับไหลคได้น้อยลง เมื่อเพิ่ม  $m$  เท่ากับ 32 จะพบว่าเกิด Pvocdrop มากขึ้นอีก เพราะเมื่อ  $m$  มากขึ้นก็จะทำให้ต้องใช้เวลาในการรอให้จำนวนแพ็กเก็ตที่แต่ละปลายทางมีจำนวนเท่ากับ  $m$  นานขึ้นขณะเดียวกันการส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนน้อยกว่า  $m$  ก็จะทำให้สูญเสียแบนด์วิดท์มากขึ้นด้วยทำให้มีสล็อตว่างสำหรับส่งแพ็กเก็ตได้น้อยลงจึงทำให้มี Pvocdrop สูงขึ้นจากการพิจารณาค่า Pvocdrop, Pvdodrop และ Dmessage พบว่าค่า  $m$  เท่ากับ 4 และ 8 สามารถให้ค่าไหลคสูงสุดที่ระบบสามารถรองรับได้และอยู่ในสภาวะเสถียรโดยค่า Pvocdrop ต่ำกว่า 1% และ Pvdodrop ต่ำกว่า 0.1% (Maxthp) สูงที่สุดสำหรับสัดส่วนนี้

สัดส่วนที่ 2 เมื่อค่า  $m$  มีค่าเพิ่มจาก 1 เป็น 2, 4 และ 8 พบว่า Pvocdrop ไม่มีค่าสูงเกิน 1% ที่ไหลคต่ำแม้จะมีสัดส่วนแพ็กเก็ตเสียงอยู่น้อยเพราะการกำหนดให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนน้อยกว่า  $m$  ได้ช่วยให้แพ็กเก็ตเสียงไม่ต้องรอการส่งนานก็สามารถส่งได้และไม่รบกวนการส่งแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลเพราะว่าที่ไหลคต่ำมีสล็อตว่างสำหรับส่งแพ็กเก็ตจำนวนมาก สำหรับแพ็กเก็ตวิดีโอที่มีสัดส่วนมากที่สุดพบว่ามี  $m$  มากขึ้นจาก 1 เป็น 2 และ 4 จะได้ Pvdodrop ต่ำลงเพราะว่าเมื่อ  $m$  มีค่ามากขึ้นทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอสามารถส่งได้เร็วขึ้นเพราะว่าแพ็กเก็ตเสียงต้องใช้เวลาในการรอให้มีจำนวนเท่ากับ  $m$  นานขึ้นและการส่งแพ็กเก็ตเสียงที่ไม่เต็มสล็อตมีสัดส่วนของการส่งไม่เต็มต่ำด้วยจึงทำให้มีการสูญเสียแบนด์วิดท์ในส่วนนี้น้อยด้วย แต่เมื่อ  $m$  เท่ากับ 8 กลับพบว่า Pvdodrop สูงขึ้นทั้งนี้เป็นเพราะว่าการสูญเสียแบนด์วิดท์เนื่องจากแพ็กเก็ตเสียงส่งไม่เต็มสล็อตมากขึ้นเพราะมีสัดส่วนของการส่งไม่เต็ม

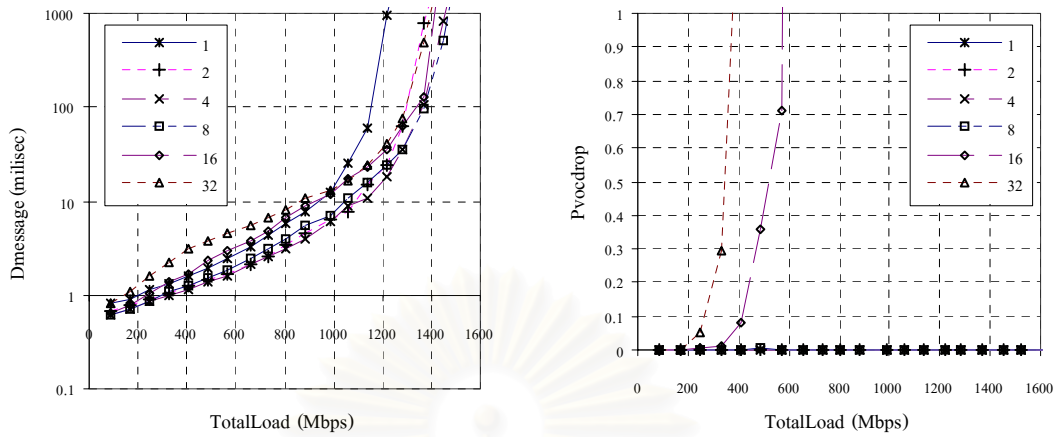
สูงขึ้นจึงทำให้สล็อตว่างน้อยลงทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอสามารถส่งได้น้อยลง สำหรับแพ็กเก็ตข้อมูลเมื่อ  $m$  มีค่าเพิ่มจาก 1 เป็น 2 และ 4 พบว่าระบบสามารถรองรับ Maxdatload ได้มากขึ้นทั้งนี้เป็นเพราะว่าที่  $m$  มีค่ามากขึ้นจะช่วยลดการส่งส่วนหัวทำให้สามารถรองรับโหลดได้มากขึ้นและจะทำให้แพ็กเก็ตเสียงต้องรอให้มีจำนวนครบ  $m$  นานมากขึ้นจึงทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้เร็วขึ้นทำให้ Dmessage ต่ำลงด้วย และการส่งแพ็กเก็ตเสียงไม่เต็มสล็อตก็มีผลน้อยเพราะว่าสัดส่วนของส่วนว่างของสล็อตมีค่าไม่สูงมาก แต่เมื่อ  $m$  เท่ากับ 8 พบว่า Maxdatload ที่ระบบสามารถรองรับได้มีค่าต่ำลงทั้งนี้เป็นเพราะสาเหตุ 2 ประการคือ เมื่อ  $m$  มากขึ้นการส่งแพ็กเก็ตเสียงที่ไม่เต็มสล็อตมีสัดส่วนของส่วนว่างของสล็อตสูงขึ้นทำให้เกิดการสูญเสียแบนด์วิดท์ส่วนนี้มากขึ้นและเมื่อแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลใหญ่ขึ้นก็จะทำให้มีแพ็กเก็ตสุดท้ายของเฟรมวิดีโอและ message ของข้อมูลมีส่วนที่เป็นขาวสารจริงๆอยู่น้อยทำให้สูญเสียแบนด์วิดท์ส่วนนี้ไปมากด้วยจึงเป็นผลทำให้ได้ Maxdatload ต่ำลง เมื่อ  $m$  เท่ากับ 16 และ 32 พบว่า Pvocdrop มีค่ามากขึ้นในลักษณะเดียวลักษณะเดียวกันกับสัดส่วนที่ 1 ซึ่งเป็นเพราะเหตุผลเช่นเดียวกัน ส่วน Pvdodrop ก็มีค่ามากขึ้นและ Maxdatload ที่ระบบสามารถรองรับได้ก็มีค่าต่ำลงเพราะสาเหตุเช่นเดียวกันกับที่  $m$  เท่ากับ 8 จากการพิจารณาค่า Pvocdrop, Pvdodrop และ Dmessage พบว่าค่า  $m$  เท่ากับ 2 และ 4 สามารถให้ Maxthp สูงที่สุดสำหรับสัดส่วนนี้

สัดส่วนที่ 3 สำหรับที่สัดส่วนนี้เมื่อ  $m$  เพิ่มขึ้นจาก 1 เป็น 2, 4 และ 8 พบว่า Pvocdrop ไม่สูงเกิน 1% ที่โหลดต่ำเพราะที่สัดส่วนนี้มีสัดส่วนของแพ็กเก็ตเสียง 80% จึงทำให้แพ็กเก็ตเสียงที่โหลดต่ำไม่ต้องรอเพื่อส่งนานและการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 ก็สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนน้อยกว่า  $m$  แพ็กเก็ตได้ด้วยจึงทำให้มี Pvocdrop ต่ำที่โหลดต่ำ แต่เมื่อโหลดสูงขึ้นทำให้มีจำนวนแพ็กเก็ตเสียงที่ต้องการส่งมากขึ้นทำให้แพ็กเก็ตที่รอการส่งนานถูก discard จึงทำให้ Pvocdrop สูงขึ้น สำหรับ Pvdodrop พบว่าเมื่อ  $m$  เพิ่มขึ้นจาก 1 เป็น 2, 4 และ 8 จะมีค่าต่ำลงเพราะที่  $m$  เท่ากับ 1 โหนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอได้ก็ต่อเมื่อส่งแพ็กเก็ตเสียงหมดแล้วจึงทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอรอานานและถูก discard เมื่อโหลดมากขึ้นเพราะวิดีโอต้องรอนานมากขึ้นแต่เมื่อ  $m$  มากขึ้นจะทำให้แพ็กเก็ตเสียงต้องรอให้มีจำนวนครบ  $m$  นานขึ้นจึงทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอมีโอกาสส่งแพ็กเก็ตเร็วขึ้นจึงทำให้ Pvdodrop ลดลงแต่ Pvdodrop ลดลงเล็กน้อยเท่านั้น เพราะที่สัดส่วนนี้มีจำนวนแพ็กเก็ตเสียงมากจึงทำให้การรอแพ็กเก็ตให้ครบ  $m$  แพ็กเก็ตไม่ต้องรอนานมาก นอกจากนี้พบว่าเมื่อ  $m$  เพิ่มขึ้นจาก 1 เป็น 2, 4 และ 8 ค่า Maxdatload ที่ระบบสามารถรองรับได้ไม่แตกต่างกันทั้งนี้เพราะที่สัดส่วนนี้มีจำนวนแพ็กเก็ตเสียงมากการขยายขนาดของสล็อตเพื่อลดการส่งส่วนหัวสำหรับแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลจึงไม่ทำให้สามารถรองรับโหลดได้มากขึ้นและเมื่อมีสัดส่วนของแพ็กเก็ตเสียงมากทำให้มีการส่งแพ็กเก็ตเสียงแบบไม่เต็มสล็อตมากทำให้มีการสูญเสียแบนด์วิดท์เนื่องจากส่วนนี้ด้วยจึงทำให้ Maxdatload ที่ระบบสามารถรองรับได้ไม่แตกต่างกัน และยังพบว่า Dmessage ที่  $m$  สูงขึ้น

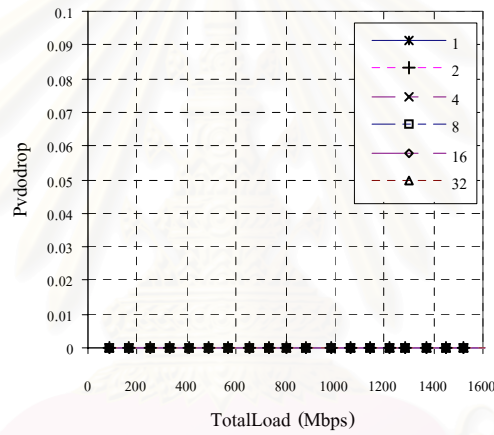
จะมีค่ามากขึ้นด้วยทั้งนี้เป็นเพราะว่าเมื่อ  $m$  มากขึ้นการส่งแพ็กเก็ตเสียงที่ไม่เต็มสล็อตก็มีสัดส่วนของส่วนว่างมากขึ้นทำให้สูญเสียแบนด์วิดท์ส่วนนี้มากขึ้นทำให้แพ็กเก็ตข้อมูลสามารถส่งได้ช้าลง ส่วนเมื่อ  $m$  เท่ากับ 16 และ 32 พบว่า Pvdodrop สูงขึ้น และ Maxdatload ที่ระบบสามารถรองรับได้น้อยลงเพราะว่าเมื่อ  $m$  มากขึ้นการส่งแพ็กเก็ตเสียงที่ไม่เต็มสล็อตมีสัดส่วนของส่วนว่างของสล็อตสูงขึ้นทำให้เกิดการสูญเสียแบนด์วิดท์ส่วนนี้มากขึ้นทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตเสียงได้น้อยลง และเมื่อแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลใหญ่ขึ้นก็จะทำให้มีแพ็กเก็ตสุดท้ายของเฟรมวิดีโอและ message ของข้อมูลมีส่วนที่เป็นข่าวสารจริงๆอยู่น้อยทำให้สูญเสียแบนด์วิดท์ส่วนนี้ไปมากด้วย จากการพิจารณาค่า Pvcodrop, Pvdodrop และ Dmessage พบว่าค่า  $m$  เท่ากับ 2, 4, 8 และ 16 สามารถให้ Maxthp สูงที่สุดสำหรับสัดส่วนนี้

สัดส่วนที่ 4 สำหรับที่สัดส่วนที่ 4 นี้พบว่าเมื่อ  $m$  เพิ่มจาก 1 เป็น 2, 4, 8, 16 และ 32 การส่งแพ็กเก็ตเสียงแบบไม่เต็มสล็อตได้ช่วยให้ Pvcodrop ที่โหลดต่ำมีค่าต่ำ เพราะว่ามีสัดส่วนที่มีสัดส่วนของแพ็กเก็ตเสียง 33.33% ซึ่งเป็นจำนวนที่มากพอที่จะทำให้การส่งแพ็กเก็ตเสียงแบบไม่เต็มสล็อตมีการใช้สล็อตได้คุ้มค่ากว่ากรณีแพ็กเก็ตเสียง 10% จึงทำให้สามารถใช้ขนาดของสล็อตที่ใหญ่กว่ากรณีแพ็กเก็ตเสียง 10% สำหรับ Pvdodrop พบว่าจะมีค่ามากขึ้นเมื่อ  $m$  เท่ากับ 16 และ 32 เพราะที่ค่า  $m$  ดังกล่าวจะทำให้การส่งแพ็กเก็ตเสียงแบบไม่เต็มสล็อตมีสัดส่วนของส่วนที่ว่างมากกว่าที่  $m$  เท่ากับ 2, 4 และ 8 ทำให้เสียแบนด์วิดท์ส่วนดังกล่าวมากขึ้นทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตวิดีโอได้น้อยลงทำให้ Pvdodrop สูงขึ้น ส่วน Maxdatload ที่ระบบสามารถรองรับได้ก็มีลักษณะคล้ายคลึงกันคือ เมื่อ  $m$  เท่ากับ 2, 4 และ 8 จะมี Maxdatload มากกว่าที่  $m$  เท่ากับ 1 เพราะที่  $m$  เท่ากับ 2, 4 และ 8 จะช่วยลดการส่งส่วนหัวทำให้สามารถรองรับโหลดได้มากขึ้น แต่จะเห็นได้ว่าที่โหลดต่ำ Dmessage ของ  $m$  เท่ากับ 8 และ 4 กลับมากกว่าที่  $m$  เท่ากับ 2 เพราะที่  $m$  เท่ากับ 4 และ 8 การส่งแพ็กเก็ตเสียงแบบไม่เต็มสล็อตมีสัดส่วนของส่วนที่ว่างมากขึ้นจึงทำให้สูญเสียแบนด์วิดท์ส่วนนี้ไปทำให้ที่  $m$  เท่ากับ 4 และ 8 มีสล็อตว่างน้อยกว่าที่  $m$  เท่ากับ 2 จึงทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้ช้าลง แต่เมื่อ  $m$  เพิ่มมากเป็น 16 และ 32 กลับทำให้การส่งแพ็กเก็ตเสียงแบบไม่เต็มสล็อตมีสัดส่วนของส่วนที่ว่างมากขึ้นจึงทำให้สูญเสียแบนด์วิดท์ส่วนนี้ไปจึงทำให้สามารถรองรับโหลดของระบบได้น้อยลง จากการพิจารณาค่า Pvcodrop, Pvdodrop และ Dmessage พบว่าค่า  $m$  เท่ากับ 2, 4 และ 8 สามารถให้ Maxthp สูงที่สุดสำหรับสัดส่วนนี้

จากการพิจารณาที่สัดส่วนทั้ง 4 พบว่าค่า  $m$  ที่สามารถให้ Maxthp สูงที่สุดสำหรับสัดส่วนทั้ง 4 คือ  $m$  เท่ากับ 4



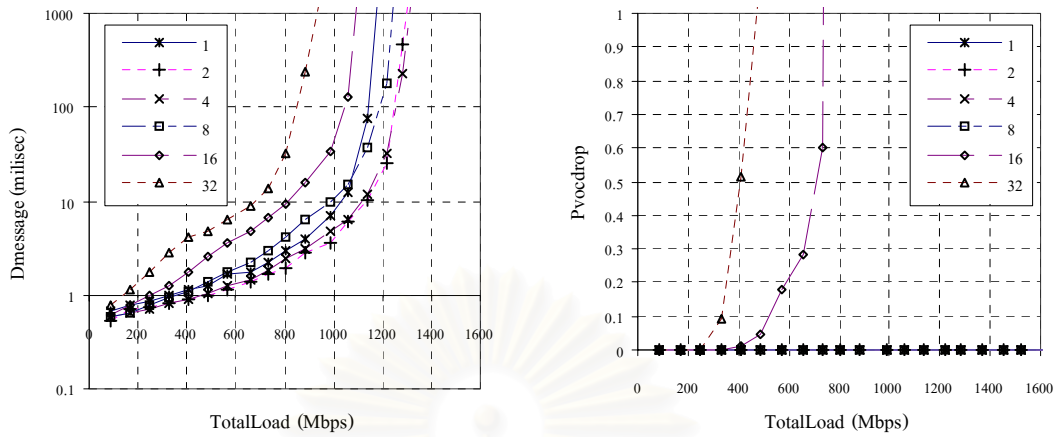
(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการต้อปแพ็กเก็ตเสี่ยง



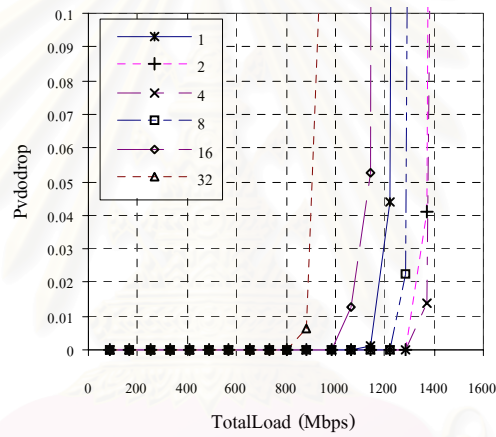
(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการต้อปแพ็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 5.5 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการต้อปแพ็กเก็ตเสี่ยงและค่าความน่าจะเป็นในการต้อปแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.1 เมื่อ m เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 1



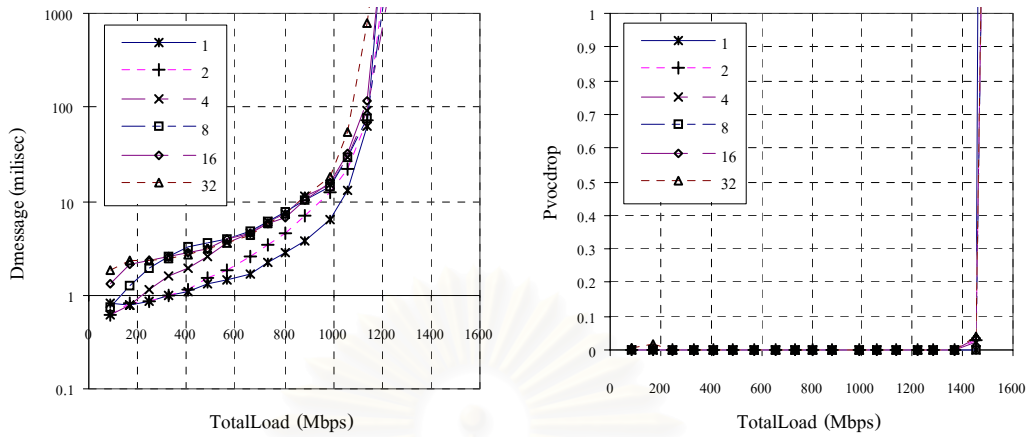


(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการตริบแพ็กเก็ตเสี่ยง

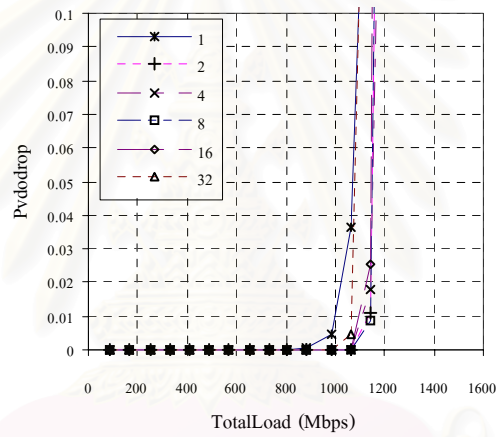


(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการตริบแพ็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 5.6 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการตริบแพ็กเก็ตเสี่ยงและค่าความน่าจะเป็นในการตริบแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.1 เมื่อ m เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 2

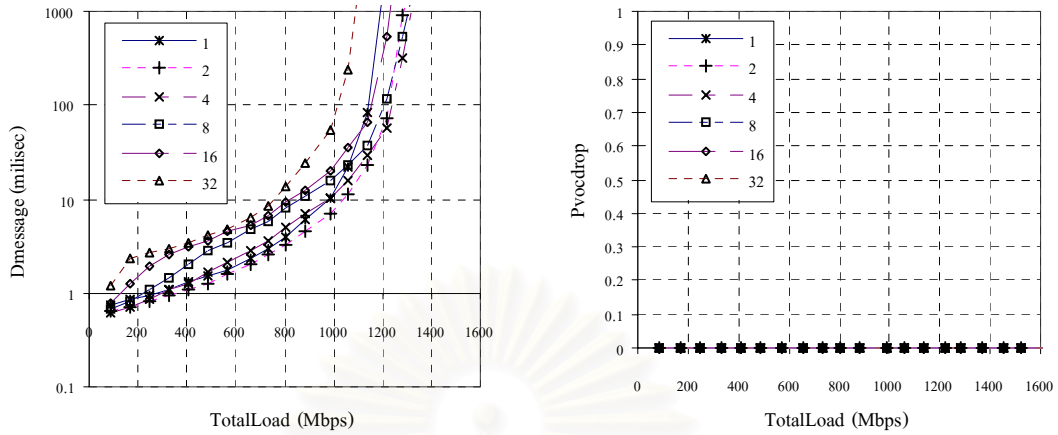


(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตเสียง

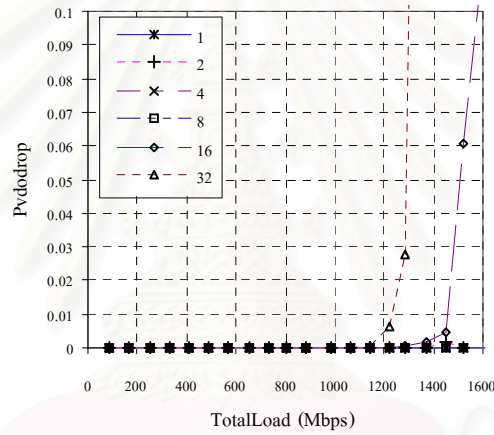


(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตวิดีโอ

รูปที่ 5.7 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเกตวิดีโอและแพ็กเกตข้อมูลแบบที่ 2.1 เมื่อ m เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 3



(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการต้อปแพ็กเก็ตเสี่ยง



(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการต้อปแพ็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 5.8 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการต้อปแพ็กเก็ตเสี่ยงและค่าความน่าจะเป็นในการต้อปแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.1 เมื่อ m เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 4

## 5.2.2 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.2

สำหรับการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลแบบที่ 2.2 จะมีลักษณะการเลือกแพ็กเก็ตเช่นเดียวกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 แต่เมื่อใดพบว่าสลิตที่เข้ามามีการใช้สลิตไม่เต็ม โหนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงในสลิตที่มีส่วนว่างนั้นได้โดยแพ็กเก็ตที่ส่งจะเลือกจากปลายทางที่ใกล้กับปลายทางสุดท้ายของสลิตนั้นมากที่สุด รูปที่ 5.9 ถึง 5.12 แสดงค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตวิดีโอของการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.2 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนทั้ง 4 พบว่าที่แต่ละส่วนจะมีลักษณะของ Dmessage, Pvocdrop และ Pvdodrop แตกต่างกันซึ่งสามารถอธิบายลักษณะของแต่ละสัดส่วนที่ค่า  $m$  ต่างๆได้ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าที่  $m$  เท่ากับ 2, 4 และ 8 จะให้ผลของ Pvocdrop, Pvdodrop และ Maxdatload เช่นเดียวกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 แต่จะพบว่าที่  $m$  เท่ากับ 4 และ 8 ค่าเวลาประวิงของแพ็กเก็ตเสียง (Dvocpkt) ซึ่งไม่ได้แสดงไว้ในที่นี้ และ Dmessage ของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.2 จะมีค่าต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.2 ซึ่งกำหนดให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงลงในสลิตที่มีการใช้ไม่เต็มได้จะช่วยให้เป็นการใช้สลิตของช่องสัญญาณได้คุ้มค่ามากขึ้นและสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้เร็วขึ้นจึงทำให้ Dvocpkt ของการเลือกแบบที่ 2.2 ต่ำกว่าการเลือกแบบที่ 2.1 นอกจากนี้การกำหนดให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงในสลิตของช่องสัญญาณที่ใช้ไม่เต็มยังช่วยลดจำนวนแพ็กเก็ตที่จะส่งลงทำให้ลดการใช้สลิตที่ส่งไม่เต็มสลิตของแพ็กเก็ตเสียงลงด้วยจึงทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้เร็วขึ้นดังนั้น Dmessage จึงมีค่าต่ำลง แต่ Dmessage ของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.2 จะต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 เพียงเล็กน้อยเท่านั้นเพราะที่สัดส่วนนี้มีสัดส่วนของแพ็กเก็ตเสียงน้อยการใช้สลิตสำหรับแพ็กเก็ตเสียงจึงน้อยด้วยทำให้การส่งแพ็กเก็ตในสลิตที่ใช้ไม่เต็มสามารถลด Dmessage ได้เล็กน้อยเท่านั้น ดังรูปที่ 5.13 แสดงค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูลของการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลแบบที่ 2.1 และ 2.2 ที่ค่า  $m$  เท่ากับ 4 และ 8 สำหรับสัดส่วนที่ 1 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 16 และ 32 พบว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.2 จะให้ Pvocdrop ต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 ทั้งนี้เพราะว่าที่  $m$  ค่าสูงการส่งแพ็กเก็ตเสียงในสลิตที่ใช้ไม่เต็มจะช่วยให้สามารถลดการสูญเสียแบนวิดท์ได้มากกว่าทำให้เกิด Pvocdrop ต่ำกว่า ดังนั้นค่า  $m$  ที่

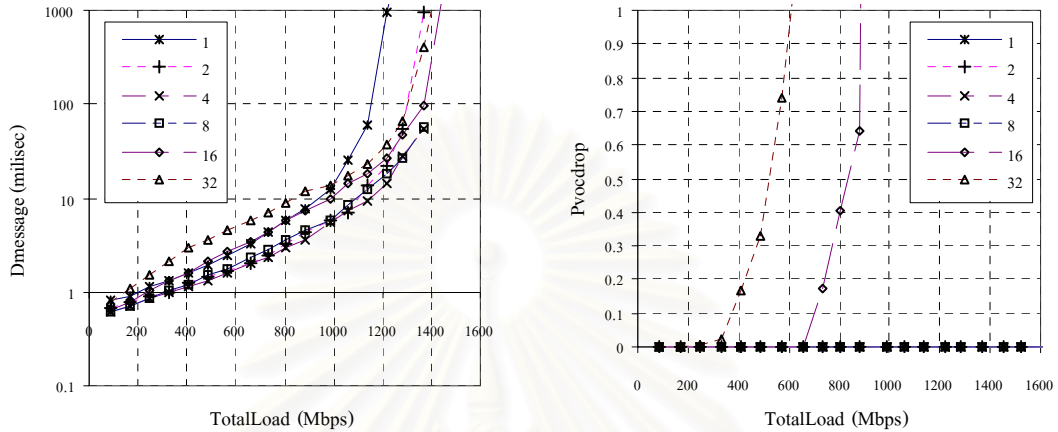
ทำให้ได้ Maxload สูงที่สุดสำหรับสัดส่วนนี้จะเหมือนกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 นั่นคือ  $m$  เท่ากับ 4 และ 8

สัดส่วนที่ 2 สำหรับที่สัดส่วนนี้การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.2 จะได้ผลในลักษณะเดียวกับที่สัดส่วนที่ 1 นั่นคือที่  $m$  เท่ากับ 2, 4 และ 8 ค่า Pvocdrop, Pvdodrop และ Maxdatload จะเหมือนกรณีการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 โดยการกำหนดให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงในสล็อตที่มีการใช้ไม่เต็มสล็อตได้จะช่วยให้ Dvocpkt และ Dmessage ลดลงเล็กน้อยเท่านั้นทั้งนี้เพราะว่าการที่สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงในสล็อตที่ไม่เต็มจะช่วยให้แพ็กเก็ตเสียงสามารถส่งได้เร็วขึ้นและลดการใช้สล็อตที่ไม่เต็มลงได้ทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้เร็วขึ้นเล็กน้อย ส่วนที่  $m$  เท่ากับ 16 และ 32 ก็พบว่า Pvocdrop และ Pvdodrop มีค่ามากขึ้นแต่จะน้อยกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 และ Maxdatload จะมีค่าต่ำลงแต่จะยังน้อยกว่าแบบที่ 2.1 ทั้งนี้เพราะว่าที่  $m$  ค่าสูงการส่งแพ็กเก็ตเสียงในสล็อตที่ใช้ไม่เต็มจะช่วยให้สามารถลดการสูญเสียแบนวิดท์ได้มากกว่าการเลือกแบบที่ 2.1 ดังนั้นค่า  $m$  ที่ทำให้ได้ Maxload สูงที่สุดสำหรับสัดส่วนนี้จะเหมือนกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 นั่นคือ  $m$  เท่ากับ 2 และ 4

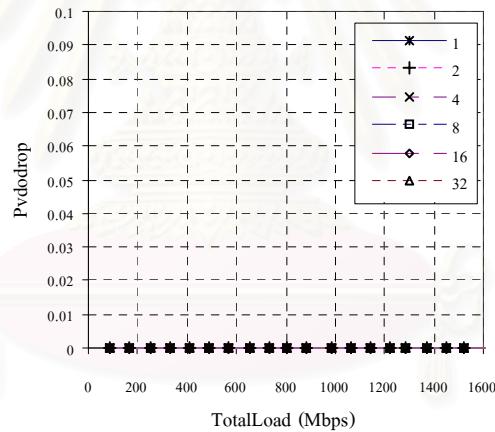
สัดส่วนที่ 3 สำหรับที่สัดส่วนนี้ซึ่งมีสัดส่วนของแพ็กเก็ตเสียง 80% พบว่าที่  $m$  เท่ากับ 2, 4 และ 8 จะได้ผลของ Pvocdrop, Pvdodrop และ Maxdatload เหมือนกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 แต่เนื่องจากที่สัดส่วนนี้มีจำนวนแพ็กเก็ตเสียงมากจึงมีการใช้สล็อตสำหรับส่งแพ็กเก็ตเสียงมากดังนั้นการกำหนดให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงในสล็อตที่ไม่เต็มได้จะช่วยให้ลดการสูญเสียแบนวิดท์เนื่องจากสาเหตุดังกล่าวได้มากจึงทำให้ Dvocpkt และ Dmessage ของสัดส่วนนี้ที่  $m$  เท่ากับ 2, 4, 8 และ 16 มีค่าลดลงมากอย่างเห็นได้ชัดดังรูปที่ 5.14 แสดง Dmessage ของการเลือกแบบที่ 2.1 กับแบบที่ 2.2 ที่  $m$  เท่ากับ 2, 4 และ 8 ดังนั้นค่า  $m$  ที่ทำให้ได้ Maxload สูงที่สุดสำหรับสัดส่วนนี้จะเหมือนกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 นั่นคือ  $m$  เท่ากับ 2, 4, 8 และ 16

สัดส่วนที่ 4 สำหรับที่สัดส่วนนี้การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.2 จะได้ผลในลักษณะเดียวกับที่สัดส่วนที่ 1 และ 2 นั่นคือที่  $m$  เท่ากับ 2, 4 และ 8 ค่า Pvocdrop, Pvdodrop และ Maxdatload จะเหมือนกรณีการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 โดยการกำหนดให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงในสล็อตที่มีการใช้ไม่เต็มสล็อตได้จะช่วยให้ Dvocpkt และ Dmessage ลดลงเล็กน้อยทั้งนี้เพราะว่าการที่สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงในสล็อตที่ไม่เต็มจะช่วยให้แพ็กเก็ตเสียงสามารถส่งได้เร็วขึ้นและลดการใช้สล็อตที่ไม่เต็มลงได้ทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้เร็วขึ้นเล็กน้อย ส่วนที่  $m$  เท่ากับ 16 และ 32 ก็พบว่า Pvocdrop มีค่ามากขึ้นแต่จะน้อยกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 เพราะที่  $m$  ค่าสูงการส่งแพ็กเก็ตเสียงในสล็อตที่ใช้ไม่เต็มจะช่วยให้สามารถลดการสูญเสียแบนวิดท์ได้มากกว่าการเลือกแบบที่ 2.1 ดังนั้นค่า  $m$  ที่ทำให้ได้ Maxload สูงที่สุดสำหรับสัดส่วนนี้จะเหมือนกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 นั่นคือ  $m$  เท่ากับ 2, 4 และ 8

จากการพิจารณาที่สัดส่วนทั้ง 4 พบว่าค่า  $m$  ที่สามารถให้ Maxload สูงที่สุดสำหรับสัดส่วนทั้ง 4 คือ  $m$  เท่ากับ 4

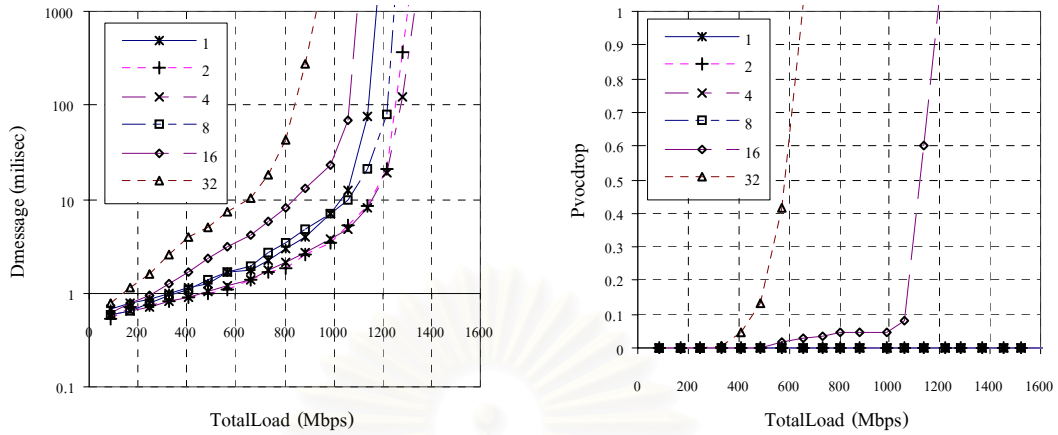


(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตเสียง

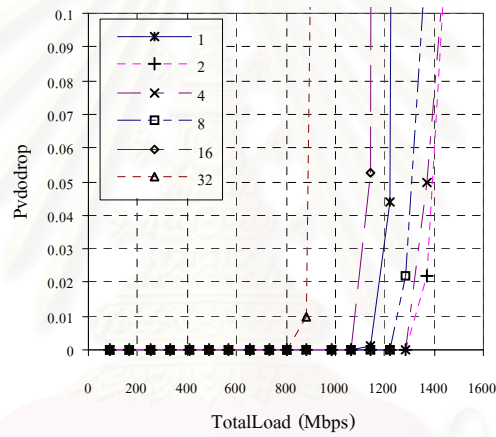


(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 5.9 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.2 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 1

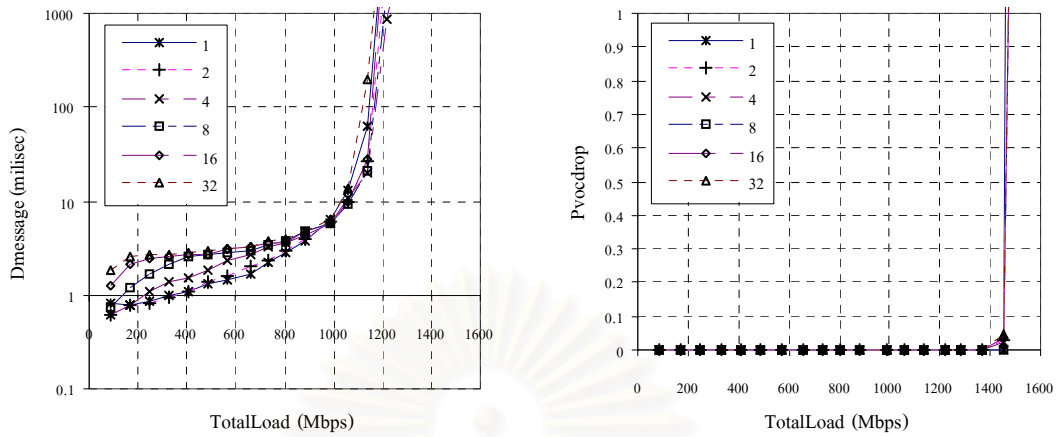


(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตเสียง

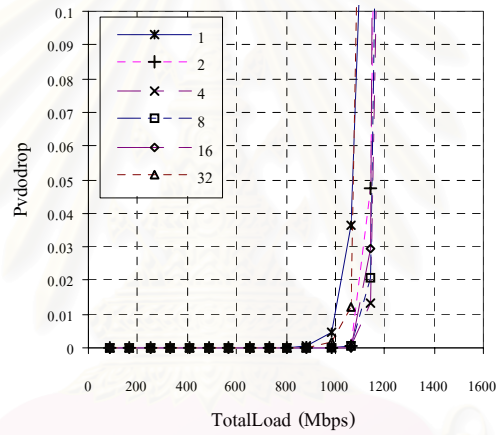


(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 5.10 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.2 เมื่อ m เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 2



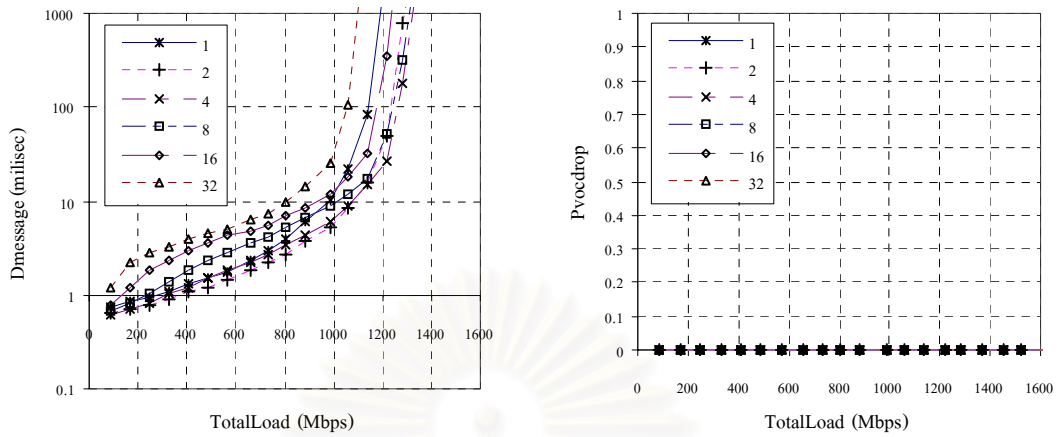
(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตเสียง



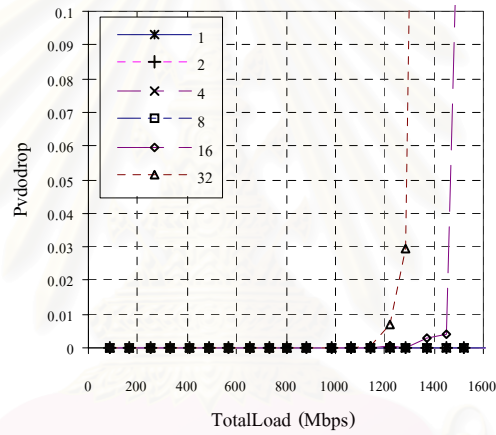
(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 5.11 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.2 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 3



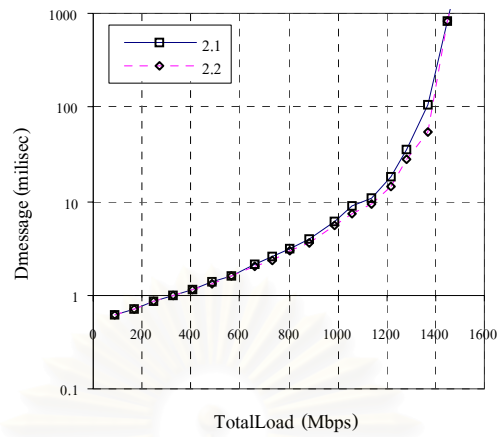


(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตเสียง

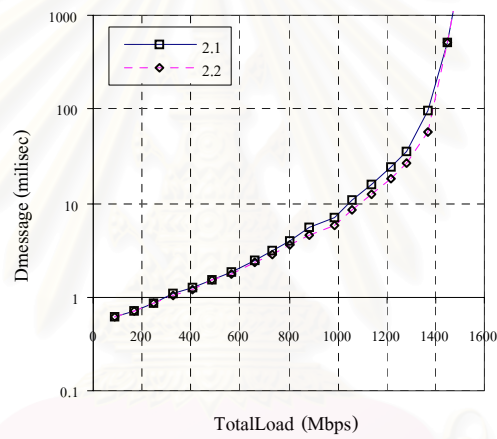


(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตวิดีโอ

รูปที่ 5.12 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเกตวิดีโอและแพ็กเกตข้อมูลแบบที่ 2.2 เมื่อ m เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 4



(ก) ค่า m เท่ากับ 4

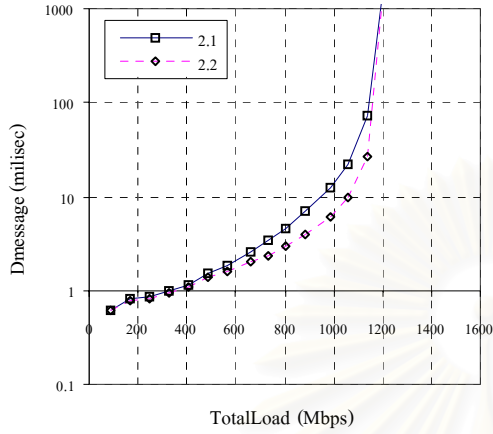


(ข) ค่า m เท่ากับ 8

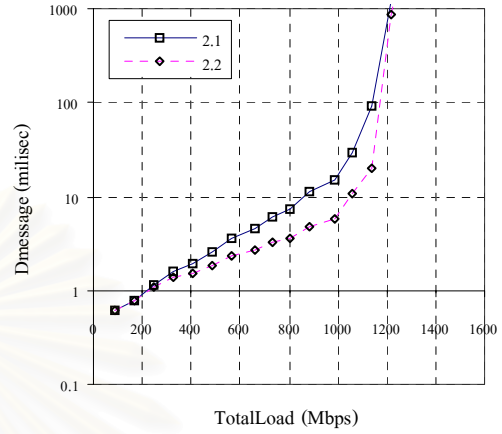
รูปที่ 5.13 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูลของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.1 และแบบที่ 2.2 ที่ค่า m เท่ากับ 4 และ 8

สำหรับสัดส่วนที่ 1

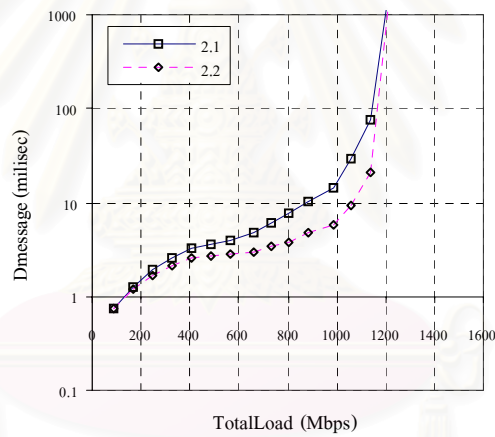
สถาบันนวัตกรรมการ  
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย



(ก) ค่า m เท่ากับ 2



(ข) ค่า m เท่ากับ 4



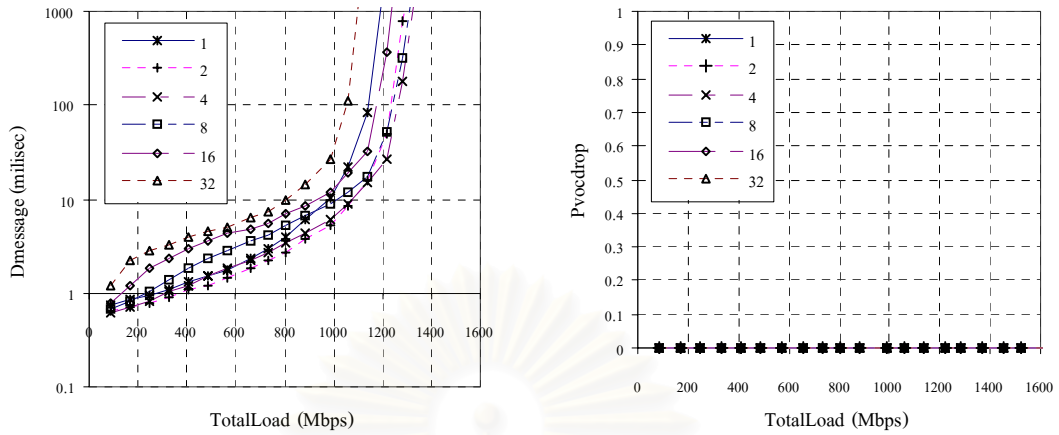
(ค) ค่า m เท่ากับ 8

รูปที่ 5.14 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูลของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.1 และแบบที่ 2.2 ที่ค่า m เท่ากับ 2, 4 และ 8 สำหรับสัดส่วนที่ 3

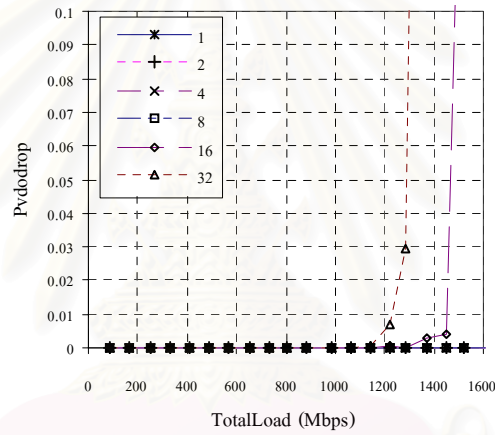
### 5.2.3 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.3

การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.3 จะแตกต่างจากการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.2 ในส่วนการเลือกแพ็กเก็ตเสียงสำหรับส่งในสล็อตที่มีการใช้สล็อตไม่เต็มโดยการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.3 จะเลือกแพ็กเก็ตเสียงจากปลายทางที่เหลือเวลารอในคิวน้อยที่สุดก่อน ผลการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.3 ที่สัดส่วนต่างๆจะไม่แตกต่างจาก 2.2 เพราะว่าการกำหนดให้สามารถส่งแพ็กเก็ตในสล็อตที่มีแพ็กเก็ตไม่เต็มสล็อตจะช่วยให้สามารถลด Dvopkt และ Dmessage ได้เล็กน้อยเท่านั้น ดังนั้นการเลือกแพ็กเก็ตสำหรับใส่ในสล็อตที่ไม่เต็มที่แตกต่างกันเล็กน้อยจะไม่ทำให้เกิดผลที่แตกต่างกันมาก ดังรูปที่ 5.15 แสดง Dmessage, Pvocdrop และ Pvdodrop ของการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลแบบที่ 2.3 เมื่อ m เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 4 ส่วนรูปที่ 5.16 แสดง Dmessage ของการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลแบบที่ 2.1, 2.2 และ 2.3 เมื่อ m เท่ากับ 2, 4 และ 8 สำหรับสัดส่วนที่ 4

จากผลการจำลองแบบของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1, 2.2 และ 2.3 พบว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 จะให้ประสิทธิภาพต่ำกว่าการเลือกแบบที่ 2.2 และ 2.3 ซึ่งให้ประสิทธิภาพเหมือนกัน นั่นคือเมื่อ m เท่ากับ 2, 4 และ 8 การเลือกแบบที่ 2.1 จะให้ Pvocdrop, Pvdodrop และ Maxdatload เหมือนการเลือกแบบที่ 2.2 และ 2.3 แต่จะมีค่า Dmessage สูงกว่าการเลือกแบบที่ 2.2 และ 2.3 ในช่วงไหลดปานกลาง และเมื่อ m เท่ากับ 16 และ 32 ก็พบว่ากรเลือกแบบที่ 2.1 จะมีค่า Pvocdrop, Pvdodrop สูงกว่าและ Maxdatload ต่ำกว่าการเลือกแบบที่ 2.2 และ 2.3 ดังนั้นเมื่อพิจารณาผลการจำลองแบบของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.2 หรือ 2.3 พบว่าค่า m ที่สามารถให้ Maxload สูงที่สุดสำหรับสัดส่วนทั้ง 4 คือ m เท่ากับ 4

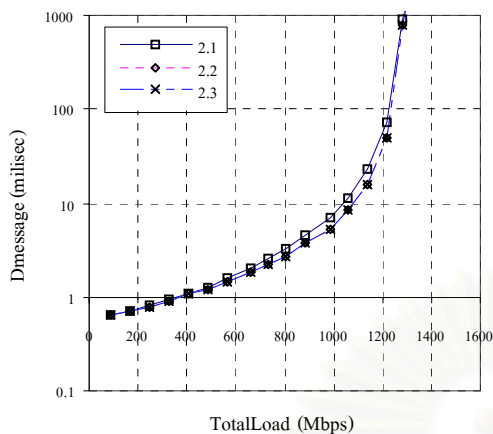


(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเก็ตเสี่ยง

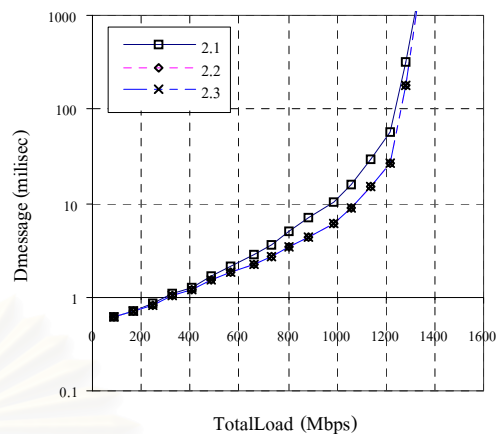


(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเก็ตวิดีโอ

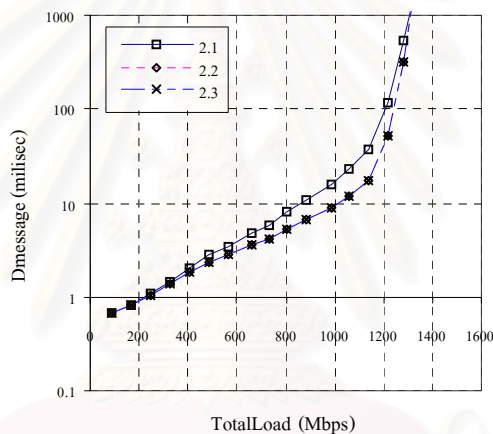
รูปที่ 5.15 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเก็ตเสี่ยงและค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.3 เมื่อ m เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 4



(ก) ค่า m เท่ากับ 2



(ข) ค่า m เท่ากับ 4



(ค) ค่า m เท่ากับ 8

**รูปที่ 5.16** ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูลของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.1, 2.2 และ 2.3 ที่ค่า m เท่ากับ 2, 4 และ 8 สำหรับสัดส่วนที่ 4

### 5.3 การทดสอบประสิทธิภาพและการวิเคราะห์การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.1, 3.2 และ 3.3

สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3 นี้จะแตกต่างจากแบบที่ 2 คือ โหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงหลายปลายทางร่วมกันได้แต่จะต้องไม่มีแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลสำหรับส่งแล้ว ซึ่งทำให้มีบางส่วนของสล็อตไม่ถูกใช้งานเนื่องจากการ

ส่งแพ็กเก็ตเสียงน้อยกว่า  $m$  หรือ มีบางแพ็กเก็ตเสียงได้รับโดยปลายทางแล้ว ดังนั้นในดออื่นก็จะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางไม่เกินปลายทางสุดท้ายของแพ็กเก็ตเสียงในสลิตนั้นได้โดยสามารถเลือกแพ็กเก็ตได้ 2 แบบ คือ เลือกแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางใกล้กับปลายทางสุดท้ายที่สุด และเลือกแพ็กเก็ตเสียงจากปลายทางที่เหลือเวลารอในคิวน้อยที่สุด ดังนั้นในการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบที่ 2 จะแบบออกได้เป็น 3 แบบด้วยกัน คือ แบบที่ 3.1 จะเป็นการเลือกแพ็กเก็ตที่ไม่มีการส่งแพ็กเก็ตในสลิตที่มีส่วนว่าง แบบที่ 3.2 จะเป็นการเลือกแพ็กเก็ตที่สามารถส่งแพ็กเก็ตในสลิตที่มีส่วนว่างโดยเลือกแพ็กเก็ตเสียงจากปลายทางที่ใกล้กับปลายทางสุดท้ายที่สุด และแบบที่ 3.3 จะเป็นการเลือกแพ็กเก็ตที่สามารถส่งแพ็กเก็ตในสลิตที่มีส่วนว่างโดยเลือกแพ็กเก็ตเสียงจากปลายทางที่เหลือเวลารอในคิวน้อยที่สุด ซึ่งผลการทดสอบประสิทธิภาพของแต่ละแบบสามารถแสดงได้ดังหัวข้อต่อไป

### 5.3.1 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.1

สำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3.1 นี้จะคล้ายกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 แต่จะแตกต่างจากการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 คือในการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3.1 จะกำหนดว่า ในกรณีที่มีสลิตของช่องสัญญาณเหลืออยู่และยังมีแพ็กเก็ตเสียงที่ต้องการส่งเหลืออยู่ในคิวแต่จำนวนแพ็กเก็ตในแต่ละคิวน้อยกว่า  $m$  การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3.1 จะกำหนดให้โนดสามารถส่งแพ็กเก็ตที่มีปลายทางต่างกันรวมกันในสลิตเดียวกันได้เพื่อให้สามารถใช้สลิตในการส่งแพ็กเก็ตได้อย่างคุ้มค่า รูปที่ 5.17 ถึง 5.20 แสดง Datadealy, Pvocdrop และ Pvdodrop ของการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลแบบที่ 3.1 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนทั้ง 4 จะเห็นได้ว่าแต่ละสัดส่วนโหลดจะมีลักษณะของ Dmessage , Pvocdrop และ Pvdodrop แตกต่างกันซึ่งสามารถอธิบายลักษณะของแต่ละสัดส่วนที่ค่า  $m$  ต่างๆได้ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 เมื่อพิจารณา Pvocdrop, Pvdodrop และ Maxdatload ที่  $m$  เท่ากับ 2, 4 และ 8 พบว่าคล้ายกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 ทั้งนี้เป็นเพราะว่าที่สัดส่วนนี้มีสัดส่วนของจำนวนแพ็กเก็ตเสียงแค่ 10% จึงมีการใช้สลิตสำหรับส่งแพ็กเก็ตเสียงน้อย ดังนั้นการส่งแพ็กเก็ตที่มีปลายทางต่างกันในสลิตเดียวกันเพื่อให้มีการใช้สลิตอย่างคุ้มค่าจึงช่วยลด Dvocpkt และช่วยลดการใช้สลิตที่มีการส่งไม่เต็มลงได้เล็กน้อยทำให้การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3.1 สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้ไม่ต่างจากการเลือกแบบที่ 2.1 แต่การเลือกแบบที่ 3.1 ก็ทำให้ Dmessage ที่  $m$  เท่ากับ 8 ต่ำกว่าการเลือกแบบที่ 2.1 เล็กน้อยได้ เพราะการส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางต่างกันจะช่วยลดการใช้สลิตที่มีการส่งไม่เต็มลงได้ทำให้มีสลิต

ว่างมากขึ้นจึงทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้เร็วขึ้น รูปที่ 5.21 แสดง Dmessage ที่  $m$  เท่ากับ 8 ของการส่งแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 และ 3.1 สำหรับที่  $m$  เท่ากับ 16 และ 32 ก็พบว่าทางเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3.1 จะมี Pvocdrop มากขึ้นและ Maxdatload ต่ำลงเช่นเดียวกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 แต่จะมีค่า Pvocdrop ต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 ทั้งนี้เป็นเพราะผลของการส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางต่างกัน ในสล็อตเดียวกันจึงทำให้ช่วยส่งแพ็กเก็ตเสียงได้เร็วขึ้นจึงมี Pvocdrop ต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 ดังนั้นค่า  $m$  ที่ทำให้ได้ Maxload สูงที่สุดสำหรับสล็อตนี้คือ  $m$  เท่ากับ 4 และ 8

สล็อตที่ 2 สำหรับที่สล็อตที่ 2 นี้จะได้ผลลักษณะเดียวกับสล็อตที่ 1 นั่นคือที่  $m$  เท่ากับ 2, 4 และ 8 จะได้ Pvocdrop, Pvdodrop และ Maxdatload คล้ายกับการเลือกแบบที่ 2.1 ทั้งนี้เป็นเพราะว่าที่สล็อตนี้มีจำนวนแพ็กเก็ตเสียงเพียง 10% ดังนั้นสล็อตที่ใช้สำหรับส่งแพ็กเก็ตเสียงจึงมีน้อยทำให้การส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางต่างกัน ในสล็อตเดียวกันของการเลือกแบบที่ 3.1 ช่วยลดการส่งแพ็กเก็ตในสล็อตแบบไม่เต็มสล็อตได้เล็กน้อยจึงมีผลต่อการส่งแพ็กเก็ตข้อมูลที่มีสล็อตมากที่สุดเพียงเล็กน้อย นั่นคือช่วยให้ Dmessage ในช่วงไหลคปานกลางของการส่งแบบที่ 3.1 ที่  $m$  เท่ากับ 4 และ 8 มีค่าต่ำกว่าการส่งแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 เพราะในช่วงไหลคดังกล่าวจะมีจำนวนแพ็กเก็ตเสียงที่น้อยกว่า  $m$  อยู่มากการส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนน้อยกว่า  $m$  ร่วมกันในสล็อตเดียวกันจะช่วยให้สามารถลดสล็อตที่ใช้สำหรับส่งแพ็กเก็ตเสียงจึงทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้มากขึ้น รูปที่ 5.22 แสดง Dmessage ที่  $m$  เท่ากับ 4 และ 8 ของการส่งแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 และ 3.1 สำหรับที่  $m$  เท่ากับ 16 และ 32 ก็พบว่าทางเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3.1 จะมี Pvocdrop และ Pvdodrop มากขึ้นและ Maxdatload ต่ำลงเช่นเดียวกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 แต่จะมีค่า Pvocdrop และ Pvdodrop ต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 ทั้งนี้เป็นเพราะผลของการส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางต่างกัน ในสล็อตเดียวกันจึงทำให้ช่วยส่งแพ็กเก็ตเสียงได้เร็วขึ้นจึงมี Pvocdrop และ Pvdodrop ต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 ดังนั้นค่า  $m$  ที่ทำให้ได้ Maxload สูงที่สุดสำหรับสล็อตนี้คือ  $m$  เท่ากับ 2 และ 4

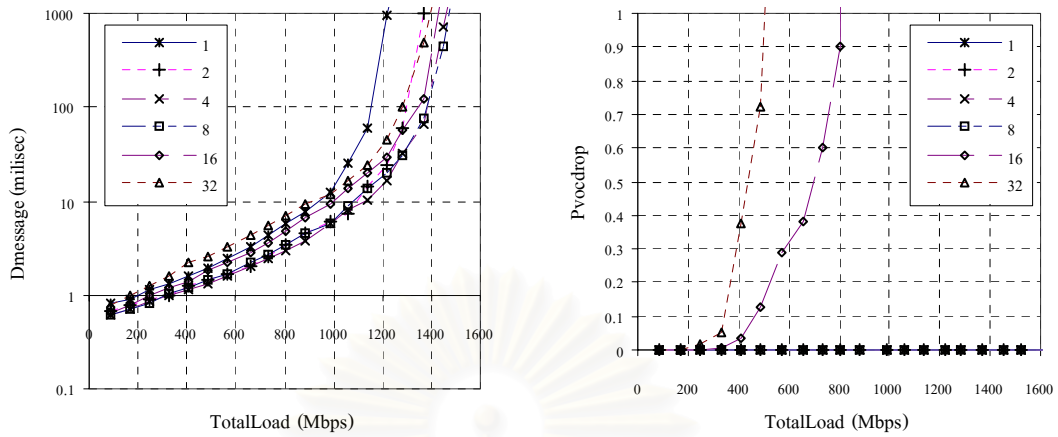
สล็อตที่ 3 สำหรับที่สล็อตที่ 3 ซึ่งมีสล็อตของแพ็กเก็ตเสียงมากที่สุดพบว่าการส่งแพ็กเก็ตแบบที่ 3.1 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 2, 4 และ 8 จะได้ Pvdodrop สูงกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 ทั้งนี้เป็นเพราะว่าที่สล็อตนี้มีจำนวนแพ็กเก็ตเสียงมากที่สุดจึงมีการใช้สล็อตสำหรับส่งแพ็กเก็ตเสียงมากที่สุด โดยสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางต่างกัน ในสล็อตเดียวกันได้ซึ่งการเลือกแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางต่างกันและจะเลือกจากปลายทางที่ไกลจากโนดที่สุดก่อนแล้วจึงเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางใกล้เข้ามาใส่ให้เต็มแพ็กเก็ต การเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางที่ไกลที่สุดก่อนนี้เองทำให้สล็อตถูกรอเป็นเวลานานแม้ว่าแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางอื่นจะถูกได้รับโดยโนดปลายทางแล้วแต่สล็อตก็ยังไม่สามารถถูกใช้ได้เพราะต้องรอให้แพ็กเก็ตที่มีปลายทางไกลสุดได้รับเรียบร้อยแล้วก่อน ด้วยเหตุนี้จึงทำให้แพ็กเก็ตวิดีโอซึ่งมี priority



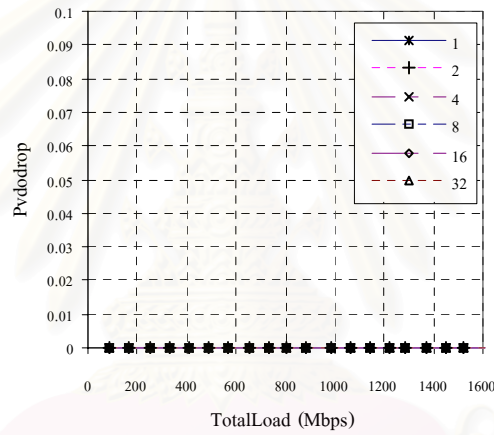
ต่ำกว่าต้องรอการส่งนานทำให้เกิด Pvdodrop สูงกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 นอกจากนี้ยังส่งผลถึงการส่ง message ข้อมูลด้วยคือทำให้ message ข้อมูลสามารถส่งได้น้อยกว่าการเลือกแบบที่ 2.1 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 8, 16 และ 32 ดังนั้นค่า  $m$  ที่ทำให้ได้ Maxload สูงที่สุดสำหรับสัดส่วนนี้คือ  $m$  เท่ากับ 2

สัดส่วนที่ 4 สำหรับที่สัดส่วนนี้ซึ่งมีสัดส่วนของแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลเท่าๆกันพบว่าเมื่อ  $m$  เท่ากับ 2, 4 และ 8 จะได้ Pvcodrop, Pvdodrop และ Maxdatload คล้ายกันและไม่มีผลของการส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางแตกต่างกันเหมือนที่สัดส่วนที่ 3 เพราะว่าที่สัดส่วนนี้มีจำนวนแพ็กเก็ตเสียงต่ำกว่าที่สัดส่วนที่ 3 จึงทำให้มีจำนวนสลิตสำหรับส่งแพ็กเก็ตเสียงไม่มากดังนั้นการส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางต่างกันจึงไม่กระทบกับการส่งแพ็กเก็ตวิดีโอ นอกจากนี้จะเห็นว่าที่ช่วงโหลดกลางๆเมื่อ  $m$  เท่ากับ 4 และ 8 พบว่า Dmessage ของการส่งแพ็กเก็ตแบบที่ 3.1 ต่ำกว่าการเลือกแบบที่ 2.1 เล็กน้อย เพราะการส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางต่างกันจะช่วยลดการใช้สลิตที่มีการส่งไม่เต็มลงได้ทำให้มีสลิตว่างมากขึ้นจึงทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้เร็วขึ้น รูปที่ 5.23 แสดง Dmessage ที่  $m$  เท่ากับ 4 และ 8 ของการส่งแพ็กเก็ตแบบที่ 2.1 และ 3.1 ดังนั้นค่า  $m$  ที่ทำให้ได้ Maxload สูงที่สุดสำหรับสัดส่วนนี้คือ  $m$  เท่ากับ 2, 4 และ 8

จากการพิจารณาที่สัดส่วนทั้ง 4 พบว่าค่า  $m$  ที่สามารถให้ Maxload สูงที่สุดสำหรับสัดส่วนทั้ง 4 คือ  $m$  เท่ากับ 2 หรือ 4

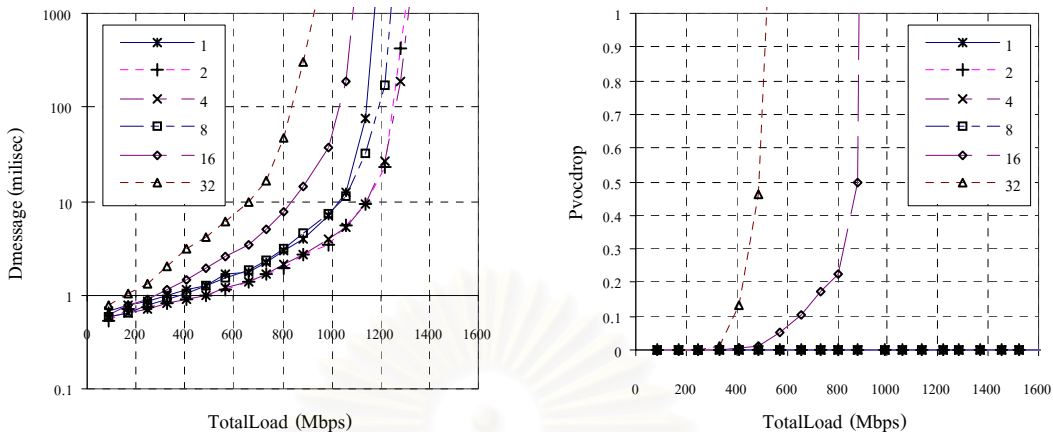


(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตเสียง

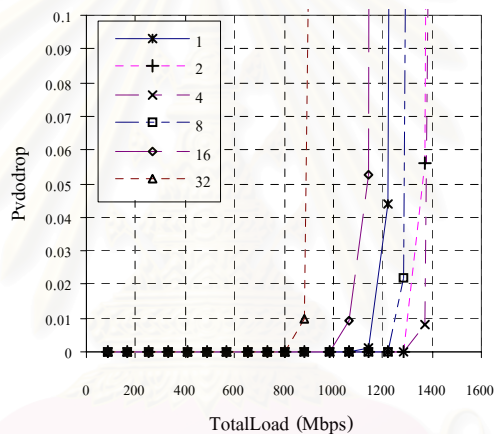


(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 5.17 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.1 เมื่อ m เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 1



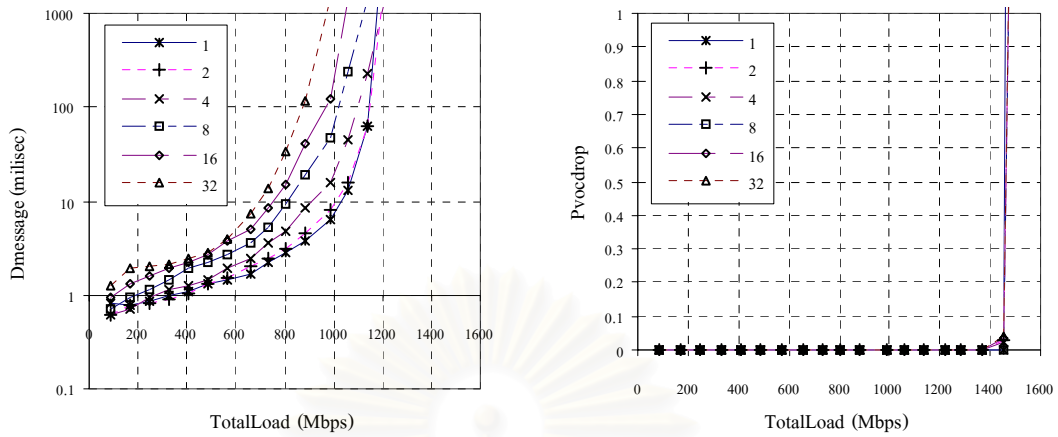
(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบปแพ็กเก็ตเสียง



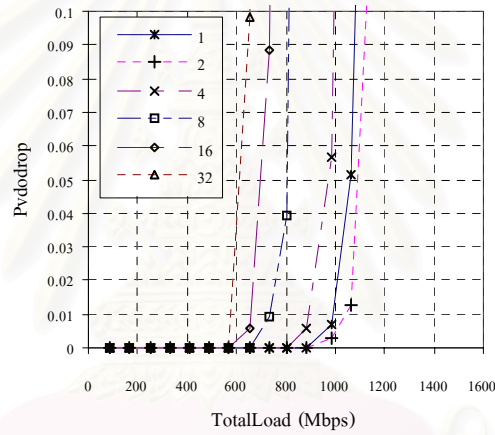
(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบปแพ็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 5.18 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดริบปแพ็กเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดริบปแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.1 เมื่อ m เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 2

จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย

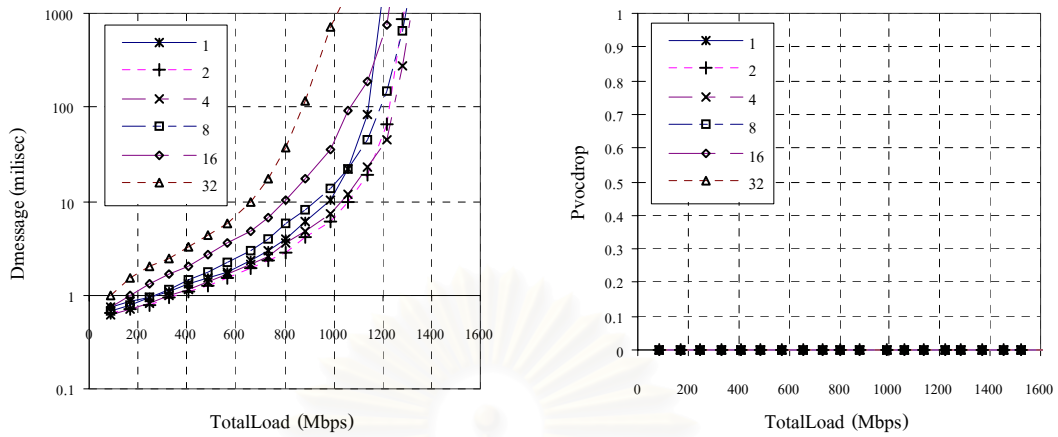


(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตเสียง

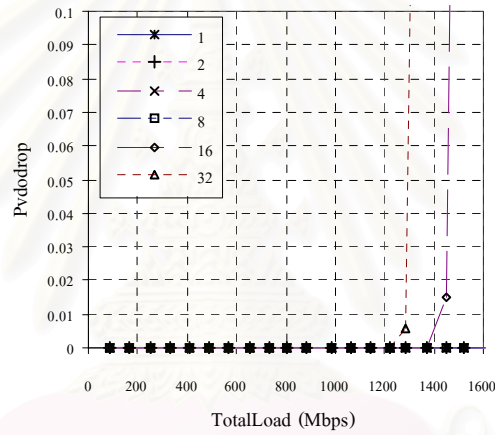


(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 5.19 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.1 เมื่อ m เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 3

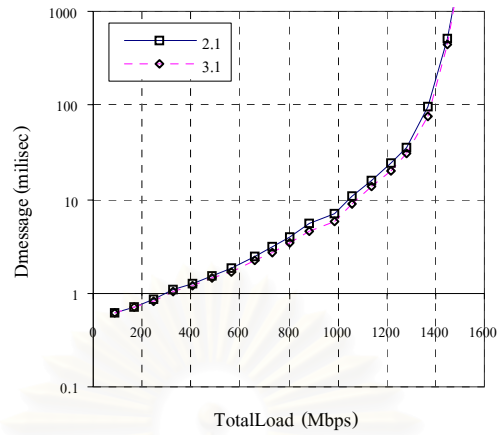


(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตเสียง

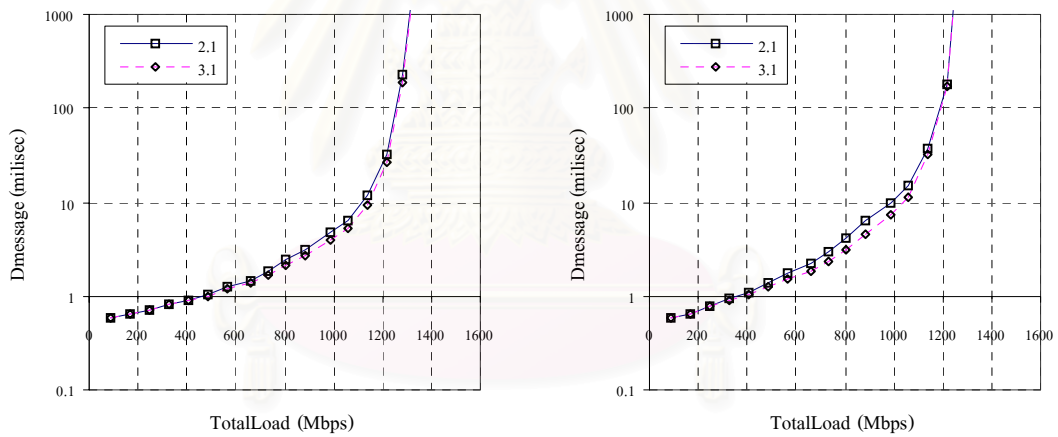


(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 5.20 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.1 เมื่อ m เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 4



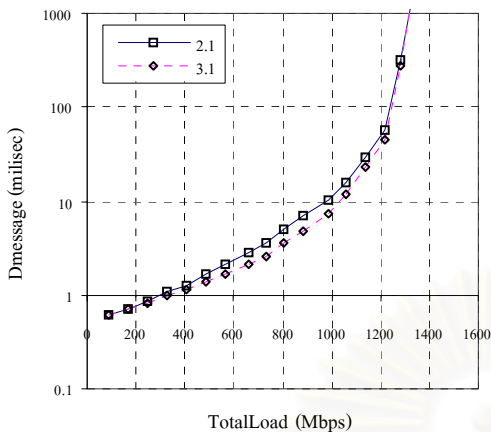
รูปที่ 5.21 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูลของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.1 และ 3.1 ที่ค่า m เท่ากับ 8 สำหรับสัดส่วนที่ 1



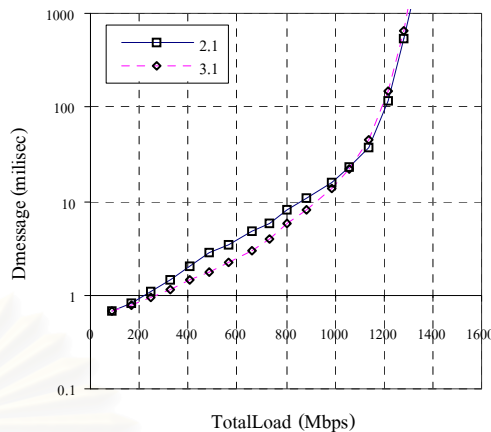
(ก) ค่า m เท่ากับ 4

(ข) ค่า m เท่ากับ 8

รูปที่ 5.22 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูลของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.1 และ 3.1 ที่ค่า m เท่ากับ 4 และ 8 สำหรับสัดส่วนที่ 2



(ก) ค่า m เท่ากับ 4



(ข) ค่า m เท่ากับ 8

รูปที่ 5.23 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูลของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.1 และ 3.1 ที่ค่า m เท่ากับ 4 และ 8 สำหรับสัดส่วนที่ 4

### 5.3.2 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.2

สำหรับการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลแบบที่ 3.2 จะมีลักษณะการเลือกแพ็กเก็ตเช่นเดียวกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3.1 โดยโนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงในสล็อตที่มีส่วนว่างได้โดยแพ็กเก็ตที่ส่งจะเลือกจากปลายทางที่ใกล้กับปลายทางสุดท้ายของสล็อตนั้นมากที่สุด รูปที่ 5.24 ถึง 5.27 แสดง Dmessage, Pvocdrop และ Pvdodrop ของการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลแบบที่ 3.2 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนทั้ง 4 ซึ่งสามารถอธิบายลักษณะของแต่ละสัดส่วนที่ค่า  $m$  ต่างๆได้ดังนี้

สัดส่วนที่ 1 สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่า Pvocdrop, Pvdodrop และ Maxdatload ที่ค่า  $m$  เท่ากับ 2, 4 และ 8 สำหรับการส่งแบบที่ 3.2 จะคล้ายกับการส่งแบบที่ 3.1 เพราะที่สัดส่วนนี้มีสัดส่วนของแพ็กเก็ตเสียงเพียง 10% จึงมีการใช้สล็อตสำหรับส่งแพ็กเก็ตเสียงน้อย และการส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีหลายปลายทางในสล็อตเดียวกันก็ทำให้สามารถใช้สล็อตได้คุ่มค่ามากขึ้นอยู่แล้ว ดังนั้นการเพิ่มให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงในสล็อตที่ส่งแพ็กเก็ตไม่เต็มหรือในสล็อตที่มีบางส่วนได้รับโดยปลายทางแล้ว จะทำให้ใช้สล็อตได้อย่างคุ่มค่ามากขึ้นไปอีกเล็กน้อยเท่านั้น จึงทำให้ผลของการส่งแพ็กเก็ตแบบที่ 3.1 และ 3.2 ไม่แตกต่างกันมากนัก แต่การส่งแพ็กเก็ตแบบที่ 3.2 ซึ่งทำให้มีการใช้สล็อตอย่างคุ่มค่ามากขึ้นก็ทำให้มีสล็อตว่างมากขึ้นเล็กน้อยจึงทำให้แพ็กเก็ตข้อมูลสามารถส่งได้เร็วขึ้นเล็กน้อยทำให้ Dmessage ที่การส่งแพ็กเก็ตแบบที่ 3.2 ต่ำกว่าการส่งแพ็กเก็ตแบบที่ 3.1 เล็กน้อยโดยจะเห็นผลได้เมื่อ  $m$  เท่ากับ 8 รูปที่ 5.28 แสดง Dmessage เมื่อ  $m$  เท่ากับ 8 สำหรับการเลือกแบบที่ 3.1 และ 3.2 สำหรับที่  $m$  เท่ากับ 16 และ 32 พบว่าจะทำให้ Pvocdrop มากขึ้นแต่ยังต่ำกว่าการเลือกแบบที่ 3.1 เพราะที่  $m$  ค่าสูงการส่งแพ็กเก็ตในสล็อตที่ส่งแพ็กเก็ตไม่เต็มหรือในสล็อตที่มีบางส่วนได้รับโดยปลายทางแล้วจะให้ใช้สล็อตได้อย่างคุ่มค่ามากขึ้น ดังนั้นค่า  $m$  ที่ทำให้ได้ Maxload สูงที่สุดสำหรับสัดส่วนนี้คือ  $m$  เท่ากับ 4 และ 8

สัดส่วนที่ 2 สำหรับผลที่สัดส่วนนี้พบว่ามีลักษณะคล้ายกับสัดส่วนที่ 1 คือที่  $m$  เท่ากับ 2, 4 และ 8 จะได้ Pvocdrop, Pvdodrop และ Maxdatload คล้ายกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3.1 เพราะที่สัดส่วนนี้มีจำนวนแพ็กเก็ตเสียงน้อยจึงมีการใช้สล็อตสำหรับส่งแพ็กเก็ตเสียงน้อยด้วย การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3.2 ซึ่งมีการส่งแพ็กเก็ตเสียงหลายปลายทางในสล็อตเดียวกันได้ก็สามารถใช้สล็อตได้คุ่มค่าอยู่แล้วการที่กำหนดให้สามารถส่งแพ็กเก็ตในสล็อตที่ส่งแพ็กเก็ตไม่เต็มหรือในสล็อตที่มีบางส่วนได้รับโดยปลายทางแล้วก็จะช่วยเพิ่มให้สามารถใช้สล็อตได้คุ่มค่าขึ้นอีกเล็กน้อยเท่านั้น ซึ่งจะทำให้ได้ Dmessage ต่ำลงที่  $m$  เท่ากับ 8 ส่วนที่  $m$  เท่ากับ 16 และ 32 พบว่าจะทำให้ Pvocdrop มากขึ้นแต่ยังต่ำกว่าการเลือกแบบที่ 3.1

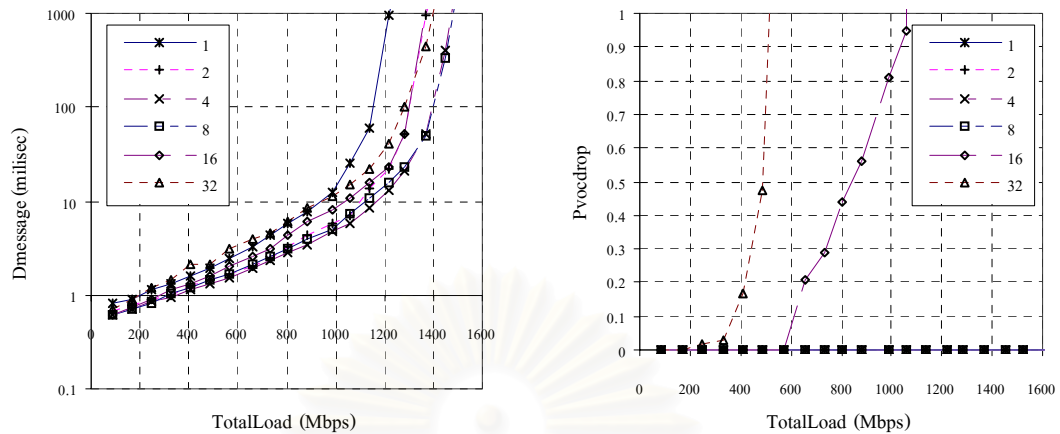


เพราะที่  $m$  ค่าสูงการส่งแพ็กเกตในสล็อตที่ส่งแพ็กเกตไม่เต็มหรือในสล็อตที่มีบางส่วนได้รับโดยปลายทางแล้วจะให้ใช้สล็อตได้อย่างคุ้มค่ามากขึ้น ดังนั้นค่า  $m$  ที่ทำให้ได้ Maxload สูงที่สุดสำหรับสัดส่วนนี้คือ  $m$  เท่ากับ 2 และ 4

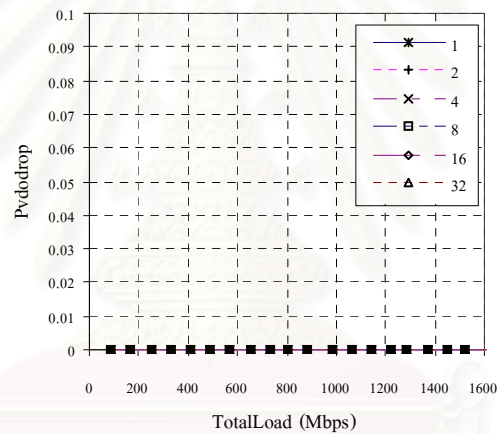
สัดส่วนที่ 3 สำหรับที่สัดส่วนนี้พบว่าเมื่อ  $m$  เท่ากับ 2, 4 และ 8 จะได้ Pvdodrop ต่ำกว่าการเลือกแบบที่ 3.1 และ Maxdatload สูงกว่าการเลือกแบบที่ 3.1 เพราะที่สัดส่วนนี้มีแพ็กเกตเสียงสูงการส่งแพ็กเกตเสียงหลายปลายทางโดยเลือกปลายทางที่ไกลที่สุดส่งไปก่อนแล้วค่อยเลือกปลายทางที่อยู่ใกล้เข้ามาส่งให้เต็มสล็อตทำให้สล็อตถูกครอบครองโดยแพ็กเกตเสียงนาน ถ้าไม่มีการกำหนดให้สามารถส่งแพ็กเกตเสียงในสล็อตที่ส่งแพ็กเกตไม่เต็มหรือในสล็อตที่มีบางส่วนได้รับโดยปลายทางแล้วจะทำให้สูญเสียแบนวิดท์ในส่วนที่ไม่ได้ถูกใช้จนกว่าแพ็กเกตสุดท้ายของสล็อตนั้นจะถึงปลายทาง จึงทำให้มีสล็อตว่างสำหรับส่งแพ็กเกตวิดีโอและข้อมูลน้อยจึงทำให้ Pvdodrop สูงและ Maxdatload ต่ำ โดยเมื่อ  $m$  สูงขึ้นจะทำให้เกิดการสูญเสียแบนวิดท์มากขึ้น แต่เมื่อกำหนดให้สามารถส่งแพ็กเกตเสียงในสล็อตที่ส่งแพ็กเกตไม่เต็มหรือในสล็อตที่มีบางส่วนได้รับโดยปลายทางแล้วจะช่วยทำให้สามารถส่งแพ็กเกตเสียงได้เร็วขึ้นและลดการสูญเสียแบนวิดท์จากสาเหตุดังกล่าวและทำให้มีสล็อตว่างสำหรับส่งแพ็กเกตวิดีโอและข้อมูลมากขึ้น ดังรูปที่ 5.29 แสดง Dmessage ที่  $m$  เท่ากับ 4 และ 8 ของการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 3.1 และ 3.2 ดังนั้นค่า  $m$  ที่ทำให้ได้ Maxload สูงที่สุดสำหรับสัดส่วนนี้คือ  $m$  เท่ากับ 2, 4 และ 8

สัดส่วนที่ 4 สำหรับที่สัดส่วนนี้ลักษณะของ Pvocdrop, Pvdodrop และ Maxdatload ที่  $m$  เท่ากับ 2, 4 และ 8 จะคล้ายกับการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 3.1 เพราะการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 3.2 ซึ่งมีการส่งแพ็กเกตเสียงหลายปลายทางในสล็อตเดียวกันได้ก็สามารถใช้สล็อตได้คุ้มค่าอยู่แล้วการที่กำหนดให้สามารถส่งแพ็กเกตในสล็อตที่ส่งแพ็กเกตไม่เต็มหรือในสล็อตที่มีบางส่วนได้รับโดยปลายทางแล้วก็จะช่วยเพิ่มให้สามารถใช้สล็อตได้คุ้มค่าขึ้นอีกเล็กน้อยเท่านั้น ซึ่งจะทำให้ได้ Dmessage ต่ำลงที่  $m$  เท่ากับ 8 ส่วนที่  $m$  เท่ากับ 16 และ 32 พบว่าจะทำให้ Pvocdrop และ Pvdodrop มากขึ้นแต่ยังต่ำกว่าการเลือกแบบที่ 3.1 เพราะที่  $m$  ค่าสูงการส่งแพ็กเกตในสล็อตที่ส่งแพ็กเกตไม่เต็มหรือในสล็อตที่มีบางส่วนได้รับโดยปลายทางแล้วจะให้ใช้สล็อตได้อย่างคุ้มค่ามากขึ้น ดังนั้นค่า  $m$  ที่ทำให้ได้ Maxload สูงที่สุดสำหรับสัดส่วนนี้คือ  $m$  เท่ากับ 2, 4 และ 8

จากการพิจารณาที่สัดส่วนทั้ง 4 พบว่าค่า  $m$  ที่สามารถให้ Maxload สูงที่สุดสำหรับสัดส่วนทั้ง 4 คือ  $m$  เท่ากับ 4



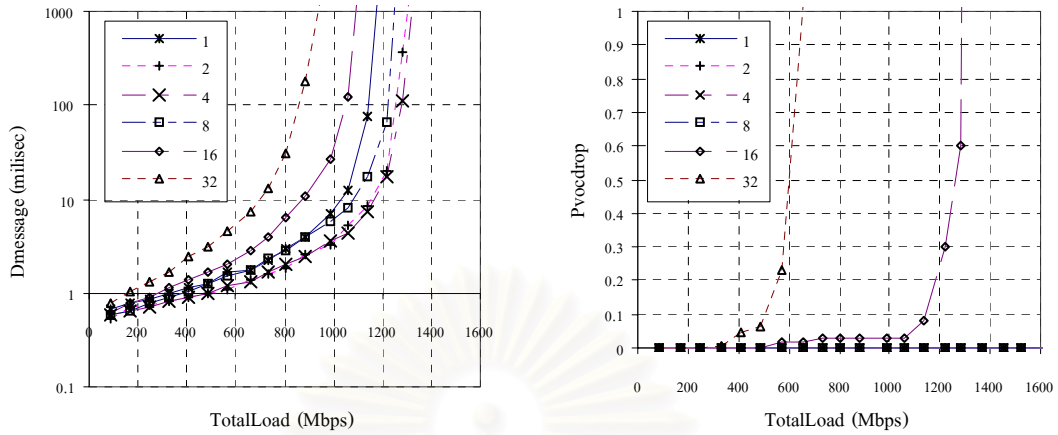
(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตเสียง



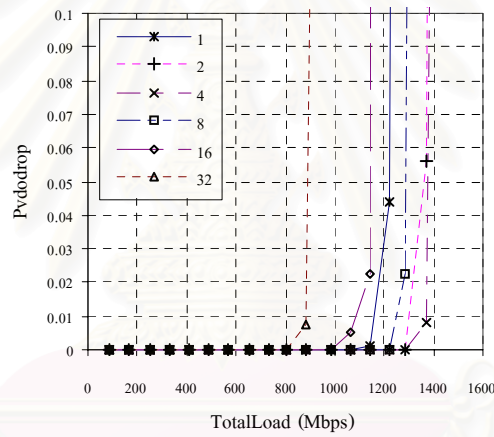
(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 5.24 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.2 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 1

จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย

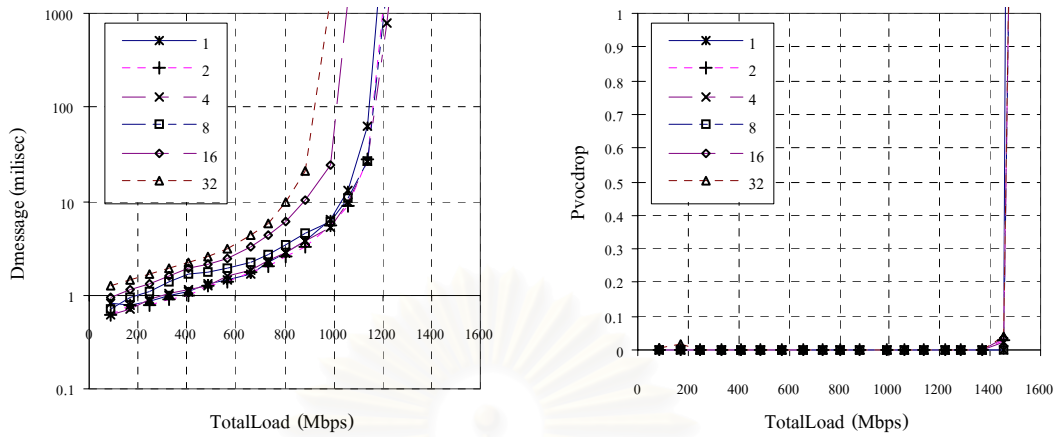


(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตเสียง

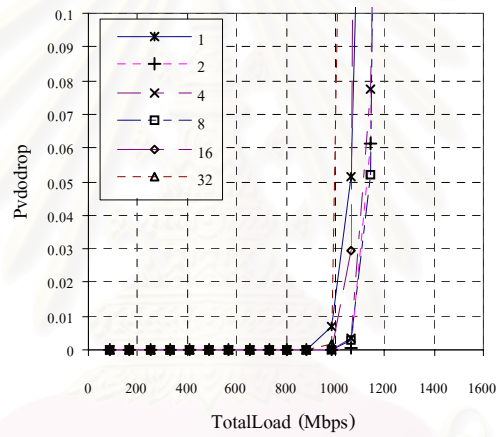


(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 5.25 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.2 เมื่อ m เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 2

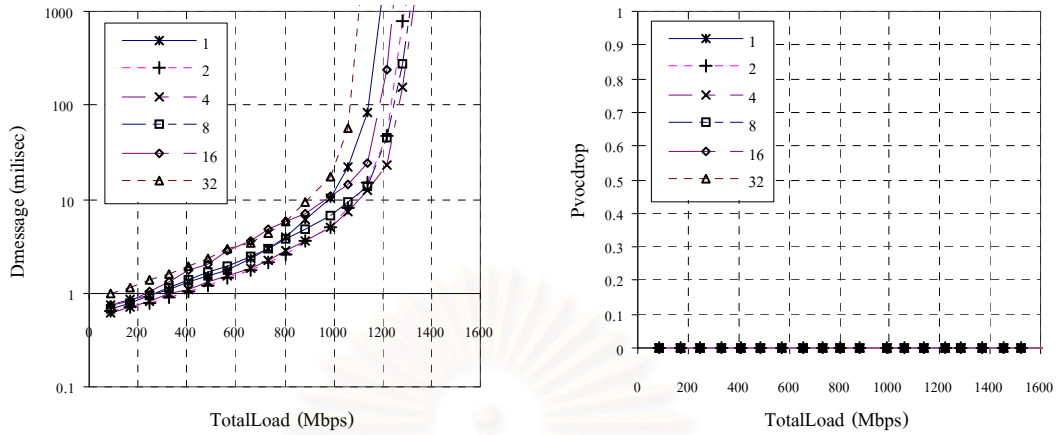


(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตเสียง

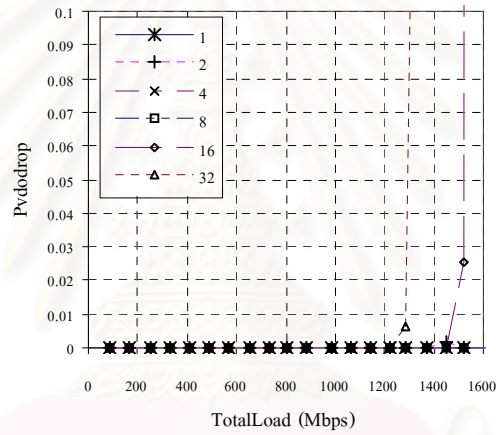


(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 5.26 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดริอปแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.2 เมื่อ m เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 3

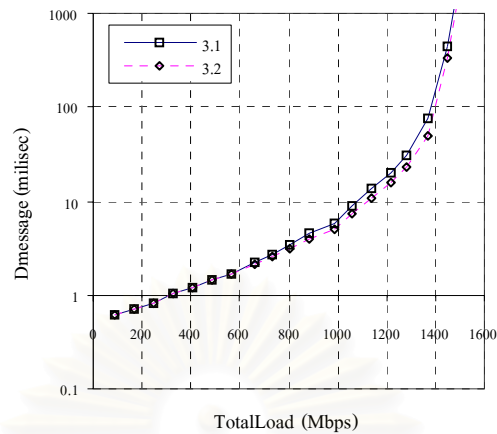


(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตเสียง

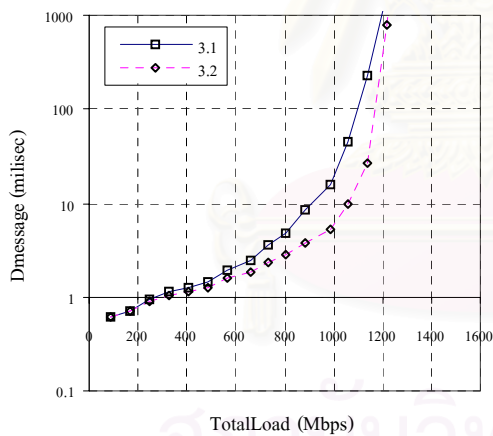
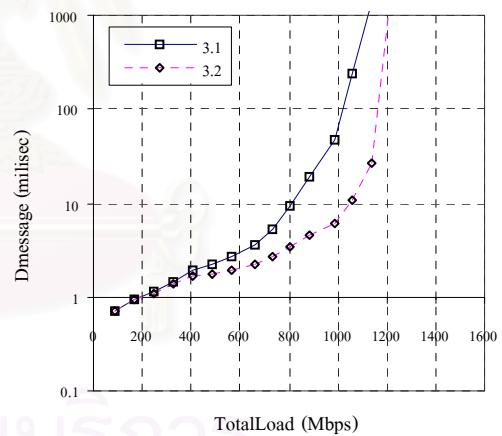


(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 5.27 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดรอปปै็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.2 เมื่อ m เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 4

(ก) ค่า  $m$  เท่ากับ 8

**รูปที่ 5.28** ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูลของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.1 และ 3.2 ที่ค่า  $m$  เท่ากับ 8 สำหรับสัดส่วนที่ 1

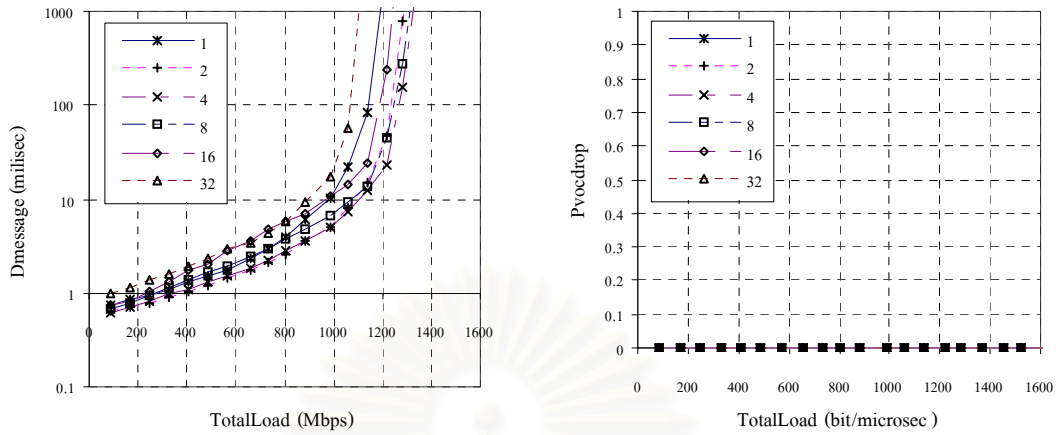
(ก) ค่า  $m$  เท่ากับ 4(ข) ค่า  $m$  เท่ากับ 8

**รูปที่ 5.29** ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูลของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.1 และ 3.2 ที่ค่า  $m$  เท่ากับ 4 และ 8 สำหรับสัดส่วนที่ 3

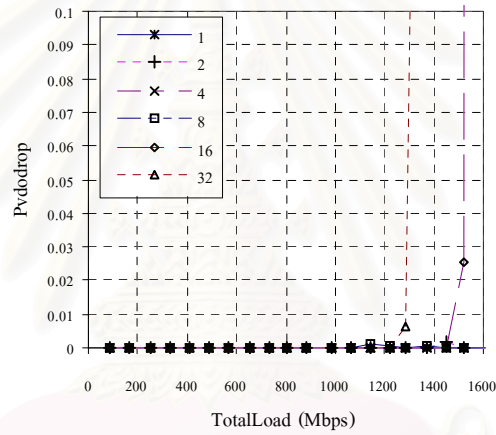
### 5.3.3 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.3

การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3.3 จะแตกต่างจากการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3.2 ในส่วนการเลือกแพ็กเก็ตเสียงสำหรับส่งในสล็อตที่ส่งแพ็กเก็ตไม่เต็มหรือในสล็อตที่มีบางส่วนได้รับโดยปลายทางแล้วไม่เต็มโดยการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.3 จะเลือกแพ็กเก็ตเสียงจากปลายทางที่เหลือเวลารอในคิวน้อยที่สุดก่อน ผลการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3.3 ที่สัดส่วนต่างๆจะไม่แตกต่างจาก 3.2 เพราะว่าการกำหนดให้สามารถส่งแพ็กเก็ตในสล็อตที่มีแพ็กเก็ตไม่เต็มสล็อตจะช่วยให้สามารถลด Dvopkt และ Dmessage ได้เล็กน้อยเท่านั้น ดังนั้นการเลือกแพ็กเก็ตสำหรับใส่ในสล็อตที่ไม่เต็มที่แตกต่างกันเล็กน้อยจะไม่ทำให้เกิดผลที่แตกต่างกันมาก ดังรูปที่ 5.30 แสดง Dmessage, Pvocdrop และ Pvdodrop ของการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลแบบที่ 3.3 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 4 ส่วนรูปที่ 5.31 แสดง Dmessage ของการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลแบบที่ 3.1, 3.2 และ 3.3 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 2, 4 และ 8 สำหรับสัดส่วนที่ 4

จากผลการจำลองแบบของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3.1, 3.2 และ 3.3 พบว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3.2 และ 3.3 ให้ประสิทธิภาพเหมือนกันและสามารถให้ประสิทธิภาพที่ดีกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3.1 นั่นคือ ที่สัดส่วน 1, 2 และ 4 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 2, 4 และ 8 การเลือกแบบที่ 3.2 หรือ 3.3 จะให้ Pvocdrop, Pvdodrop และ Maxdatload เหมือนการเลือกแบบที่ 3.1 แต่จะให้ Dmessage ต่ำกว่าการเลือกแบบที่ 3.1 แต่เมื่อ  $m$  เท่ากับ 16 และ 32 พบว่าการเลือกแบบที่ 3.2 หรือ 3.3 จะให้ Pvocdrop, Pvdodrop ต่ำกว่าและ Maxdatload สูงกว่าการเลือกแบบที่ 3.1 สำหรับที่สัดส่วนที่ 3 การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3.1 จะมีค่า Pvdodrop สูงกว่าการเลือกแบบที่ 3.2 หรือ 3.3 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 2, 4, 8, 16 และ 32 และจะมี Maxdatload ต่ำกว่าการเลือกแบบที่ 3.2 หรือ 3.3 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 8, 16 และ 32 ดังนั้นเมื่อพิจารณาผลการจำลองแบบของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3.2 หรือ 3.3 พบว่าค่า  $m$  ที่สามารถให้ Maxload สูงที่สุดสำหรับสัดส่วนทั้ง 4 คือ  $m$  เท่ากับ 4



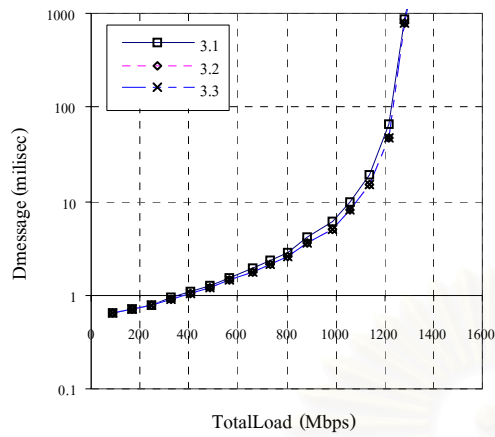
(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตเสี่ยง



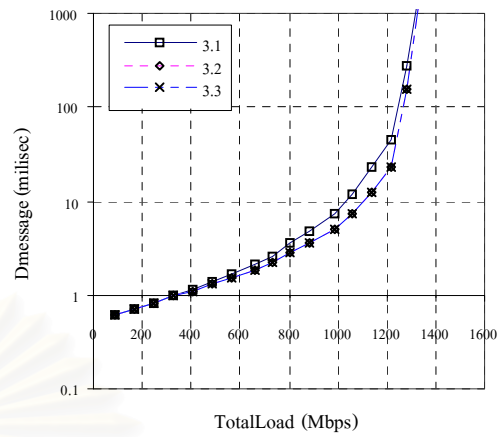
(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตวิดีโอ

รูปที่ 5.30 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตเสี่ยงและค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.3 เมื่อ m เท่ากับ 1, 2, 4, 8, 16 และ 32 สำหรับสัดส่วนที่ 4

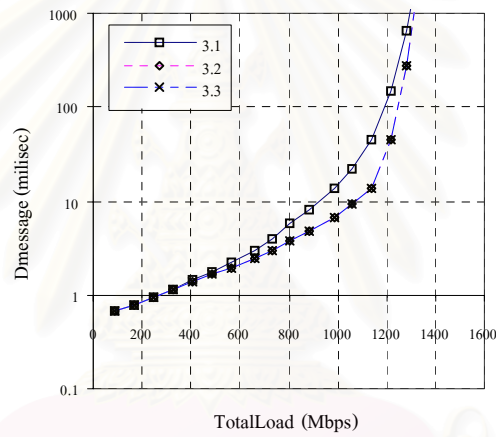




(ก) ค่า m เท่ากับ 2



(ข) ค่า m เท่ากับ 4



(ค) ค่า m เท่ากับ 8

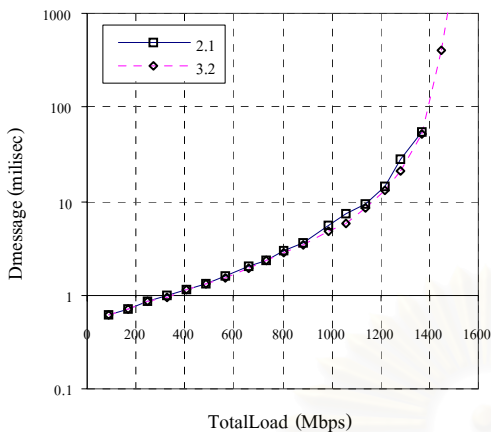
รูปที่ 5.31 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูลของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.1, 3.2 และ 3.3 เมื่อ m เท่ากับ 2, 4 และ 8 สำหรับสัดส่วนที่ 4

สถาบันนวัตกรรมการ  
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย

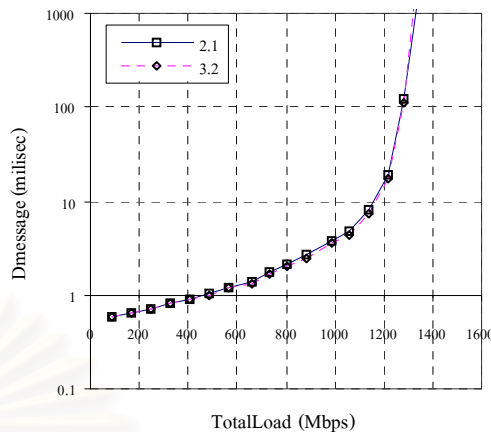
#### 5.4 การเปรียบเทียบประสิทธิภาพการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2, 3

จากหัวข้อที่ 5.2 และ 5.3 จะเห็นได้ว่าการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลแบบที่ 2.2 และ 3.2 สามารถให้ประสิทธิภาพได้ดีที่สุดสำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแต่ละแบบ ดังนั้นในหัวข้อนี้จะเปรียบเทียบการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลแบบที่ 2.2 และ 3.2 โดยใช้ค่า  $m$  เท่ากับ 4 เพราะสามารถให้ Maxload สูงที่สุดสำหรับสัดส่วนทั้ง 4 แบบ ซึ่งที่ค่า  $m$  ดังกล่าวพบว่าการเข้าถึงตัวกลางแบบที่ 2.2 และ 3.2 จะสามารถให้ Pvcodrop, Pvdodrop และ Maxdatload เหมือนกันแต่จะมีค่า Dmessage ต่างกัน รูปที่ 5.32 แสดง Dmessage ของการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลแบบที่ 2.2 และ 3.2 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 4 สำหรับสัดส่วนทั้ง 4

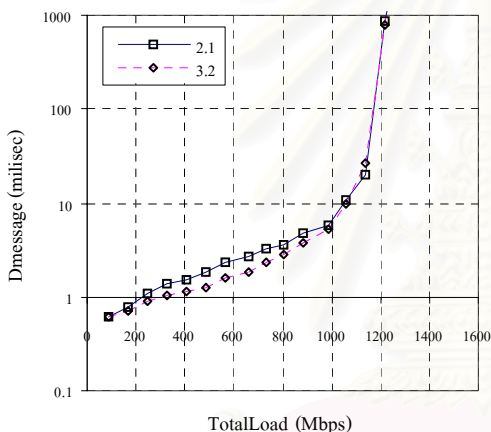
จากรูปที่ 5.32 จะเห็นได้ว่าที่สัดส่วนที่ 1 และ 2 การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.2 และ 3.2 จะให้ค่า Dmessage ไม่แตกต่างกันมากนักทั้งนี้เพราะว่าที่สัดส่วนดังกล่าวมีสัดส่วนของแพ็กเก็ตเสียงน้อยจึงทำให้การเลือกแพ็กเก็ตเสียงที่แตกต่างกันไม่ทำให้ Dmessage แตกต่างกัน แต่ที่สัดส่วนที่ 3 และ 4 ซึ่งมีสัดส่วนของแพ็กเก็ตเสียงมากขึ้นจะพบว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3.2 จะให้ Dmessage ต่ำกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2.2 ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3.2 มีส่งแพ็กเก็ตหลายปลายทางในสล็อตเดียวกันจึงทำให้มีการใช้สล็อตได้คุ้มค่ามากกว่าและทำให้มีสล็อตว่างมากขึ้นทำให้แพ็กเก็ตข้อมูลสามารถส่งได้เร็วกว่า



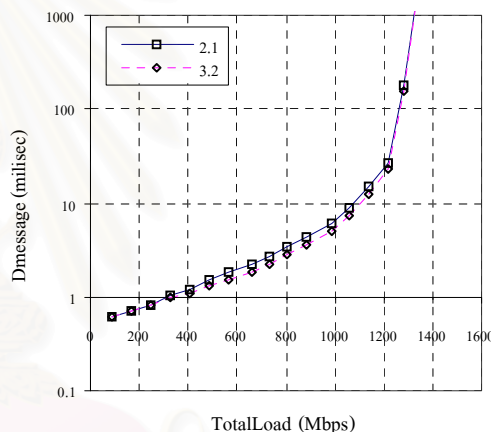
(ก) สัดส่วนที่ 1



(ข) สัดส่วนที่ 2



(ค) สัดส่วนที่ 1



(ง) สัดส่วนที่ 2

รูปที่ 5.32 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูลของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 2.2 และ 3.2 เมื่อ m เท่ากับ 4 สำหรับสัดส่วนทั้ง 4

5.5 การเปรียบเทียบประสิทธิภาพในการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบดั้งเดิม (MTIT) กับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบต่างๆ

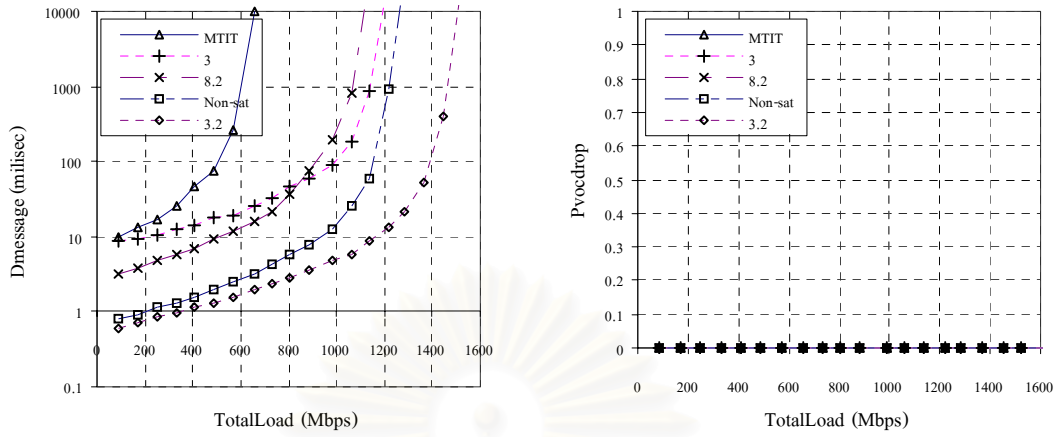
สำหรับในหัวข้อนี้จะเปรียบเทียบประสิทธิภาพในการเข้าถึงตัวกลางแบบดั้งเดิมคือ MTIT กับการเข้าถึงตัวกลางที่ได้นำเสนอที่สามารถให้ประสิทธิภาพดีที่สุดในแต่ละกลุ่ม ดังนี้

- 1) การเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3 สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่มี SAT ในการควบคุมการทำงานแต่ไม่มีการเร่งการส่งแพ็กเก็ตเมื่อมี SAT อยู่ในสภาวะ NONSAT

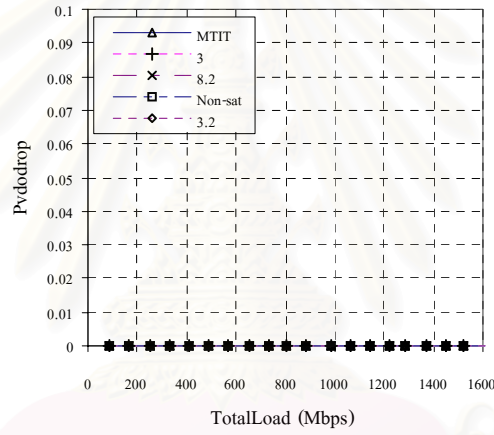
- 2) การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 8.2 สำหรับสำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่มี SAT ในการควบคุมการทำงานและมีการเร่งการส่งแพ็กเก็ตเมื่อมี SAT อยู่ในสถานะ NONSAT
- 3) การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบไม่มี SAT ในการควบคุม (Nonsatcontrol)
- 4) การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลแบบที่ 3.2 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 4

รูปที่ 5.33 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปรแพ็กเก็ตเสียงและค่าความน่าจะเป็นในการดรอปรแพ็กเก็ตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ MTIT, การควบคุมเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 2, 7.2, การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบไม่มี SAT ในการควบคุม (Nonsatcontrol) และการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลแบบที่ 3.2 เมื่อ  $m$  เท่ากับ 4 สำหรับสัดส่วนทั้ง 4 แบบ

จากรูปที่ 5.33 จะเห็นว่าที่สัดส่วนทั้ง 4 แบบการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลแบบที่ 3.2 ที่  $m$  เท่ากับ 4 จะให้ประสิทธิภาพดีที่สุด นั่นคือ Pvocdrop, Pvdodrop และ Dmessage ต่ำที่สุด และ Maxdatload สูงที่สุด โดยการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ Nonsatcontrol ที่  $m$  เท่ากับ 1 และ การเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลแบบที่ 3.2 ที่สัดส่วนที่ 1, 2 และ 4 จะมีค่า Dmessage ใกล้เคียงกันที่โหลดต่ำ เพราะว่าที่โหลดต่ำจะมีสล๊อตว่างสำหรับส่ง แพ็กเก็ตจำนวนมากเมื่อ  $m$  เท่ากับ 1 ก็จะสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลที่มี priority ต่ำสุดได้เร็วและแม้ว่าการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลแบบที่ 3.2 จะมีค่า  $m$  เท่ากับ 4 แต่ที่สัดส่วนดังกล่าวมีจำนวนของแพ็กเก็ตเสียงน้อยจึงมีการใช้สล๊อตสำหรับส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางต่างกันน้อยและยังสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงในสล๊อตที่มีส่วนว่างที่เกิดจากมีบางแพ็กเก็ตเดินทางถึงปลายทางแล้วด้วยจึงทำให้มีสล๊อตว่างสำหรับส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้เร็วเช่นกัน แต่เมื่อโหลดสูงขึ้นการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลแบบที่ 3.2 จะมี Dmessage ต่ำกว่าการเข้าถึงตัวกลางแบบ Nonsatcontrol ( $m = 1$ ) เพราะว่าที่  $m$  เท่ากับ 4 สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้เร็วกว่าที่  $m$  เท่ากับ 1 ทั้งนี้เพราะการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3.2 ซึ่งมีค่า  $m$  เท่ากับ 4 การส่งแพ็กเก็ตเสียงจะต้องรอให้มีแพ็กเก็ตครบ 4 แพ็กเก็ตจึงจะสามารถส่งได้จึงทำให้มีโอกาสในการส่งแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลได้เร็วกว่า ส่วนที่สัดส่วน 3 การเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3.2 และ การเข้าถึงตัวกลางแบบ Nonsatcontrol จะมีค่า Dmessage ใกล้เคียงกันที่โหลดต่ำถึงสูงเพราะที่สัดส่วนนี้มีจำนวนของแพ็กเก็ตเสียงมาก แม้ที่  $m$  เท่ากับ 4 ก็จะมีแพ็กเก็ตเสียงครบจำนวน 4 แพ็กเก็ตที่พร้อมสำหรับส่งอยู่มากจึงทำให้ Dmessage ของการส่งแพ็กเก็ตข้อมูลไม่แตกต่างกับเมื่อ  $m$  เท่ากับ 1 มากนัก

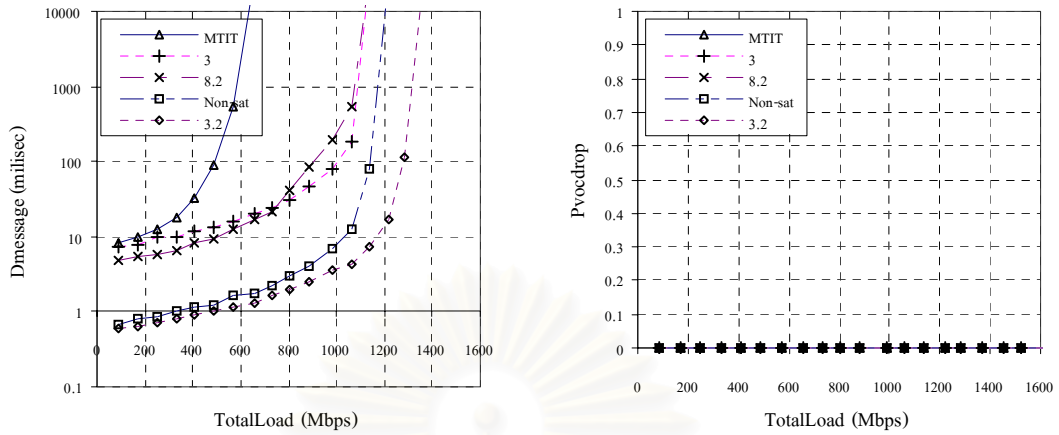


(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเก็ตเสีียง

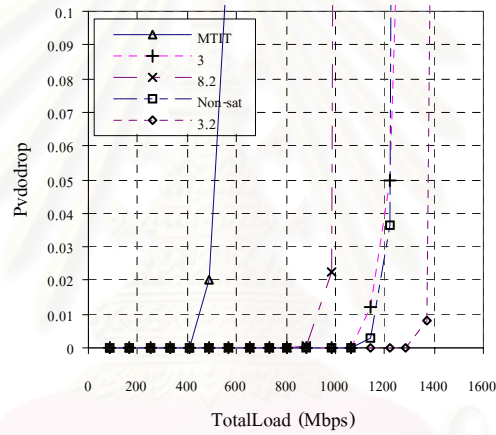


(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเก็ตวิดีโอ

(1) สัดส่วนที่ 1

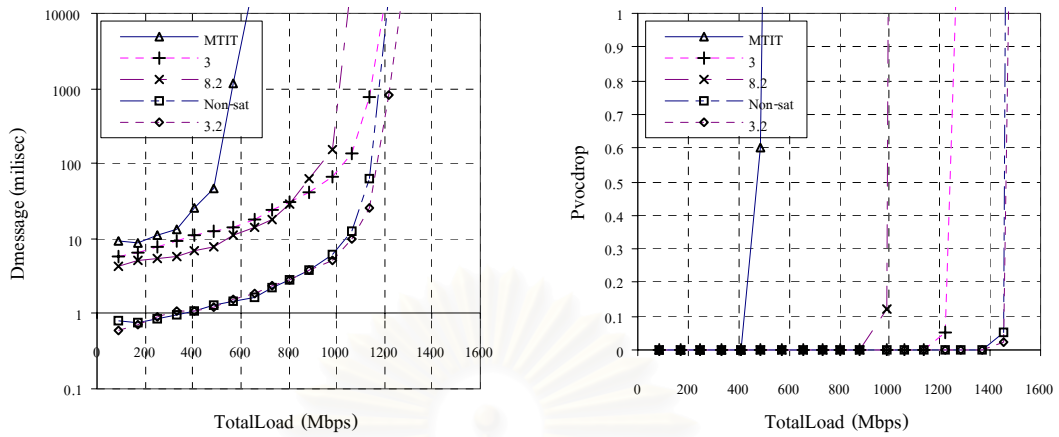


(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล      (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตเฉลี่ย

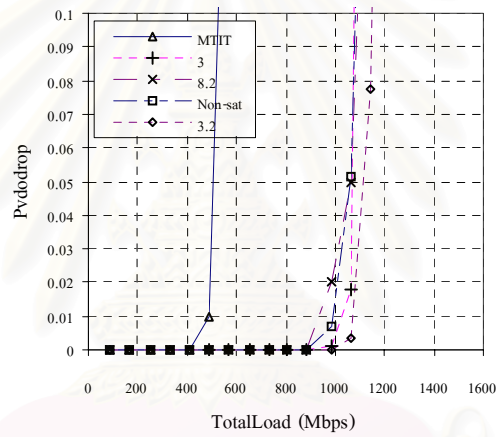


(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดรอปแพ็กเก็ตวิดีโอ

(2) สัปดาห์ที่ 2

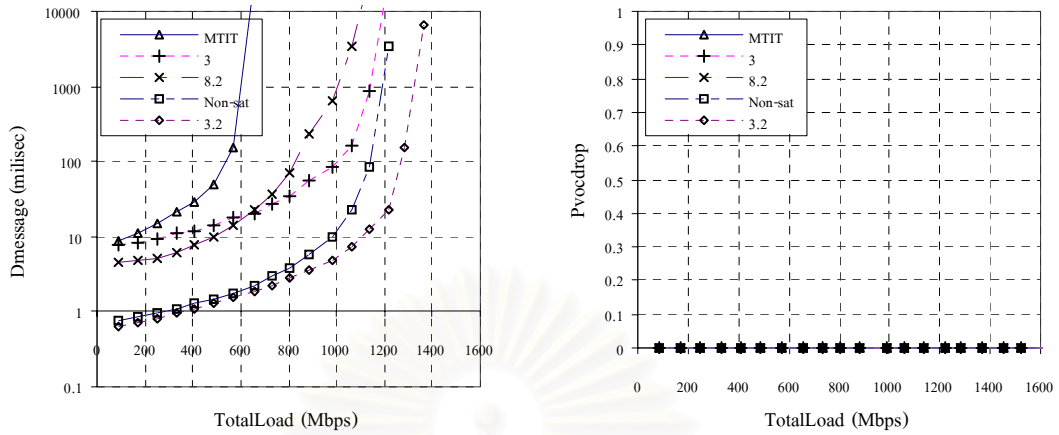


(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็คเกตเสียง

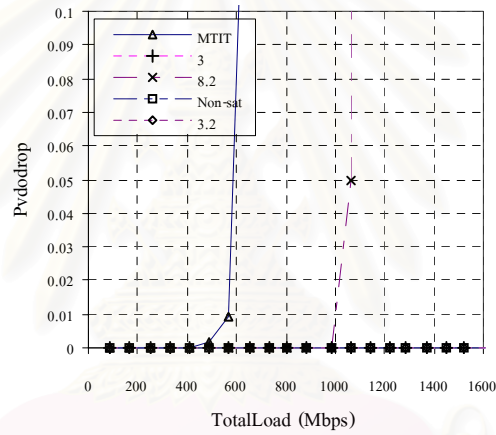


(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็คเกตวิดีโอ

(3) สัดส่วนที่ 3



(ก) ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล (ข) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตเสี่ยง



(ค) ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตวิดีโอ

(4) สัดส่วนที่ 4

รูปที่ 5.33 ค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูล, ค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตเสี่ยงและค่าความน่าจะเป็นในการดริบแพ็กเกตวิดีโอของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ MTIT, การควบคุมเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบที่ 3, 8.2, การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบไม่มี SAT ควบคุม (Nonsatcontrol) และการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่นำเสนอแบบขยายขนาดของแพ็กเกตวิดีโอและแพ็กเกตข้อมูลแบบที่ 3.2 เมื่อ m เท่า 4 สำหรับสัดส่วนทั้ง 4 แบบ



## บทที่ 6

### บทสรุปและข้อเสนอแนะ

#### 6.1 บทสรุป

วิทยานิพนธ์นี้ได้เสนอการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสำหรับโครงข่ายวงแหวนที่มีการมัลติเพล็กซ์แบบแบ่งความยาวคลื่นสำหรับให้บริการทราฟฟิกเสียง วิดีโอและข้อมูลร่วมกัน โดยได้เสนอให้มีการใช้โครงสร้างโนดแบบ FT<sup>M</sup>-FR<sup>M</sup> และมีการควบคุมการเข้าถึงช่องสัญญาณแบบสลิตที่มีการทำงานแบบ destination release โดยแนวคิดที่ได้เสนอสำหรับการออกแบบและพัฒนาการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสามารถแบ่งออกเป็น 2 กลุ่มด้วยกัน คือ การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบมี SAT ควบคุมการทำงาน และการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบไม่มี SAT ควบคุมการทำงาน ซึ่งสามารถสรุปรายละเอียดรวมถึงข้อดีและข้อเสียของแนวคิดทั้งสองกลุ่มได้ดังนี้

##### 6.1.1 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบมี SAT ควบคุมการทำงาน

สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบมี SAT ควบคุมการทำงานจะประกอบด้วยการทำงาน 2 ส่วนด้วยกันคือ ส่วนการจัดการในการเข้าถึงตัวกลาง และส่วนควบคุมความเท่าเทียมกันในการเข้าถึงตัวกลาง ในส่วนการจัดการในการเข้าถึงตัวกลางจะทำหน้าที่ในการเลือกแพ็กเก็ตสำหรับส่งในสลิตของช่องสัญญาณในแต่ละโหนดสลิตซึ่งในวิทยานิพนธ์นี้ได้เสนอวิธีการเลือกแพ็กเก็ตไว้ 5 แบบด้วยกันซึ่งพบว่าการเลือกแพ็กเก็ตแต่ละแบบจะให้ผลแตกต่างกัน สำหรับส่วนควบคุมความเท่าเทียมกันในการเข้าถึงตัวกลางในวิทยานิพนธ์นี้ได้เสนอแนวคิดในการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางใหม่โดยดัดแปลงมาจากการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ SRRR คือ ในกรณีที่เกิดสถานะ NONSAT โหนดจะเร่งการส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ซึ่งอยู่ในสถานะ NONSAT ก่อนเพื่อให้ SAT เข้าสู่สถานะ satisfies เร็วที่สุดและสามารถเดินทางสู่โหนดอื่นได้เร็วขึ้น จากแนวคิดที่ได้เสนอมานี้ทั้ง 2 ส่วนสามารถสรุปผลของแนวคิดแต่ละแนวสำหรับแต่ละส่วนได้ดังนี้

##### 6.1.1.1 แนวคิดในส่วนการจัดการในการเข้าถึงตัวกลาง

สำหรับแนวคิดในส่วนการจัดการในการเข้าถึงตัวกลางในวิทยานิพนธ์นี้ได้เสนอวิธีการเลือกแพ็กเก็ตไว้ 5 แบบด้วยกัน ซึ่งสามารถสรุปผลของแต่ละแบบได้ดังนี้

1. การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1 : จะคล้ายคลึงกับการเลือกแพ็กเก็ตของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ SRRR แต่มีการดัดแปลงให้มีการใช้เครื่องส่งให้คุ่มค่ามากขึ้นโดยการเลือกแบบที่ 1 นี้จะประกอบไปด้วย 3 ส่วนคือ
  - a. ส่วนที่ 1 โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตสำหรับส่งในแต่ละโหนดสล็อตโดยใช้วิธีการเช่นเดียวกันกับวิธีการเลือกของ SRRR แพ็กเก็ตที่เลือกได้จะใช้สำหรับส่งในสล็อตของช่องสัญญาณที่ตรงกับปลายทางที่เลือกได้
  - b. ส่วนที่ 2 ถ้าในกรณีที่แพ็กเก็ตที่เลือกได้ในส่วนที่ 1 มีปลายทางไม่ตรงกับปลายทาง srrdest โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตอีก 1 แพ็กเก็ตเพื่อใช้ส่งในสล็อตของช่องสัญญาณที่ตรงกับ srrdest เพื่อไม่ให้สล็อตของช่องสัญญาณดังกล่าวว่างและเดินทางรอบวงแหวนโดยไม่ถูกใช้งาน
  - c. ส่วนที่ 3 โหนดจะเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเป็นปลายทางถัดไปโดยใช้สล็อตว่างที่เหลือจากส่วนที่ 1 และส่วนที่ 2 ในการส่ง

ผลจากการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1 พบว่าค่าวิสัยสามารถสูงสุดที่สามารถให้บริการได้สูงกว่าการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ SRRR ประมาณ 35 เปอร์เซ็นต์ ทั้งนี้เพราะเหตุผล 2 ประการ คือ

- ในการเลือกแพ็กเก็ตแบบ SRRR ถ้าปลายทางที่เลือกได้ไม่ตรงกับ srrdest โหนดจะไม่มีการส่งแพ็กเก็ตในสล็อตนั้นและจะถูกปล่อยให้ว่าง โดยสล็อตที่ว่างนั้นถ้าไม่ถูกใช้งานโดยโหนดอื่นก็จะกลายเป็นสล็อตว่างเดินทางรอบวงแหวนและกลับมาที่โหนดเดิมอีกครั้งทำให้เกิดการใช้สล็อตไม่คุ้มค่า แต่การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1 ได้มีการเพิ่มการเลือกแพ็กเก็ตในกรณีที่ไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตได้ตรงกับ srrdest (ส่วนที่ 2) จึงทำให้มีการใช้สล็อตได้คุ้มค่ามากขึ้น

- นอกจากนี้ในการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1 ยังมีการใช้สล็อตที่ยังว่างอยู่สำหรับส่งแพ็กเก็ตไปยังปลายทางถัดไปด้วยซึ่งจะช่วยทำให้แพ็กเก็ตที่มีปลายทางถัดไปถูกเลือกสำหรับส่งหมดได้เร็ว ดังนั้นในโหนดสล็อตที่ใช้ส่งแพ็กเก็ตสำหรับปลายทางถัดไปก็สามารถใช้ส่งแพ็กเก็ตปลายทางอื่นได้ทำให้สามารถรองรับโหลดได้มากกว่าแบบ SRRR และยังช่วยทำให้เวลาประวิงของ message ข้อมูลต่ำลงด้วย

สำหรับผลของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1 ยังพบว่าได้ค่าวิสัยสามารถมากกว่าการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ CROWN และ MTIT ประมาณ 15 เปอร์เซ็นต์ ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแบบที่ 1 โหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตในแต่ละโหนดสล็อตได้มากกว่า 1 แพ็กเก็ตจึงทำให้มีการใช้สล็อตของช่องสัญญาณได้คุ้มค่ามากกว่าแบบ CROWN ซึ่งสามารถส่งแพ็กเก็ตในแต่ละโหนด

สลิตต์ได้เพียง 1 แพ็กเกตเท่านั้น และเนื่องจากการทำงานแบบสลิตต์ทำให้ระยะเวลาหนึ่งแต่ละช่องสัญญาณสามารถมีมากกว่า 1 โหนดที่เข้าใช้ช่องสัญญาณได้พร้อมกันทำให้สามารถใช้แบนด์วิดท์ในส่วนต่างๆของวงแหวนได้คุ้มค่าแต่การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบ MTIT ซึ่งมีการทำงานแบบโทเคนทำให้ระยะเวลาใดเวลาหนึ่งแต่ละช่องสัญญาณจะมีเพียง 1 โหนดเท่านั้นที่สามารถเข้าใช้ช่องสัญญาณได้จึงทำให้สูญเสียแบนด์วิดท์ส่วนอื่นของวงแหวนไปจึงทำให้การเลือกแพ็กเกตแบบที่ 1 มีค่าวิสัยสามารถสูงกว่า MTIT

2. การเลือกแพ็กเกตแบบที่ 2 : ประกอบไปด้วย 3 ส่วนเช่นกัน คือ
  - a. ส่วนที่ 1 กำหนดให้มีการเลือกแพ็กเกตที่มีปลายทางตรงกับ srrdest1 ถ้าไม่มีแพ็กเกตในปลายทางดังกล่าว โหนดจะสามารถเลือกแพ็กเกตอื่นที่มีปลายทางอยู่ระหว่างโหนดต้นทางและปลายทาง srrdest 1 เท่านั้นโดยพิจารณาทุกๆปลายทางพร้อมๆกันและเลือกแพ็กเกตจากปลายทางที่มีความยาวมากที่สุด
  - b. ส่วนที่ 2 กำหนดให้เลือกแพ็กเกตที่ตรงกับปลายทาง srrdest2 ซึ่งแพ็กเกตในส่วนที่ 2 นี้จะจัดส่งในสลิตต์ของช่องสัญญาณที่ว่างลงจากการจัดส่งแพ็กเกตในส่วนที่ 1 แล้วเพื่อเป็นการทำให้มีการใช้สลิตต์ของช่องสัญญาณได้คุ้มค่า โดยมีวิธีการเลือกเช่นเดียวกับส่วนที่ 1
  - c. ส่วนที่ 3 โหนดจะเลือกแพ็กเกตที่มีปลายทางเป็นปลายทางถัดไปโดยใช้สลิตต์ว่างที่เหลือจากส่วนที่ 1 และส่วนที่ 2 ในการส่งเช่นเดียวกับการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 1

ผลจากการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 2 พบว่าสามารถได้ค่าวิสัยสามารถสูงกว่าการเลือกแบบที่ 1 ประมาณ 60 เปอร์เซ็นต์ ทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเลือกแพ็กเกตในส่วนที่ 2 ทำให้เกิดการใช้สลิตต์ที่ว่างลงจากการจัดส่งแพ็กเกตในส่วนที่ 1 ได้คุ้มค่า และการเลือกทั้งส่วนที่ 1 และ 2 จะไม่เกิดการชนกันของแพ็กเกตเพราะว่ากำหนดว่าให้เลือกแพ็กเกตได้ไม่เกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 จึงทำให้การเลือกแพ็กเกตแบบที่ 2 มีการใช้สลิตต์ได้คุ้มค่ามากกว่าการเลือกแบบที่ 1
3. การเลือกแพ็กเกตแบบที่ 3 : มีวิธีการเลือกแพ็กเกตเช่นเดียวกับการเลือกแบบที่ 2 แต่ในการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 3 นี้ในส่วนที่ 1 และ 2 โหนดจะเลือกแพ็กเกตที่ตรงกับปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ก่อน ถ้าไม่มีแพ็กเกตในปลายทางดังกล่าวโหนดจะพิจารณาเลือกแพ็กเกตจากปลายทางที่อยู่ถัดจาก srrdest 1 หรือ srrdest2 เข้ามา ซึ่งพบว่าจะสามารถได้ค่าวิสัยสามารถสูงกว่าการเลือกแบบที่ 2 ประมาณ 15 เปอร์เซ็นต์ เพราะว่าการเลือกแพ็กเกตโดยการพิจารณาที่ปลายทางโดยการเลือกปลายทางที่ใกล้ srrdest1 หรือ srrdest2 ก่อนจะทำให้มี

การใช้สล็อตสำหรับส่งแพ็กเก็ตได้คุ้มค่างว่าการเลือกแบบพิจารณาทุกๆปลายทางพร้อมกัน แล้วเลือกปลายทางที่มีคิวยาวที่สุดเพราะปลายทางที่เลือกได้อาจจะไกลจากปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 มากทำให้มีการใช้สล็อตได้ค้มน้อยกว่า ดังนั้นการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 จึงสามารถได้ค่าวิสัยสามารถมากกว่าการเลือกแบบที่ 2

4. การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 4 : มีวิธีการเลือกแพ็กเก็ตเช่นเดียวกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 แต่กำหนดว่าถ้าไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางอยู่ระหว่างโนดต้นทางและปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ได้โนดจะสามารถเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกินได้โดยพิจารณาปลายทางเกินที่เหลือพร้อมๆกันและเลือกแพ็กเก็ตจากปลายทางที่มีความยาวคิวมากที่สุด ซึ่งพบว่าสามารถได้ค่าวิสัยสามารถต่ำกว่าการเลือกแบบที่ 2 ประมาณ 10 เปอร์เซ็นต์ ทั้งนี้เพราะว่าผลของการอนุญาตให้สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกินได้ทำให้การส่งแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกินจะไปรบกวนการส่งแพ็กเก็ตของโนดที่ต้องการส่งแพ็กเก็ตที่มีปลายทางไม่เกิน จึงทำให้มีแพ็กเก็ตเหลืออยู่ที่โนดที่ไม่สามารถส่งได้ตามปกติมาก
5. การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 5 : มีวิธีเลือกแพ็กเก็ตเช่นเดียวกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 แต่กำหนดว่าถ้าโนดไม่สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางอยู่ระหว่างโนดต้นทางและปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ได้จะสามารถเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกินได้โดยจะเลือกจากแพ็กเก็ตที่อยู่ใกล้ srrdest1 มากที่สุดก่อน ซึ่งพบว่าสามารถได้ค่าวิสัยสามารถต่ำกว่าการเลือกแบบที่ 3 ประมาณ 25 เปอร์เซ็นต์ ทั้งนี้เพราะการเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกินได้โดยเลือกแพ็กเก็ตใกล้กับ srrdest1 หรือ srrdest2 ก่อนทำให้มีการใช้สล็อตเพียงระยะสั้นจึงทำให้ใช้ สล็อตไม่คุ้มค่า

จากการเลือกแพ็กเก็ตทั้ง 5 แบบพบว่าวิธีการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 สามารถได้ค่าวิสัยสามารถสูงที่สุดทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตโดยพยายามเลือกปลายทางที่ใกล้กับ srrdest1 หรือ srrdest2 ก่อนจะทำให้มีการใช้สล็อตได้คุ้มค่างว่าการเลือกแบบพิจารณาทุกๆปลายทางพร้อมกันแล้วเลือกปลายทางที่มีคิวยาวที่สุดเพราะปลายทางที่เลือกได้อาจจะมีไกลจากปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 มากทำให้มีการใช้สล็อตได้ค้มน้อยกว่า และพบว่าวิธีการเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกินจะส่งผลทำให้เกิดการชนกันของแพ็กเก็ตที่เลือกได้และทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตได้น้อยกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบไม่เกินปลายทาง

### 6.1.1.2 แนวคิดในส่วนควบคุมความเท่าเทียมกันในการเข้าถึงตัวกลาง

สำหรับแนวคิดในส่วนควบคุมความเท่าเทียมกันในการเข้าถึงตัวกลางได้เสนอให้มีการเร่งส่ง แพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ซึ่งอยู่ในสถานะ NONSAT ก่อนเพื่อให้ SAT เข้าสู่สถานะ satisfies เร็วที่สุดและสามารถเดินทางสู่อื่นได้เร็วขึ้น โดยในวิทยานิพนธ์นี้ได้เสนอวิธีการเลือกส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ในสถานะ NONSAT ไว้ 3 วิธีด้วยกันคือ

1. การเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ซึ่งอยู่ในสถานะ NONSAT ตามเวลาก่อนหลังที่ SAT นั้นอยู่ในสถานะ NONSAT ซึ่งผลจากการเลือกแพ็กเก็ตในลักษณะนี้พบว่าเมื่อเพิ่มค่า quota มากขึ้นถึงจุดหนึ่งจะทำให้การส่งแพ็กเก็ตข้อมูลในสถานะ NONSAT ไปรบกวนการส่งแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอทำให้ Pvcodrop และ Pvdodrop สูงขึ้นจึงทำให้ได้ค่า Maxthp ลดลง
2. การเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ซึ่งอยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority ของ SAT ซึ่งผลจากการเลือกแพ็กเก็ตในลักษณะนี้ช่วยทำให้การส่งแพ็กเก็ตข้อมูลในสถานะ NONSAT ไม่รบกวนการส่งแพ็กเก็ตเสียงและข้อมูลเพราะโนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลในสถานะ NONSAT ได้ก็ต่อเมื่อไม่มี SAT ของแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโออยู่ในสถานะ NONSAT ดังนั้นจึงไม่ทำให้ Pvcodrop และ Pvdodrop สูงขึ้นเมื่อ quota มากขึ้นแต่ค่า Maxthp ยังคงมีค่าลดลงเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นทั้งนี้เป็นผลเนื่องมาจากการส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ในสถานะ NONSAT มีโอกาสที่จะเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ทำให้มีโอกาสเกิดการชนกันของแพ็กเก็ตที่เลือกได้ ทำให้แพ็กเก็ตที่มีสัดส่วนมากสามารถถูกส่งได้น้อยลงเพราะเกิดการชนมาก เช่นถ้าเป็นสัดส่วนที่ 1 แพ็กเก็ตข้อมูลจะถูกส่งได้น้อยลงเพราะเกิดการชนกับแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอที่เลือกในสถานะ NONSAT และมีปลายทางเกิน srrdest1 หรือ srrdest2 จึงทำให้ได้ maxthp ต่ำลง หรือถ้าเป็นสัดส่วนที่ 2 แพ็กเก็ตวิดีโอจะถูกส่งได้น้อยลงเพราะเกิดการชนกับแพ็กเก็ตเสียงและข้อมูลที่เลือกได้ภาวะ NONSAT และมีปลายทางเกิน srrdest 1 หรือ srrdest2 จึงทำให้ค่า Pvdodrop มีค่าสูงขึ้นจึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำลง
3. การเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ซึ่งอยู่ในสถานะ NONSAT แบบสลับ ซึ่งผลจากการเลือกแพ็กเก็ตในลักษณะนี้ช่วยทำให้การส่งแพ็กเก็ตข้อมูลในสถานะ NONSAT ไม่รบกวนการส่งแพ็กเก็ตเสียงและข้อมูลเพราะโนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงและวิดีโอได้พร้อมๆกับการส่งแพ็กเก็ตข้อมูล ดังนั้นจึงไม่ทำให้ Pvcodrop และ Pvdodrop สูงขึ้นเมื่อ quota มากขึ้น แต่ค่า Maxthp ยังคงมีค่าลดลงเมื่อ quota มีค่ามากขึ้นทั้งนี้เป็นผลเนื่องมาจากการส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ในสถานะ NONSAT มีโอกาสที่จะเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ทำให้มี

โอกาสเกิดการชนกันของแพ็กเก็ตที่เลือกได้ ทำให้แพ็กเก็ตที่มีสัดส่วนมากสามารถถูกส่งได้น้อยลงเพราะเกิดการชนกันมากเช่นเดียวกับการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ซึ่งอยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority ของ SAT

ดังนั้นการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ซึ่งอยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority และแบบสลับจะสามารถให้ประสิทธิภาพคล้ายกันและดีกว่าแบบตามเวลาก่อนหลังที่ SAT นั้นอยู่ในสถานะ NONSAT ซึ่งเมื่อเปรียบเทียบผลการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ซึ่งอยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority ที่มีการเลือกแพ็กเก็ตในสถานะปกติต่างๆกัน (การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 6.2 ถึง 10.2) พบว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 8.2 สามารถให้ Maxthp สูงกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 7.2, 9.2 และ 10.2 เล็กน้อยทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบ 8.2 ในสถานะปกติมีการเลือกแพ็กเก็ตเช่นเดียวกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 ซึ่งมีการใช้สล็อตคุ่มค่าที่สุดจึงทำให้การเลือกแบบที่ 8.2 สามารถได้ Maxthp สูงที่สุด ส่วนการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 6.2 พบว่าสามารถให้ Maxthp ต่ำที่สุดทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตในสถานะปกติมีการเลือกแพ็กเก็ตเช่นเดียวกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1 ซึ่งมีความสามารถในการใช้สล็อตได้ต่ำที่สุด

อย่างไรก็ตามเมื่อเปรียบเทียบการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางทั้ง 2 กลุ่ม คือ กลุ่มที่ไม่มีภาระการส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT (แบบที่ 1 ถึง 5) และกลุ่มที่มีการเร่งการส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ที่อยู่ในสถานะ NONSAT (แบบที่ 6 ถึง 10) จะพบว่ากลุ่มที่มีการเร่งการส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ก่อนแบบที่ 7 และ 8 จะสามารถให้ Maxthp ต่ำกว่ากลุ่มที่ไม่มีภาระการส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT แบบที่ 2 และ 3 ทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเร่งส่งแพ็กเก็ตที่อยู่ในสถานะ NONSAT ก่อนจะทำให้มีโอกาสที่แพ็กเก็ตที่ส่งจะเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ซึ่งทำให้มีโอกาสเกิดการชนกันของแพ็กเก็ตที่เลือกได้จึงทำให้ได้ Maxthp ต่ำกว่าแบบที่ไม่มีภาระเร่งส่งแพ็กเก็ต

ส่วนกลุ่มที่มีการเร่งการส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ก่อนแบบที่ 6, 9 และ 10 จะสามารถให้ Maxthp ใกล้เคียงกับกลุ่มที่ไม่มีภาระเร่งการส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT แบบที่ 1, 4 และ 5 ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1, 4 และ 5 นั้นมีการส่งแพ็กเก็ตเกินปลายทางอยู่แล้ว ดังนั้นการเร่งส่งแพ็กเก็ตซึ่งจะทำให้มีโอกาสที่แพ็กเก็ตที่ส่งจะเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 จึงไม่มีผลกัน Maxthp

จากผลของการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบมี SAT ในการควบคุมการทำงานพบว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 ซึ่งไม่มีการเร่งการส่งแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ในสถานะ NONSAT และมีการเลือกแพ็กเก็ตตามปลายทางโดยเลือกแพ็กเก็ตที่อยู่ใกล้ปลายทาง srrdest1 และ srrdest2 ก่อน และไม่มีการเลือกแพ็กเก็ตเกินปลายทางจะสามารถได้ Maxthp สูงที่สุด

### 6.1.2 การควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบไม่มี SAT ควบคุมการทำงาน

สำหรับการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบไม่มี SAT ควบคุมการทำงาน (Nonsatcontrol) ได้เสนอให้มีการส่งแพ็กเก็ตโดยได้อย่างอิสระและไม่มีการกำหนดสล็อตของช่องสัญญาณในการส่ง โดยในที่ต้องการส่งแพ็กเก็ตจะเลือกแพ็กเก็ตเท่ากับจำนวนสล็อตว่างที่เข้ามาที่โนดและส่งในสล็อตว่าง โดยจะกำหนดให้โนดเลือกแพ็กเก็ตเสียง วิดีโอและข้อมูลตามลำดับ ซึ่งจะพบว่าการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบไม่มี SAT ควบคุมการทำงานสามารถได้ค่าวิสัยสามารถสูงกว่าการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบมี SAT ควบคุมการทำงานแบบที่ 3 ประมาณ 5 เปอร์เซ็นต์ และยังพบว่าค่าเวลาประวิงของ message ข้อมูลมีค่าต่ำกว่าด้วยทั้งนี้เป็นเพราะว่า การควบคุมแบบ Nonsatcontrol ไม่มีการกำหนดจำนวนแพ็กเก็ตที่สามารถส่งในแต่ละรอบของ SAT จึงทำให้เกิดการส่งไม่ได้เนื่องจากส่งแพ็กเก็ตครบจำนวน นอกจากนี้การส่งแพ็กเก็ตแบบ Nonsatcontrol ยังไม่มีการกำหนดช่องสัญญาณสำหรับส่งแพ็กเก็ตในแต่ละโหนด สล็อตทำให้มีการยืดหยุ่นในการส่งแพ็กเก็ตมากกว่าและมีการ reuse การใช้สล็อตได้มากกว่าด้วย

นอกจากนี้ในวิทยานิพนธ์นี้ได้เสนอแนวคิดในการขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลให้มีขนาด  $m$  เท่าของแพ็กเก็ตเสียงเพื่อให้ลดการส่งส่วนหัว ซึ่งการขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลทำให้ต้องมีการขยายขนาดของสล็อตด้วยซึ่งจะทำให้ 1 สล็อตสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้มากกว่า 1 แพ็กเก็ต ดังนั้นจึงทำให้สามารถมีวิธีเลือกแพ็กเก็ตเสียงสำหรับส่งในสล็อตได้หลายวิธี โดยในวิทยานิพนธ์นี้ได้เสนอวิธีการเลือกแพ็กเก็ตเสียงที่แตกต่างกัน 3 แบบ ซึ่งสามารถสรุปรายละเอียดและผลของแต่ละแบบได้ดังนี้

ก). การเลือกแพ็กเก็ตเสียงแบบที่ 1 โหนดจะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงสูงสุดได้ก็ต่อเมื่อมีจำนวนแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางเดียวกันเท่ากับ  $m$  แพ็กเก็ต แต่ถ้าไม่มีโนดก็จะเลือกแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลสำหรับส่งในสล็อตว่างแทน ซึ่งผลของการเลือกแพ็กเก็ตลักษณะที่ทำให้ที่สัดส่วนที่ 1, 2 และ 4 มีค่า Pvocdrop มากกว่า 1% ในช่วงโหลดต่ำ โดยยิ่งค่า  $m$  สูงช่วงดังกล่าวก็จะกว้างขึ้นทั้งนี้เป็นเพราะว่าการเลือกที่สัดส่วนเหล่านี้มีจำนวนของแพ็กเก็ตเสียงน้อยจึงทำให้มีแพ็กเก็ตเสียงเท่ากับ  $m$  แพ็กเก็ตน้อย โหนดจึงต้องคอยให้มีแพ็กเก็ตเสียงครบ  $m$  แพ็กเก็ตนานเป็นผลให้เกิด Pvocdrop สูง แต่เมื่อโหลดสูงขึ้นจะทำให้มีจำนวนแพ็กเก็ตเสียงมากขึ้นจึงทำให้มีแพ็กเก็ตเสียงครบ  $m$  แพ็กเก็ตมากขึ้นซึ่งก็จะทำให้โนดสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้เร็วขึ้นจึงทำให้ Pvocdrop ต่ำลง สำหรับสัดส่วนโหลดที่ 3 ซึ่งมีจำนวนแพ็กเก็ตเสียงมากจะไม่เกิดเหตุการณ์เช่นนี้

เมื่อพิจารณาความสามารถในการส่งแพ็กเก็ตข้อมูลพบว่าเมื่อ  $m$  มากขึ้นจะสามารถรองรับโหลดของข้อมูลได้มากขึ้นและจะมีค่าเวลาประวิงต่ำลงด้วยทั้งนี้เป็นเพราะว่าการขยายขนาดของแพ็กเก็ตข้อมูลช่วยลดการส่งส่วนหัวของแพ็กเก็ตทำให้สามารถรองรับโหลดของข้อมูลได้มากขึ้น แต่อย่างไรก็ตามการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1 นี้ยังไม่เหมาะกับระบบที่มีจำนวนของแพ็กเก็ตเสียงน้อยเพราะจะทำให้เกิด Pvoctdrop สูง

ข). การเลือกแพ็กเก็ตเสียงแบบที่ 2 จะเหมือนกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1 แต่เพิ่มเติมในกรณีที่ไม่ได้มีแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลสำหรับส่งแล้วและมีแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางเดียวกันแต่มีจำนวนน้อยกว่า  $m$  แพ็กเก็ตชนิดสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางเดียวกันเหล่านั้นได้โดยใช้ 1 สล็อตต่อการส่ง 1 ปลายทาง ผลของการส่งแพ็กเก็ตแบบที่ 2 นี้พบว่าที่สัดส่วนที่ 1, 2 และ 4 ในช่วงโหลดต่ำจะไม่ทำให้เกิด Pvoctdrop เกิน 1% และไม่ทำให้เกิด Pvdodrop และค่า Dmessage สูงขึ้นด้วยทั้งนี้เพราะว่าในช่วงโหลดต่ำมีจำนวนของสล็อตว่างมากดังนั้นการส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีจำนวนน้อยกว่า  $m$  แพ็กเก็ตจึงไม่มีผลกับการส่งแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูล

เนื่องจากการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 นี้มีการใช้สล็อตไม่เต็มจึงทำให้มีบางส่วนของสล็อตว่างดังนั้นในดออื่นก็จะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางไม่เกินไปปลายทางสุดท้ายของแพ็กเก็ตเสียงในสล็อตนั้นได้โดยสามารถเลือกแพ็กเก็ตสำหรับส่งในส่วนว่างได้ 2 แบบ คือ เลือกแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางใกล้เคียงกับปลายทางสุดท้ายที่สุดและเลือกแพ็กเก็ตเสียงจากปลายทางที่เหลือเวลารอในคิวน้อยที่สุด ซึ่งพบว่าการเลือกแพ็กเก็ตทั้ง 2 แบบได้ผลไม่แตกต่างกัน และการเลือกแพ็กเก็ตสำหรับส่งในส่วนว่างของสล็อตสามารถช่วยให้สามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงได้เร็วขึ้นจึงทำให้มีแพ็กเก็ตเสียงสำหรับส่งแบบไม่เต็มสล็อตน้อยลง ทำให้มีสล็อตว่างสำหรับส่งแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลมากขึ้น ดังนั้นจึงทำให้ค่า Dmessage ต่ำกว่ากรณีไม่มีการส่งแพ็กเก็ตส่งในส่วนว่างของสล็อต

อย่างไรก็ตามในการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 นี้เมื่อ  $m$  มีค่ามากขึ้นจะทำให้ Pvoctdrop และความสามารถในการรองรับโหลดข้อมูลต่ำลง ทั้งนี้เพราะเหตุผล 2 ประการ คือ เมื่อ  $m$  มากขึ้นจะเกิดการสูญเสียแบนด์วิดท์ที่เกิดจากการการส่งแพ็กเก็ตเสียงที่ไม่เต็มสล็อตมากขึ้นทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้ลดลง และเมื่อแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลมีขนาดใหญ่ขึ้นจะเกิดการสูญเสียแบนด์วิดท์เนื่องจากแพ็กเก็ตสุดท้ายของเฟรมวิดีโอและ message ข้อมูลใส่ข้อมูลไม่เต็มส่วนข่าวสารมากขึ้นจึงทำให้ระบบสามารถรองรับโหลดได้น้อยลง ซึ่งจากการวิเคราะห์ในบทที่ 5 พบว่าค่า  $m$  ที่เหมาะสมสำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 คือ  $m$  เท่ากับ 4 โดยที่ค่า  $m$  นี้จะทำให้สามารถได้ควาดีสามารถมากกว่าการไม่เพิ่มขนาดของแพ็กเก็ตประมาณ 13 เปอร์เซ็นต์



ค) การเลือกแพ็กเก็ตเสียงแบบที่ 3 จะเหมือนการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1 แต่เพิ่มเติมในกรณีที่ไม่มีแพ็กเก็ตวิดีโอและแพ็กเก็ตข้อมูลสำหรับส่งแล้วโหนดสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงหลายปลายทางร่วมกันได้ ผลของการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 นี้จะสามารถรองรับโหลดได้เท่ากับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 แต่พบว่าค่าเวลาประวิงของ message ข้อมูลจะมีค่าต่ำกว่าทั้งนี้เพราะว่าการส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางต่างกันจะช่วยลดการใช้สล็อตที่มีการส่งไม่เต็มลงได้ทำให้มีสล็อตว่างมากขึ้น จึงทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตข้อมูลได้เร็วขึ้น และเนื่องจากการส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางต่างกันทำให้แพ็กเก็ตเสียงบางแพ็กเก็ตในสล็อตเดินทางถึงปลายทางก่อนทำให้เกิดส่วนว่างขึ้นในสล็อต ดังนั้นโหนดอื่นก็จะสามารถส่งแพ็กเก็ตเสียงที่มีปลายทางไม่เกินปลายทางสุดท้ายของแพ็กเก็ตเสียงในสล็อตนั้นได้เช่นเดียวกับการเลือกแบบที่ 2 ซึ่งผลของการส่งแพ็กเก็ตเสียงในส่วนว่างของสล็อตจะช่วยให้ค่า Dmessage ต่ำกว่าการไม่ส่งแพ็กเก็ตเสียงในส่วนว่างสำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 นี้พบว่าค่า  $m$  ที่เหมาะสมสำหรับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 คือ  $m$  เท่ากับ 4

อย่างไรก็ตามเมื่อเปรียบเทียบการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2 และ 3 ที่มีการส่งแพ็กเก็ตเสียงในสล็อตว่างโดยใช้ค่า  $m$  เท่ากับ 4 พบว่าการเลือกแพ็กเก็ตทั้ง 2 แบบสามารถรองรับโหลดได้เท่ากันแต่การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 จะได้ค่า Dmessage ต่ำกว่าการเลือกแบบที่ 2 ทั้งนี้เพราะว่าการส่งแพ็กเก็ตแบบที่ 3 มีส่งแพ็กเก็ตหลายปลายทางในสล็อตเดียวกันจึงทำให้มีการใช้สล็อตได้คุ้มค่ามากกว่าและทำให้มีสล็อตว่างมากขึ้นจึงทำให้แพ็กเก็ตข้อมูลสามารถส่งได้เร็วกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 2

จากแนวคิดในการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบต่างๆที่ได้เสนอในวิทยานิพนธ์นี้พบว่าแนวคิดในการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบไม่มี SAT ควบคุมการทำงานสามารถได้ค่าวิสัยสามารถมากกว่าแนวคิดในการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางแบบมี SAT ควบคุมการทำงานทุกแนวคิด โดยแนวคิดในการขยายขนาดของแพ็กเก็ตวิดีโอและข้อมูลแบบที่ 3 สามารถได้ค่าวิสัยสามารถสูงที่สุด

ตารางที่ 6.1 แสดงการสรุปข้อดี ข้อเสีย และผลของการเข้าถึงตัวกลางที่เคยถูกนำเสนอมาและการเข้าถึงตัวกลางที่ได้เสนอในวิทยานิพนธ์แบบต่างๆ

จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย

ตารางที่ 6.1 สรุปข้อดี ข้อเสีย และผลของการเข้าถึงตัวกลางที่เคยถูกนำเสนอมาและการเข้าถึงตัวกลางที่ได้เสนอในวิทยานิพนธ์แบบต่างๆ

การเข้าถึงตัวกลางแบบที่เคยถูกนำเสนอมาแล้ว			
การเข้าถึงตัวกลาง	โครงสร้าง โหนด และ ลักษณะ MAC	ค่าวิสัยที่สามารถให้บริการได้ (Mbps)	ข้อดี ข้อเสีย และผลของการเข้าถึงตัวกลางแต่ละแบบ
MTIT	FT <sup>M</sup> -FR <sup>M</sup> โทเคน	550	การทำงานแบบโทเคนทำให้ระยะเวลาใดเวลาหนึ่งที่แต่ละช่องสัญญาณจะมีเพียง 1 โหนดเท่านั้นที่สามารถเข้าใช้ช่องสัญญาณได้จึงทำให้สูญเสียแบนด์วิดท์ส่วนอื่นของวงแหวน
SRRR	TT - FR สล็อต	480	การทำงานแบบสล็อตจึงทำให้สามารถใช้ส่วนต่างๆของวงแหวนได้คุ้มค่า แต่เนื่องจากมีเครื่องรับส่งเพียงชุดเดียวทำให้แต่ละ
CROWN	FT - TR สล็อต	550	โหนดสล็อตโนดสามารถส่งได้เพียง 1 ช่องสัญญาณทำให้สูญเสียแบนด์วิดท์ของสล็อตว่างของช่องสัญญาณอื่น

การเข้าถึง ตัวกลาง	โครงสร้าง โนด และ ลักษณะ MAC	ค่าวิสัย สามารถที่ สามารถ ให้บริการได้ (Mbps)	ข้อดี ข้อเสีย และผลของการเข้าถึงตัวกลางแต่ละแบบ
1	FT <sup>M</sup> -FR <sup>M</sup>	650	การทำงานแบบสล็อตทำให้สามารถใช้ส่วนต่างๆของวงแหวนได้ คุ้มค่าและการมีเครื่องรับส่งเท่ากับจำนวนช่องสัญญาณทำให้ สามารถส่งแพ็กเกตในสล็อตว่างของช่องสัญญาณที่เข้ามาได้ทุก ช่องสัญญาณ จึงได้ค่าวิสัยสามารถสูงกว่า MTIT SRRR และ CROWN
2	สล็อต (ไม่มีการเร่ง ส่งแพ็กเกตที่ ตรงกับ SAT ซึ่งอยู่ใน	1050	ค่าวิสัยสามารถสูงกว่าแบบที่ 1 ประมาณ 60 % เพราะการเลือก แพ็กเกตในส่วนที่ 2 ทำให้เกิดการใช้สล็อตที่ว่างลงจากการใช้ส่ง แพ็กเกตในส่วนที่ 1 ได้คุ้มค่า และการส่งแพ็กเกตทั้ง 2 ส่วนไม่เกิด การชนกันเพราะกำหนดให้เลือกแพ็กเกตได้ไม่เกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2
3	สภาวะ NONSAT)	1120	ค่าวิสัยสามารถสูงกว่าแบบที่ 2 ประมาณ 15 % เพราะเลือก แพ็กเกตโดยการพิจารณาที่ปลายทางโดยการเลือกปลายทางที่ ใกล้ srrdest1 หรือ srrdest2 ก่อนจะทำให้มีการใช้ได้คุ้มค่ากว่า แบบที่ 2 ที่พิจารณาทุกปลายทางพร้อมกันแล้วเลือกปลายทางที่ มีคิวยาวที่สุดเพราะปลายทางที่เลือกได้อาจจะไกลจากปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 มากทำให้มีการใช้สล็อตได้คุ้มค่า น้อยกว่า

การเข้าถึง ตัวกลาง	โครงสร้าง โนด และ ลักษณะ MAC	ค่าวิสัย สามารถที่ สามารถ ให้บริการได้ (Mbps)	ข้อดี ข้อเสีย และผลของการเข้าถึงตัวกลางแต่ละแบบ
4	FT <sup>M</sup> -FR <sup>M</sup> สลีต (ไม่ มีการเร่งส่ง แพ็กเก็ตที่ตรง	950	การเลือกแพ็กเก็ตคล้ายแบบที่ 2 แต่สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่มี ปลายทางเกิน srrdest1 หรือ srrdest2 ได้ พบว่าค่าวิสัยสามารถ ต่ำกว่าการเลือกแบบที่ 2 ประมาณ 10 % เพราะการอนุญาตให้ สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกินได้ทำให้เกิดการชนกัน ของแพ็กเก็ตที่เลือกได้ทำให้สามารถส่งแพ็กเก็ตได้น้อยกว่าแบบที่ 2
5	กับ SAT ซึ่ง อยู่ในสถานะ NONSAT)	900	การเลือกแพ็กเก็ตคล้ายแบบที่ 3 แต่สามารถเลือกแพ็กเก็ตที่มี ปลายทางเกิน srrdest1 หรือ srrdest2 ได้ พบว่าค่าวิสัยสามารถ ต่ำกว่าการเลือกแบบที่ 3 ประมาณ 25 % ทั้งนี้เพราะการเลือก แพ็กเก็ตที่มีปลายทางเกินได้ โดยเลือกแพ็กเก็ตใกล้กับ srrdest1 หรือ srrdest2 ก่อนทำให้มีการใช้สลีตเพียงระยะสั้นจึงทำให้ใช้ สลีตไม่คุ้มค่า
สรุปแบบที่ 1 - 5		การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 ให้ค่าวิสัยสามารถสูงที่สุด เพราะมีการเลือก แพ็กเก็ตตามปลายทางโดยเลือกใกล้กับปลายทาง srrdest1หรือ srrdest2 ก่อนทำให้มีการใช้สลีตที่คุ้มค่า และกำหนดให้เลือกแพ็กเก็ตได้ไม่เกิน ปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 จึงทำให้ไม่เกิดการชนของแพ็กเก็ต	

การเข้าถึง ตัวกลาง	โครงสร้าง โนด และ ลักษณะ MAC	ค่าวิสัย สามารถ (Mbps)	ข้อดี ข้อเสีย และผลของการเข้าถึงตัวกลางแต่ละแบบ
6		650	<p>การเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ซึ่งอยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority และแบบสลับจะสามารถให้ประสิทธิภาพคล้ายกันและให้ประสิทธิภาพดีกว่าแบบตามเวลา ก่อนหลังจากที่ SAT นั้นอยู่ในสถานะ NONSAT ซึ่งเมื่อเปรียบเทียบผลการเลือกแพ็กเก็ตที่ตรงกับ SAT ซึ่งอยู่ในสถานะ NONSAT ตาม priority หรือแบบสลับที่มีการเลือกแพ็กเก็ตในสถานะปกติต่างกัน พบว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 8 สามารถให้ค่าวิสัยสามารถสูงกว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 7, 9 และ 10 เล็กน้อย ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตแบบ 8 ในสถานะปกติมีการเลือกแพ็กเก็ตเช่นเดียวกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 ซึ่งมีการใช้สล็อตคุ่มค่าที่สุดทำให้สามารถได้วิสัยสามารถสูงที่สุด ส่วนการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 6 พบว่าสามารถให้วิสัยสามารถต่ำที่สุด ทั้งนี้เพราะว่าการเลือกแพ็กเก็ตในสถานะปกติมีการเลือกแพ็กเก็ตเช่นเดียวกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 1 ซึ่งมีความสามารถในการใช้สล็อตได้ต่ำที่สุด</p>
7	FT <sup>M</sup> -FR <sup>M</sup> สล็อต	900	
8	(มีการเร่งส่ง แพ็กเก็ตที่ ตรงกับ SAT ซึ่งอยู่ใน	1050	
9	สถานะ NONSAT)	900	
10		900	
สรุปแบบที่ 6 - 10			<p>การเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 8 ให้ค่าวิสัยสามารถสูงที่สุด เพราะการเลือกแพ็กเก็ตในสถานะปกติมีการเลือกเช่นเดียวกับการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 ซึ่งมีการพิจารณาแพ็กเก็ตที่ละลายทางโดยการเลือกปลายทางที่ใกล้ srrdest1 หรือ srrdest2 ก่อนจึงทำให้มีการใช้สล็อตได้คุ่มค่ากว่าการเลือกแบบอื่น</p>

สรุปการเข้าถึงตัวกลางแบบมี SAT ควบคุมการทำงานแบบที่ 1 - 10		การเลือกแพ็กเกตแบบที่ 3 สามารถให้ค่าวิสัยสามารถสูงที่สุด ส่วนการเลือกแพ็กเกตแบบที่ 8 มีการเร่งส่งแพ็กเกตที่ตรงกับ SAT ซึ่งอยู่ในสถานะ NONSAT จะทำให้แพ็กเกตที่เลือกได้มีโอกาสที่จะเกินปลายทาง srrdest1 หรือ srrdest2 ทำให้เกิดการชนกันของแพ็กเกตที่เลือกได้ทำให้สามารถส่งแพ็กเกตได้น้อยกว่าแบบที่ 3	
แบบไม่มี SAT ควบคุมการทำงาน			
การเข้าถึงตัวกลาง	โครงสร้างโนด และลักษณะ MAC	ค่าวิสัยสามารถ (Mbps)	ข้อดี ข้อเสีย และผลของการเข้าถึงตัวกลางแต่ละแบบ
Nonsat control		1200	ค่าวิสัยสามารถสูงกว่าการเข้าถึงตัวกลางแบบมี SAT ควบคุมที่มีการเลือกแบบที่ 3 เพราะไม่มีการกำหนดจำนวนแพ็กเกตที่สามารถส่งได้ทำให้สามารถส่งแพ็กเกตได้อย่างอิสระ และไม่มีการกำหนดช่องสัญญาณในการส่งแพ็กเกตในแต่ละไทม์สล็อตทำให้มีความยืดหยุ่นในการส่งแพ็กเกตมากกว่าและมีการ reuse การใช้สล็อตได้มากกว่า
ขยายแพ็กเกตแบบที่ 1	FT <sup>M</sup> -FR <sup>M</sup> สล็อต	1450	ค่าวิสัยสามารถสูงกว่าการเข้าถึงตัวกลางแบบ Nonsatcontrol ที่ไม่มีการขยายขนาดแพ็กเกตเพราะว่าสามารถลดการส่งส่วนหัวทำให้รองรับโหลดได้มากขึ้น แต่การเลือกแบบที่ 1 ไม่เหมาะสมกับสัดส่วนโหลดที่มีทราฟฟิกเสียงน้อยเพราะที่ช่วงโหลดต่ำมีค่า Pvocdrop สูง
ขยายแพ็กเกตแบบที่ 2		1450	ค่าวิสัยสามารถเท่ากับการเลือกแบบที่ 1 และเนื่องกำหนดให้สามารถส่งแพ็กเกตเสียงที่มีปลายทางเดียวกันจำนวนน้อยกว่า m แพ็กเกตในสล็อตได้ทำให้ไม่เกิด Pvocdrop สูงที่ช่วงโหลดต่ำสำหรับสัดส่วนโหลดที่มีทราฟฟิกเสียงน้อย

ขยาย แพ็กเก็ต แบบที่ 3	FT <sup>M</sup> -FR <sup>M</sup> สล็ต	1450	ค่าวิสัยสามารถเท่ากับการเลือกแบบที่ 2 และสำหรับสัดส่วน โหลดที่มีทราฟฟิกเสียงน้อยจะไม่เกิด Pvoctdrop สูงที่ช่วงโหลด ต่ำ โดยการเลือกแบบที่ 3 จะมีค่าเวลาประวิงเฉลี่ยของ message ข้อมูลต่ำกว่าแบบที่ 2 เพราะกำหนดให้สามารถส่ง แพ็กเก็ตเสียง ที่มีปลายทางต่างกันในสล็ตเดียวกันทำให้ลดการใช้สล็ตที่มี การส่งไม่เต็มสล็ตลงจึงมีสล็ตว่างมากขึ้น เป็นผลให้สามารถส่ง แพ็กเก็ตข้อมูลได้เร็วขึ้น
สรุปการเข้าถึงตัวกลางที่ นำเสนอในวิทยานิพนธ์ กับ การเข้าถึงตัวกลางที่เคยถูก นำเสนอมาแล้ว		การเข้าถึงตัวกลางแบบไม่มี SAT ควบคุมโดยมีการเลือกแพ็กเก็ตแบบที่ 3 สามารถให้ค่าวิสัยสามารถสูงสุด เมื่อเปรียบเทียบประสิทธิภาพกับวิธี SRRR และ CROWN ที่มีจำนวนเครื่องส่งและเครื่องรับน้อยกว่าพบว่าสามารถรองรับ โหลดได้มากกว่า 3 และ 2.6 เท่าตามลำดับ และเมื่อเปรียบเทียบกับวิธี MTIT ที่มีจำนวนเครื่องส่งและเครื่องรับเท่ากันพบว่าสามารถรองรับโหลดได้ มากกว่า 2.6 เท่า	

## 6.2 ข้อเสนอแนะ

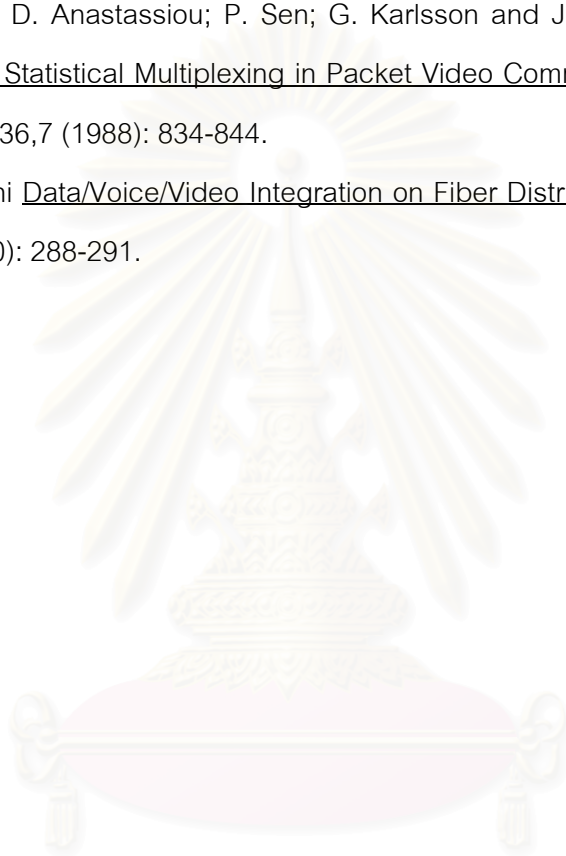
1. เนื่องจากในปัจจุบันมีความต้องการในการส่งทราฟฟิกประเภทอื่นมากขึ้น เช่น audio ไปรษณีย์  
อิเล็กทรอนิกส์ (electronic mail) FTP และ WWW browsing ดังนั้นจึงควรมีการออกแบบและพัฒนากการ  
ควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่สามารถรองรับทราฟฟิกเหล่านี้ได้ด้วย
2. เนื่องจากในวิทยานิพนธ์นี้ได้ทำการออกแบบและพัฒนากการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางสำหรับ  
โหลดแบบสมดุลงเท่านั้น แต่เนื่องจากในระบบโครงข่ายอาจจะมีโหลดในลักษณะไม่สมดุลงเกิดขึ้นได้ ดังนั้น  
จึงควรมีการศึกษาและพัฒนากการควบคุมการเข้าถึงตัวกลางที่สามารถรองรับกับโหลดไม่สมดุลงได้ด้วย

## รายการอ้างอิง

1. A. Fumagalli, J. Cai and I. Chlamtac The Multi-Token Inter-Arrival Time (MTIT) Access Protocol for Support IP over WDM Ring Networks IEEE Proc of ICC. 1,2 (1999):. 586-590.
2. M. A. Marsan; A. Bianco; E. Lenonardi; A. Morabito and F. Neri All-Optical WDM Multi-rings with Differentiated Qos IEEE Commun Mag. 37,2(1999): 58-66.
3. M. A. Marsan; A. Bianco; E. Lenonardi; M. Meo and F. Neri MAC Protocols and Fairness Control in WDM with Tunable Transmitters and Fixed Receivers IEEE Journal of Lightwave Tech. 14,6(1996): 1230-1244.
4. M.A. Marsan; A. Bianco; E. Lenonardi; F. Neri and S. Toniolo MetaRing Fairness Control Schemes in All-Optical WDM Rings IEEE Proc. of INFOCOM. 2,2(1997): 752-760.
5. J. Hwoon Lee and C. Kwan Un Dynamic Scheduling Protocol for Variable-Sized Messaged in a WDM Local Network IEEE Journal of Lightwave Tech. 14,7(1996): 1595-1600.
6. B. Mukherjee WDM-Based Local Lightwave Networks Part I : Single-Hop Systems IEEE Networks. 6,3(1992): 12-27.
7. E. Wing Ming; A. Fumagalli and I. Chlamtac Performance Evaluation of CROWNs : WDM Multi-Ring Topologies IEEE Proc. of ICC. 2(1995): 1296-1301.
8. Wen Li; Ravi Sankar Real-Time Voice and Data Intergration in Token Ring LAN IEEE Southeastcon. 1993.
9. Miki Yamamoto; Satoshi Machida; Hiromasa Ikeda Access Control Scheme for Multimedia ATM Wireless Local Area Networks IEICE Trans. Commun. 81,11 (1998): 2048-2055.
10. Dimitri Bertsekas; Robert Gallager Data networks 2nd n.p.: Prentice-Hall, 1992.
11. Mirjana Zafirovic-Vukotic; Ignas G. Niemegeers; Durk S. Valk Performance Analysis of Slotted Ring Protocols in HSLAN's IEEE Journal on selected areas in communications 6,6 (1988): 1011-1024.



12. Andrea Fumagalli; James Cai; Imrich Chlamtac A Token Based Protocol for Integrated Packet and Switching in WDM Ring IEEE Proc of ICC. 1,2 (1998):. 2339-2344.
13. Yung-Jin Wu; Jun-Yao Wang; Ling-Yang Kung; Wen-Shyang Hwang Design of Reservation Mechanism Based on the Slotted Ring Networks IEEE ACM Transaction on Networking 2,3 (1998): 414-418.
14. B. Maglaris; D. Anastassiou; P. Sen; G. Karlsson and J. D. Robbins Performance Models of Statistical Multiplexing in Packet Video Communication IEEE Trans. On Commun. 36,7 (1988): 834-844.
15. B. Rudramuni Data/Voice/Video Integration on Fiber Distributed Data Interface IEEE ACE.(1990): 288-291.



สถาบันวิทยบริการ  
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย

## ประวัติผู้เขียนวิทยานิพนธ์

นางสาวกิตติยา จิตต์หมั่น เกิดเมื่อวันที่ 1 กรกฎาคม พ.ศ. 2520 ที่จังหวัด กรุงเทพมหานคร สำเร็จการศึกษาปริญญาตรีวิศวกรรมศาสตรบัณฑิต ภาควิชาวิศวกรรมไฟฟ้า คณะวิศวกรรมศาสตร์ จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย ในปีการศึกษา 2540 จากนั้นได้ศึกษาต่อใน หลักสูตรวิศวกรรมศาสตรมหาบัณฑิต สาขาวิศวกรรมไฟฟ้า ภาควิชาวิศวกรรมไฟฟ้า จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย เมื่อ พ.ศ. 2541



สถาบันวิทยบริการ  
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย