

### บทที่ 3

#### การศึกษาผลกระทบของทราฟฟิกแบบเบิรสต์และนอนยูนิฟอร์มชนิดซิงเกิล ชอตสล็อตที่มีต่อสมรรถนะของน็อกเอาต์สวิตช์ด้วยการจำลอง

#### ความนำ

ในบทนี้จะกล่าวถึงแบบจำลองที่ใช้ในการศึกษาผลกระทบของทราฟฟิกแบบเบิรสต์และนอนยูนิฟอร์มชนิดซิงเกิลชอตสล็อตทราฟฟิกที่มีต่อสมรรถนะของน็อกเอาต์เอทีเอ็มสวิตช์ การเขียนโปรแกรมจากแบบจำลอง และการตรวจสอบความถูกต้องของโปรแกรม

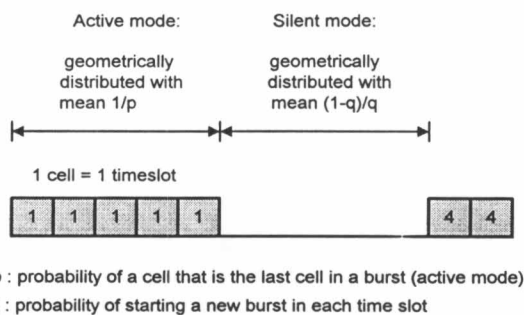
#### 3.1 แบบจำลอง

แบบจำลองที่ใช้ในการศึกษาแบ่งออกเป็น 2 ส่วนคือ

1. แบบจำลองของทราฟฟิกแบบเบิรสต์
2. แบบจำลองการทำงานของน็อกเอาต์สวิตช์

##### 3.1.1 แบบจำลองของทราฟฟิกแบบเบิรสต์

ในวิทยานิพนธ์นี้จะใช้แบบจำลองทราฟฟิกแบบเบิรสต์ในบทความของ Choa (1991) โดยกำหนดให้ทราฟฟิกที่เข้ามาที่อินพุตแสดงดังรูปที่ 3.1



รูปที่ 3.1 แบบจำลองทราฟฟิกแบบเบิรสต์

กำหนดให้ความยาวของช่วงเวลาแอกทีฟและไซเลนต์ (active and silent period) มีการกระจายแบบเรขาคณิต (geometric distribution) และกลุ่มของเซลล์ที่เกิดขึ้นในช่วงแอกทีฟเป็นเซลล์ที่มีหมายเลขเอาต์พุตเดียวกัน ให้ช่วงเวลาแอกทีฟจะมีความยาวเฉลี่ยหรือมีความยาวเบิสต์ (Mean Burst Length) เท่ากับ  $B$  และช่วงเวลาไซเลนต์มีความยาวเฉลี่ยเป็น  $I$  และให้  $p$  แทนความน่าจะเป็นที่เซลล์หนึ่งจะเป็นเซลล์สุดท้ายของเบิสต์ในช่วงแอกทีฟโมด และให้  $q$  แทนความน่าจะเป็นที่ในไทม์สล็อตนั้นๆ จะเริ่มต้นเบิสต์ใหม่หรือเป็นไทม์สล็อตสุดท้ายในช่วงไซเลนต์โมด ดังนั้นความน่าจะเป็นที่เบิสต์จะมีเซลล์จำนวน  $i$  เซลล์ ( $P(i)$ ) ในช่วงเวลาแอกทีฟจะเท่ากับ

$$P(i) = (1-p)^{(i-1)} p, \quad i \geq 1. \quad (3.1)$$

และจะได้ความน่าจะเป็นที่จะเป็นช่วงเวลาไอดีล (idle period) สุดท้ายสำหรับ  $j$  ไทม์สล็อต ( $Q(j)$ ) ในช่วงเวลาไซเลนต์เท่ากับ

$$Q(j) = (1-q)^j q, \quad j \geq 0. \quad (3.2)$$

ดังนั้นจะได้จำนวนเซลล์เฉลี่ยของเบิสต์และความยาวเฉลี่ยช่วงเวลาไอดีลดังนี้

$$B = \sum_{i=1}^{\infty} i P(i) = \sum_{i=0}^{\infty} (1-p)^i = \frac{1}{p} \quad (3.3)$$

$$I = \sum_{j=0}^{\infty} j Q(j) = \sum_{j=1}^{\infty} (1-q)^j = \frac{(1-q)}{q}. \quad (3.4)$$

พิจารณาที่แต่ละอินพุตของสวิตช์ กำหนดให้  $\rho$  แทนความหนาแน่นของเซลล์ที่อินพุตหรืออินพุตโหลดของแต่ละอินพุตเท่ากับ  $\frac{B}{B+I}$  แทนค่า  $I$  ด้วย  $q$  จะได้ความสัมพันธ์ระหว่าง  $q$  กับ  $B$  และ  $\rho$  ดังนี้

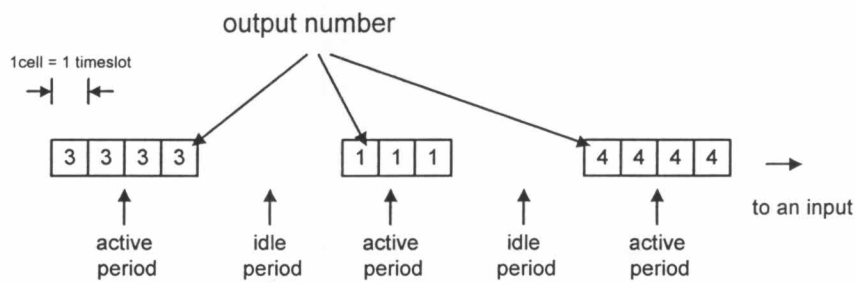
$$q = \left[ B \left( \frac{1}{\rho} - 1 \right) + 1 \right]^{-1} \quad (3.5)$$

และความสัมพันธ์ของ  $p$  และ  $B$

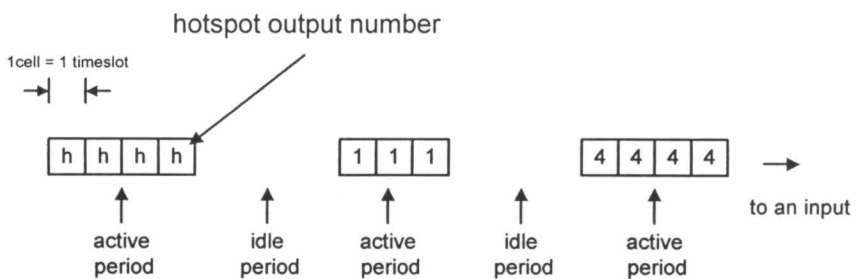
$$p = \frac{1}{B} \tag{3.6}$$

และกำหนดให้เบิรสต์แต่ละเบิรสต์ไม่มีสหสัมพันธ์ (correlation) ต่อกัน และหมายเลขเอาต์พุตของแต่ละเบิรสต์มีกระจาย 2 แบบคือ

1. ยูนิฟอร์ม คือ หมายเลขเอาต์พุตของเบิรสต์ในแต่ละเบิรสต์มีการกระจายจาก 1 ถึง N เท่าๆกัน ดังรูปที่ 3.2
2. นอนยูนิฟอร์มชนิดซิงเกิลฮอตสปอต หมายเลขเอาต์พุตของเบิรสต์ในแต่ละเบิรสต์มีการกระจายไม่เท่ากัน โดยมีหมายเลขเอาต์พุตของเบิรสต์ที่เป็นฮอตสปอตเอาต์พุตมากกว่าหมายเลขอื่นตามอัตราส่วนของฮอตสปอต ( $h$ ) ดังรูปที่ 3.3 โดยจะแบ่งมาจาก  $\rho$  ซึ่งทำให้  $\rho = h\rho + (1-h)\rho ; 0 \leq h \leq 1$



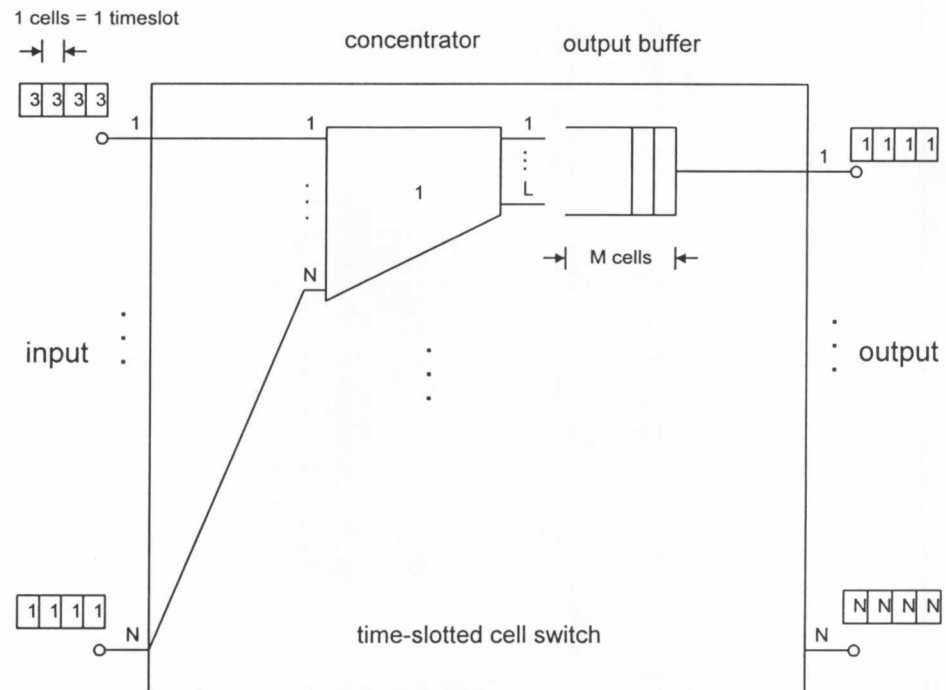
รูปที่ 3.2 แบบจำลองทราฟฟิกแบบเบิรสต์และการกระจายไปเอาต์พุตแบบยูนิฟอร์ม



รูปที่ 3.3 แบบจำลองทราฟฟิกแบบเบิรสต์และการกระจายไปเอาต์พุตแบบนอนยูนิฟอร์มชนิดซิงเกิลฮอตสปอต

### 3.1.2 แบบจำลองการทำงานของน็อกเอาต์สวิตช์

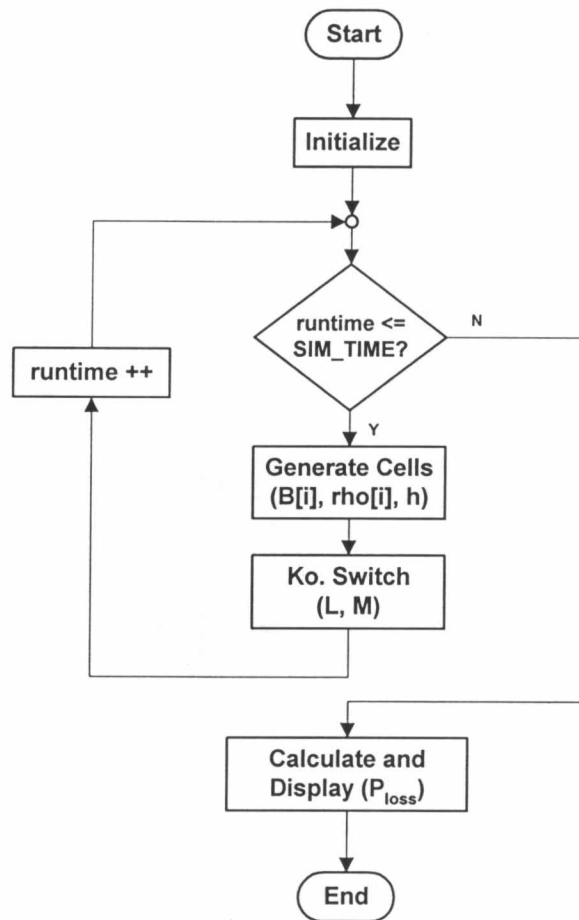
การทำงานของน็อกเอาต์สวิตช์มีส่วนคือการทำงานในส่วนของคนเซ็นเซอร์และส่วนของบัฟเฟอร์ แบบจำลองการทำงานของน็อกเอาต์สวิตช์แสดงดังรูปที่ 3.4



รูปที่ 3.4 แบบจำลองการทำงานของน็อกเอาต์สวิตช์

### 3.2 การเขียนโปรแกรมจากแบบจำลอง

จากแบบจำลองดังกล่าวนำมาเขียนโปรแกรมจำลองโดยใช้ภาษาซี (บอร์แลนด์ซีเวอร์ชัน 3.1) และกำหนดลักษณะของการจำลองเป็นแบบ discrete event simulation ฟังก์ชันของโปรแกรมจำลองอธิบายได้ดังรูปที่ 3.5 โปรแกรมจะแบ่งการทำงานเป็น 3 ส่วนคือ ส่วนของการกำเนิดทราฟฟิก (Generate Cells) ทำหน้าที่กำเนิดเซลล์ให้มีรูปแบบตามพารามิเตอร์อินพุต ส่วนการทำงานของน็อกเอาต์สวิตช์ (Knockout Sw. Operation) ทำหน้าที่กระทำการประมวลผลภายในสวิตช์และสะสมค่าทางสถิติต่างๆ และส่วนคำนวณค่า cell loss probability และแสดงผล (Calculate and Display) คือส่วนที่นำค่าที่สะสมไปคำนวณค่าผลที่ต้องการและแสดงผล โดยเวลาที่ใช้ในการรันโปรแกรมจำลองกำหนดได้ด้วยเวลาจำลอง (simulation time) รายละเอียดของแต่ละส่วนมีดังนี้



รูปที่ 3.5 ผังงานของโปรแกรมจำลอง

### 3.2.1 โปรแกรมในส่วนกำเนิดกราฟฟิกแบบเบิร์ตตามแบบจำลอง

พารามิเตอร์อินพุตสำหรับในส่วนนี้คือ ความหนาแน่นของเซลล์ ( $\rho[i]$ ) ความยาวเฉลี่ยของเบิร์ต ( $B[i]$ ) ของแต่ละอินพุต  $i$  ใดๆ และอัตราส่วนฮอตสปอต ( $h$ ) สำหรับกำหนดการกระจายแบบนอนยูนิฟอร์มชนิดซิงเกิลฮอตสปอตของหมายเลขเอาต์พุตของเบิร์ต เอาต์พุตพารามิเตอร์ของส่วนนี้คือหมายเลขเอาต์พุตของเซลล์ที่มีลักษณะตามพารามิเตอร์อินพุตที่กำหนดสำหรับนำไปเป็นอินพุตพารามิเตอร์ในการทำงานของน็อกเอาต์สวิตช์ต่อไป

จากอินพุตพารามิเตอร์  $\rho[i]$  และ  $B[i]$  ใช้ความสัมพันธ์ในสมการที่ 3.5 และ 3.6 หา  $p[i]$  และ  $q[i]$  ของอินพุต  $i$  ใดๆ และนำไปใช้ในการกำเนิดกราฟฟิกหรือกำหนดหมายเลขเอาต์พุตให้มีลักษณะและการกระจายไปเอาต์พุตตามพารามิเตอร์อินพุตได้ ซึ่งในส่วนของโปรแกรมจะอาศัยฟังก์ชันกำเนิดค่าสุ่ม (random generator) เพื่อหาความน่าจะเป็นมาใช้ในการกำเนิดกราฟฟิก ในงานวิจัยนี้ใช้ฟังก์ชันกำเนิดค่าสุ่มแบบยูนิฟอร์มชนิด prime modulus multiplicative linear congruential generator (Law and Kelton, 1991) สำหรับกำเนิดค่าสุ่มจาก 0 ถึง 1 ( $\text{rand}(0\_1)$ ) และกำเนิดค่าสุ่มจาก 1 ถึง  $N$  ( $\text{rand}(1\_N)$ )

ขั้นตอนวิธีสำหรับการกำเนิดเซลล์แบบเบิร์ตของแต่ละอินพุตในแต่ละโหนดสล็อตมีดังนี้

1. ตรวจสอบเซลล์ที่เกิดขึ้นในเบิร์ตของโหนดสล็อตที่แล้วเพื่อกำหนดการเกิดเซลล์
2. กำหนดหมายเลขเอาต์พุตตามการกระจายไปเอาต์พุตที่กำหนดโดยการสุ่มค่า
3. เก็บหมายเลขเอาต์พุตไว้เป็นหมายเลขเอาต์พุตในโหนดสล็อตต่อไปกรณีเซลล์ในโหนดสล็อตนี้ไม่ใช่เซลล์สุดท้ายของเบิร์ต
4. สุ่มค่าเพื่อดูว่าเซลล์นี้เป็นเซลล์สุดท้ายของเบิร์ตหรือไม่ เพื่อนำไปใช้ในการกำหนดการเกิดของเซลล์ในโหนดสล็อตต่อไป

โดยจะทำซ้ำกระบวนการไปจนครบ  $N$  อินพุต สำหรับในส่วนของโปรแกรมมีดังนี้

```

for ( i = 1 ; i ≤ N ; i ++ )
{
    if ( last_cell[ i ] = 1 )                /* ในโหนดสล็อตที่แล้วเป็นเซลล์สุดท้ายของเบิร์ต */
    {
        if ( rand(0_1) ≤ q[i] )            /* สุ่มค่าเพื่อดูว่าจะเกิดเบิร์ตใหม่หรือไม่ */
        {                                  /* กำหนดการกระจายออกไปยังเอาต์พุต */
            if ( rand(0_1) ≤ h )
                output_no[i] = hotspot no. ;
            else
                output_no[i] = rand(1_N) ;
        }
    }
    else                                    /* ไม่เกิดเบิร์ตใหม่ */
    {
        output_no[i] = 0 ;
        go next i
    }
}
else                                       /* ไม่ใช่เซลล์สุดท้าย */
    output_no[i] = Oldoutput_no[i] ;      /* ให้เป็นหมายเลขเดิม */

Oldoutput_no[i] = output_no[i] ;        /* เก็บเป็นหมายเลขเก่า */

```

(มีต่อ)

```

                                                                    (ต่อ)
if ( rand(0_1) ≤ ρ[i] )      /* สุ่มค่าดูว่าเป็นเซลล์สุดท้ายหรือไม่ */
{
    last_cell[i] = 1 ;      /* เป็นเซลล์สุดท้าย */
    last_cell[i] = 0 ;
}
}

```

ในส่วนของการสุ่มเพื่อดูว่าเกิดเซลล์ใหม่หรือไม่ ถ้าผลที่ได้แสดงว่าไม่เกิดเซลล์จะกำหนดให้ในกรณีนี้แล้วจากโปรแกรมจะสังเกตว่าเมื่อกำหนดให้  $B[i] = 1$  จะได้  $q[i] = \rho[i]$  และ  $p[i] = 1$  นั่นคือเซลล์ที่กำเนิดขึ้นเป็นเซลล์สุดท้ายเสมอหรือเป็นเซลล์เดี่ยวๆและจะกำเนิดเซลล์ตาม  $\rho[i]$  ซึ่งก็คือการกำเนิดเซลล์แบบไม่เป็นเบิสต์นั่นเอง และในส่วนของการกระจายของหมายเลขเอาต์พุตจะเห็นว่าเมื่อเรากำหนดให้  $h = 0$  ก็คือการกระจายไปยังเอาต์พุตแบบยูนิฟอร์มนั่นเอง ดังนั้นจะเห็นว่าโปรแกรมจำลองในส่วนกำเนิดเซลล์ที่เขียนมาสามารถกำเนิดทราฟฟิกได้ทั้งแบบเบิสต์และไม่เป็นเบิสต์และการกระจายออกไปยังเอาต์พุตทั้งแบบยูนิฟอร์มและนอนยูนิฟอร์มชนิดซิงเกิลฮอตสล็อตโดยการกำหนดค่าของ  $B[i]$  และ  $h$  ซึ่งแสดงได้ดังตารางที่ 3.1

Traffic Pattern	$\langle B[i] \rangle$	$\langle h \rangle$
Nonburst, Uniform	1	0
Nonburst, Nonu.(Single Hot.)	1	$\langle h \rangle$
Burst, Uniform	$\langle B[i] \rangle$	0
Burst, Nonu.(Single Hot.)	$\langle B[i] \rangle$	$\langle h \rangle$

ตารางที่ 3.1 ค่าของ  $B[i]$  และ  $h$  ในการกำหนดรูปแบบทราฟฟิก

3.2.2 โปรแกรมในส่วนแบบจำลองการทำงานของน็อกเอาต์สวิตช์ ประกอบด้วย 2 ส่วนคือ

1. การทำงานในคอนเซนเทรเตอร์
2. การทำงานในเอาต์พุตบัฟเฟอร์

3.2.2.1 การทำงานในคอนเซนเทรเตอร์ จะทำการสะสมจำนวนเซลล์ที่เข้ามาที่แต่ละเอาต์พุตของคอนเซนเทรเตอร์ ต่อมาจะทำการตรวจสอบจำนวนเซลล์ที่สะสมว่ามีจำนวนเกินขนาดของเอาต์พุตของ

คอนเซนเทรเตอร์ ( $L$ ) หรือไม่ ถ้าเกินจะทำการสะสมจำนวนเซลล์ที่สูญเสียที่คอนเซนเทรเตอร์เอาต์พุตนั้น โดยมีขั้นตอนวิธีดังนี้

1. ตรวจสอบหมายเลขเซลล์ที่มาที่อินพุต
2. สะสมจำนวนเซลล์ที่มีหมายเลขเดียวกันกับเอาต์พุตของคอนเซนเทรเตอร์นั้น
3. ตรวจสอบจำนวนเซลล์ที่คอนเซนเทรเตอร์
4. สะสมจำนวนเซลล์ที่สูญเสีย

สำหรับในส่วนของโปรแกรมมีดังนี้

```

for ( i = 1 ; i ≤ N ; i ++ )
{
    temp = output_no.[ i ] ;           /* ตรวจสอบหมายเลขเซลล์ที่มาที่อินพุต */
    cell_in_concen[temp] += 1 ;        /* สะสมเซลล์ */
    if ( cell_in_concen[temp] > L )    /* เกินขนาดของเอาต์พุตคอนเซนเทรเตอร์หรือไม่ */
    {
        cell_in_concen[temp] = L ;
        cell_loss_concen[temp] += 1 ;  /* สะสมจำนวนเซลล์ที่สูญเสีย */
    }
}

```

3.2.2.2 การทำงานในเอาต์พุตบัฟเฟอร์ เมื่อเซลล์ผ่านออกมาจากคอนเซนเทรเตอร์จะเข้ามาที่บัฟเฟอร์ การทำงานของบัฟเฟอร์จะเก็บจำนวนเซลล์ที่เข้ามาไว้และส่งออกเอาต์พุตที่ละเซลล์ ถ้าจำนวนเซลล์ที่เข้ามามีมากกว่าเนื้อที่ที่เหลืออยู่ของบัฟเฟอร์ จำนวนเซลล์ที่เกินจะเป็นเซลล์ที่สูญเสียเนื่องจากบัฟเฟอร์ล้น ในการเขียนโปรแกรมจำลองการทำงานจะเก็บสะสมจำนวนเซลล์ที่เข้ามาที่เอาต์พุตบัฟเฟอร์แต่ละเอาต์พุตและจะนำขนาดของบัฟเฟอร์มาลบด้วยจำนวนเซลล์ที่อยู่ในบัฟเฟอร์ ถ้าค่าที่ออกมาเป็นลบแสดงว่าเซลล์ที่เข้ามาเกิน ก็จะทำการสะสมให้เป็นจำนวนเซลล์ที่สูญเสีย โดยมีขั้นตอนวิธีดังนี้

1. สะสมจำนวนเซลล์ที่มาจากเอาต์พุตของคอนเซนเทรเตอร์
2. นำออกไปเอาต์พุต 1 เซลล์
3. ตรวจสอบจำนวนเซลล์ที่สะสมในบัฟเฟอร์ว่าเกินขนาดของบัฟเฟอร์หรือไม่
4. สะสมจำนวนเซลล์ที่สูญเสีย

สำหรับส่วนของโปรแกรมมีดังนี้



```

for ( i = 1 ; i ≤ N ; i ++ )
{
    cell_in_buff[ i ] += cell_in_con[ i ] ;
    cell_in_buff[ i ] -= 1 ;
    temp = M - cell_in_buff[ i ] ;
    if ( temp < 0 )                               /* ตรวจสอบเซลล์ในบัฟเฟอร์เกินหรือไม่ */
    {
        cell_in_buff[ i ] = M ;
        cell_loss_buff[ i ] += -( temp ) ;      /* สะสมจำนวนเซลล์ที่สูญเสีย */
    }
}

```

3.2.3 การคำนวณค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียของเซลล์ (cell loss probability) เมื่อสิ้นสุดเวลาจำลอง จะนำจำนวนเซลล์ที่สะสมได้มาคำนวณเพื่อหาค่าความน่าจะเป็นในการสูญเสียของเซลล์ที่เอาต์พุตที่เกิดขึ้นดังนี้คือ

3.2.3.1 ความน่าจะเป็นในการสูญเสียของเซลล์ที่เกิดขึ้นที่คอนเซ็นเทรเตอร์เอาต์พุต  $i$  ใดๆ

$$P_{loss}[con[i]] = \frac{\text{(จำนวนเซลล์ทั้งหมดที่สูญเสียที่คอนเซ็นเทรเตอร์เอาต์พุต } i \text{)}}{\text{(จำนวนเซลล์ทั้งหมดที่เข้ามาที่คอนเซ็นเทรเตอร์เอาต์พุต } i \text{)}}$$

3.2.3.2 ความน่าจะเป็นในการสูญเสียของเซลล์ที่เกิดขึ้นที่เอาต์พุตบัฟเฟอร์  $i$  ใดๆ

$$P_{loss}[buff[i]] = \frac{\text{(จำนวนเซลล์ทั้งหมดที่สูญเสียที่เอาต์พุตบัฟเฟอร์ } i \text{)}}{\text{(จำนวนเซลล์ทั้งหมดที่เข้ามาที่เอาต์พุตบัฟเฟอร์ } i \text{)}}$$

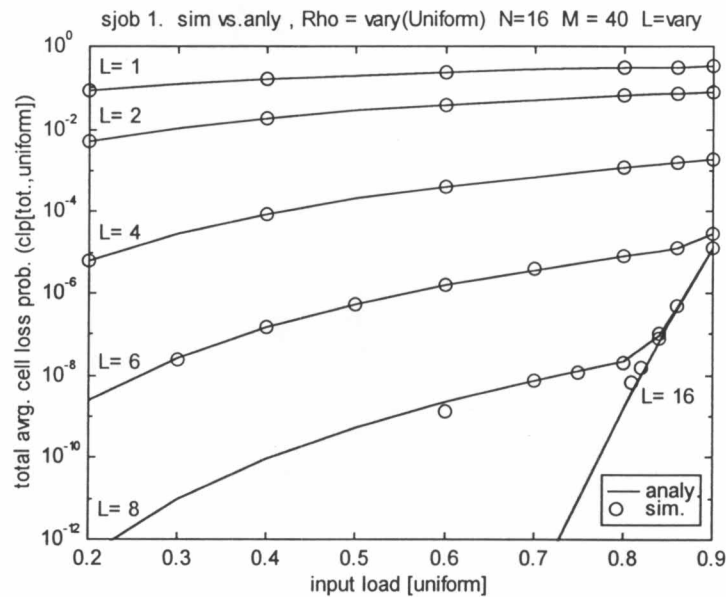
3.2.3.3 ความน่าจะเป็นในการสูญเสียของเซลล์ที่เกิดขึ้นเฉลี่ยรวมทั้งสวิตช์

$$P_{loss}[tot.] = \frac{\text{(จำนวนเซลล์ทั้งหมดที่สูญเสียที่คอนเซ็นเทรเตอร์ทุกเอาต์พุต + จำนวนเซลล์ทั้งหมดที่สูญเสียที่เอาต์พุตบัฟเฟอร์ทุกเอาต์พุต)}}{\text{(จำนวนเซลล์ทั้งหมดที่เข้ามาที่สวิตช์)}}$$

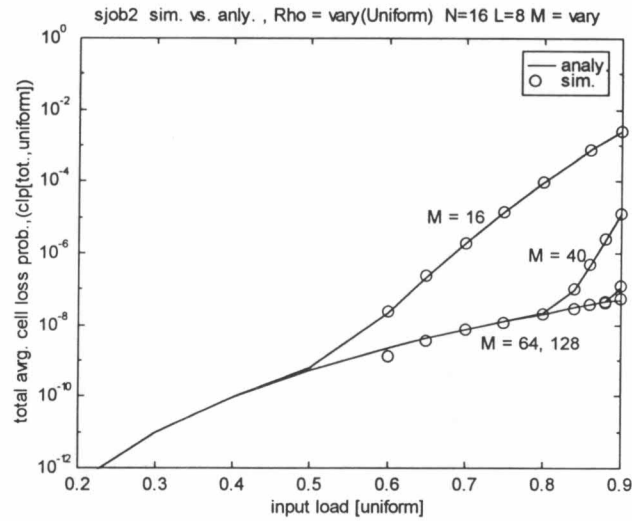
### 3.3 การตรวจสอบความถูกต้องของโปรแกรม

3.3.1 เปรียบเทียบกับผลจากการวิเคราะห์ สามารถเปรียบเทียบได้จากผลการวิเคราะห์ในบทที่ 2 กรณีกำหนดทราฟฟิกแบบไม่เป็นเบิรสต์และการกระจายไปยังเอาต์พุตแบบยูนิฟอร์มและนอนยูนิฟอร์มชนิดซิงเกิลฮอตสปอต (ในส่วนของโปรแกรม ทราฟฟิกแบบไม่เป็นเบิรสต์กำหนดได้โดยให้  $B[i] = 1$ )

3.3.1.1 ทราฟฟิกแบบไม่เป็นเบิรสต์และการกระจายออกไปเอาต์พุตแบบยูนิฟอร์ม โดยการกำหนดพารามิเตอร์อินพุตในส่วนกำเนิดตามตารางที่ 3.1 ( $B[i] = 1, h = 0$ ) และกำหนดเวลาของการจำลองเท่ากับ  $6.25 \times 10^8$  ไทม์สล็อต ผลที่ได้จากการจำลองเปรียบเทียบกับผลที่ได้จากการวิเคราะห์แสดงดังรูปที่ 3.6 และ 3.7

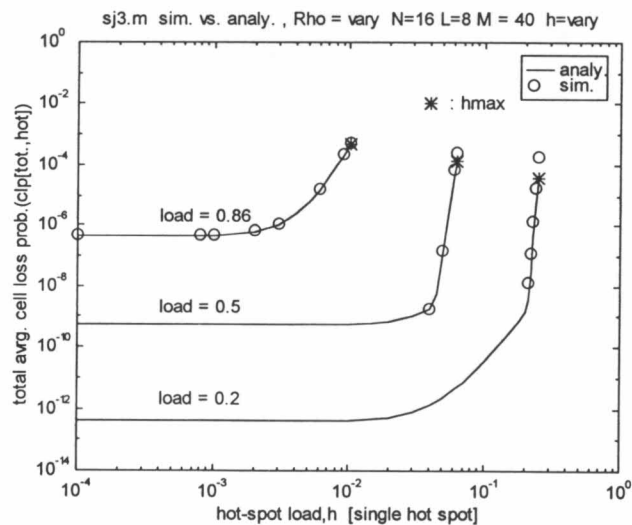


รูปที่ 3.6 การตรวจสอบความถูกต้องของการจำลองโดยการเปรียบเทียบกับผลจากการวิเคราะห์ เมื่อกำหนดทราฟฟิกแบบไม่เป็นเบิรสต์และการกระจายออกไปเอาต์พุตแบบยูนิฟอร์ม

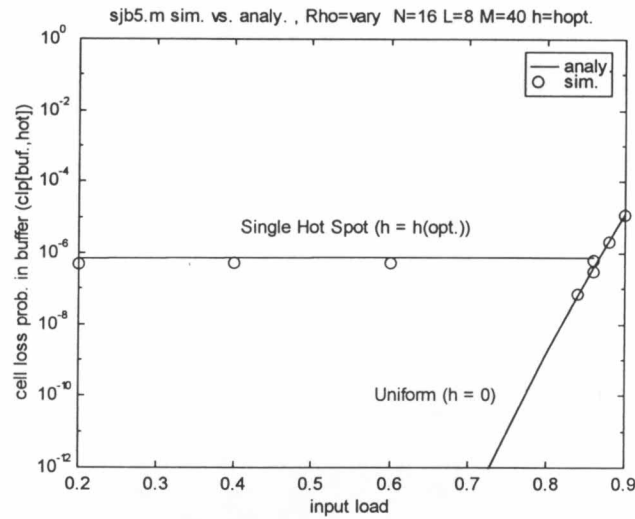


รูปที่ 3.7 การตรวจสอบความถูกต้องของการจำลองโดยการเปรียบเทียบกับผลจากการวิเคราะห์ เมื่อกำหนดทราฟฟิกแบบไม่เป็นเบียร์สต์และการกระจายออกไปเอจต์พุดแบบยูนิฟอร์ม

3.3.1.2 ทราฟฟิกแบบไม่เป็นเบียร์สต์และการกระจายออกไปเอจต์พุดแบบนอนยูนิฟอร์มชนิดซิงเกิลฮอตสปอต โดยกำหนดพารามิเตอร์อินพุตในส่วนกำเนิดตามตารางที่ 3.1 ( $B[i] = 1, h$  ค่าต่างๆ) กำหนดขนาดของสวิตช์เท่ากับ 16 และเวลาของการจำลองเท่า  $6.25 \times 10^8$  ไทม์สล็อต ผลที่ได้จากการจำลองเปรียบเทียบกับผลที่ได้จากการวิเคราะห์แสดงดังรูปที่ 3.8 และ 3.9



รูปที่ 3.8 การตรวจสอบความถูกต้องของการจำลองโดยการเปรียบเทียบกับผลจากการวิเคราะห์เมื่อกำหนดทราฟฟิกแบบไม่เป็นเบียร์สต์และการกระจายออกไปเอจต์พุดแบบนอนยูนิฟอร์มชนิดซิงเกิลฮอตสปอต



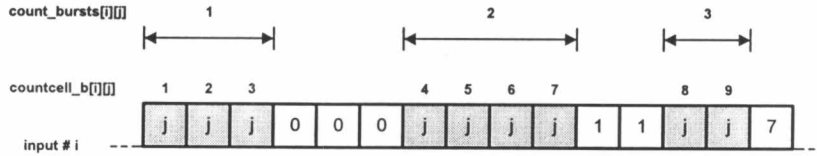
รูปที่ 3.9 การตรวจสอบความถูกต้องของการจำลองโดยการเปรียบเทียบกับผลจากการวิเคราะห์เมื่อกำหนด ทราฟฟิกแบบไม่เป็นเบียร์สต์และการกระจายออกไปเอาต์พุตแบบนอนยูนิฟอร์มชนิดซิงเกิลฮอตสปอต

จากรูปที่ 3.6 ถึง 3.8 จะเห็นว่าผลของการจำลองเมื่อเทียบกับผลจากการวิเคราะห์เมื่อกำหนด ทราฟฟิกไม่เป็นเบียร์สต์และการกระจายออกไปเอาต์พุตแบบยูนิฟอร์มและนอนยูนิฟอร์มชนิดซิงเกิลฮอตสปอต มีจะใกล้เคียงกัน และจะมีค่าลู่ออกที่  $P_{loss}$  ต่ำกว่า  $1 \times 10^{-8}$  เป็นผลมาจากเวลาของการจำลองที่กำหนดคือ  $6.25 \times 10^8$  ไทม์สล็อต

3.3.2 การตรวจสอบความถูกต้องของโปรแกรมในส่วนกำเนิดทราฟฟิกแบบเบียร์สต์ จากการตรวจสอบความถูกต้องในหัวข้อที่ 3.3.1 ทำให้พิสูจน์ได้ว่าส่วนกำเนิดทราฟฟิกที่แบบไม่เป็นเบียร์สต์ ส่วนการทำงานของสวิตช์และการคำนวณของโปรแกรมจำลองนั้นถูกต้อง ดังนั้นจึงเหลือแต่การตรวจสอบในส่วนของทราฟฟิกแบบเบียร์สต์ที่มีการกระจายออกไปยังเอาต์พุตแบบยูนิฟอร์มและนอนยูนิฟอร์ม ในการตรวจสอบเฉพาะในส่วนนี้ได้ทำการเขียนโปรแกรมขึ้นมาตรวจสอบเซลล์ที่ออกมาจากส่วนกำเนิด โดยวิธีการนับจำนวนเซลล์ที่หมายเลขเอาต์พุตต่าง ๆ ของเบียร์สต์ต่างๆที่ออกมาจากส่วนกำเนิดและจะเข้าไปที่แต่ละอินพุตของสวิตช์ และนำค่าที่นับได้ไปคำนวณหาค่าที่ต้องการได้แก่ ขนาดความยาวเฉลี่ยของเบียร์สต์ ( $B[i]$ ) ความหนาแน่นของเซลล์หรืออินพุตโหลด ( $\rho[i]$ ) ที่อินพุต  $i$  ใดๆ และอัตราส่วนฮอตสปอต ( $h$ ) มาเปรียบเทียบกับความถูกต้องกับพารามิเตอร์อินพุตที่กำหนด

3.3.1.1 การตรวจสอบความยาวเฉลี่ยของเบียร์สต์ ความยาวเฉลี่ยของเบียร์สต์ที่อินพุต  $i$  ใดๆ ( $B[i]$ ) จะได้จากค่าเฉลี่ยของความยาวเฉลี่ยของเบียร์สต์แต่ละเบียร์สต์ที่มีหมายเลขเอาต์พุตตั้งแต่ 1 ถึง  $N$  ที่อินพุต  $i$  นั้น โดยความยาวเฉลี่ยของเบียร์สต์แต่ละเบียร์สต์ได้จากนับจำนวนครั้งที่เกิดเบียร์สต์นั้นและนับจำนวนของเซลล์ที่อยู่ในเบียร์สต์นั้น กำหนดให้  $B[i][j]$  แทนความยาวเฉลี่ยของเบียร์สต์ที่มีหมายเลขเอาต์พุต

หมายเลข  $j$  ที่มาที่อินพุต  $i$  ของสวิตช์ กำหนดให้  $\text{count\_burst}[i][j]$  แทนจำนวนครั้งที่นับได้ที่เกิดเบิรสต์ที่มีหมายเลขเอาต์พุตหมายเลข  $j$  และกำหนดให้  $\text{countcell\_b}[i][j]$  แทนจำนวนเซลล์ที่นับได้ในเบิรสต์หมายเลขนั้น ดังรูปที่ 3.10



รูปที่ 3.10 การนับเซลล์และเบิรสต์เพื่อนำไปคำนวณค่า  $B[i]$

จากรูปสามารถคำนวณ  $B[i][j]$  ได้ดังนี้

$$B[i][j] = \text{countcell\_b}[i][j] / \text{count\_burst}[i][j] \tag{3.7}$$

และคำนวณหา  $B[i]$  จากสมการที่ 3.7

$$B[i] = \left( \sum_{j=1}^N B[i][j] \right) / N \tag{3.8}$$

ตารางที่ 3.2 แสดงค่า  $B[i]$  ที่คำนวณได้จากการวัด เปรียบเทียบกับค่าอินพุตพารามิเตอร์ เมื่อกำหนดทราฟฟิกเป็นเบิรสต์และกระจายไปเอาต์พุตแบบยูนิฟอร์มและกำหนด  $\rho[i] = 0.5$ ,  $h = 0$  เวลาการจำลองเท่ากับ  $6.25 \times 10^8$  ไทม์สล็อตและ  $N = 16$

$\rho[i] = 0.5, h = 0, \text{sim\_time} = 6.25 \times 10^8, N = 16$			
อินพุตที่ ( $i$ )	เปรียบเทียบค่า $B[i]$ จากการวัด กับค่าอินพุตพารามิเตอร์ที่กำหนด		
	$B[i] = 2$	$B[i] = 10$	$B[i] = 30$
1	2.011	10.067	30.310
5	2.010	10.051	30.290
10	2.014	10.056	30.331

ตารางที่ 3.2 ค่า  $B[i]$  จากการวัดที่อินพุตต่าง ๆ เปรียบเทียบกับค่าอินพุตพารามิเตอร์ของทราฟฟิกแบบเบิรสต์และกระจายไปเอาต์พุตแบบยูนิฟอร์ม

3.3.1.2 การตรวจสอบความหนาแน่นของเซลล์ จากโปรแกรมจำลองในส่วนกำเนิดเซลล์ กำหนดให้การไม่เกิดเซลล์ในโหนดใด ๆ แทนได้ด้วยหมายเลขเอาต์พุตหมายเลข 0 กำหนดให้  $\text{count\_cell}[i][j]$  คือจำนวนเซลล์ที่นับได้ในเบิรสต์ที่มีหมายเลขเอาต์พุตหมายเลข  $j$  ที่อินพุต  $i$  ใดๆ ให้  $\text{count\_cell}[i][1\_N]$  แทนจำนวนเซลล์ที่นับได้ไปเบิรสต์ที่มีหมายเลขเอาต์พุตตั้งแต่ 1 ถึง  $N$  ที่อินพุต  $i$  ใดๆ จะได้ว่า

$$\text{count\_cell}[i][1\_N] = \sum_{j=1}^N \text{count\_cell}[i][j] \quad (3.9)$$

ดังนั้นสามารถหาความหนาแน่นของเซลล์ที่อินพุต  $i$  ใดๆ  $\rho[i]$  ได้ดังนี้

$$\rho[i] = \text{count\_cell}[i][1\_N] / (\text{count\_cell}[i][0] + \text{count\_cell}[i][1\_N]) \quad (3.10)$$

ตารางที่ 3.3 แสดงค่า  $\rho[i]$  ที่คำนวณได้จากการวัด เปรียบเทียบกับค่าอินพุตพารามิเตอร์ เมื่อ กำหนดกราฟฟิกเป็นเบิรสต์และกระจายไปเอาต์พุตแบบยูนิฟอร์มและกำหนด  $B[i] = 10$ ,  $h = 0$  เวลาการจำลองเท่ากับ  $6.25 \times 10^8$  โหนดสล็อต และ  $N = 16$

$B[i] = 10, h = 0, \text{sim\_time} = 6.25 \times 10^8, N = 16$			
อินพุตที่  ( $i$ )	เปรียบเทียบค่า $\rho[i]$ จากการวัด กับค่าอินพุตพารามิเตอร์ที่กำหนด		
	$\rho[i]$ = 0.2	$\rho[i]$ = 0.5	$\rho[i]$ = 0.86
2	0.200	0.500	0.860
4	0.200	0.501	0.860
9	0.201	0.500	0.860

ตารางที่ 3.3 ค่า  $\rho[i]$  จากการวัดที่อินพุตต่าง ๆ เปรียบเทียบกับค่าอินพุตพารามิเตอร์ของกราฟฟิกแบบเบิรสต์และกระจายไปเอาต์พุตแบบยูนิฟอร์ม

3.3.1.3 การตรวจสอบอัตราส่วนฮอตสปอตของเบิรสต์ จากการตรวจสอบในข้อ 3.3.1.1 ทำให้สามารถพิสูจน์ได้ว่าความยาวเฉลี่ยของเบิรสต์แต่ละเบิรสต์ซึ่งรวมทั้งฮอตสปอตเบิรสต์มีค่าตามตรงตาม

พารามิเตอร์อินพุตที่กำหนด สามารถหาอัตราส่วนฮอตสปอตของเบียร์สต์ที่แต่ละอินพุต ( $h[i]$ ) หรือ  $h$  ได้โดยการนับการเกิดของฮอตสปอตที่อินพุต  $i$  ใดๆ ( $\text{count\_h}[i]$ ) ทหารด้วยจำนวนทั้งหมดที่เข้ามาที่อินพุตนั้นแล้วคูณด้วยความยาวเฉลี่ยของเบียร์สต์ที่วัดได้ที่อินพุตนั้น ดังนี้

$$h[i] = (\text{count\_h}[i] * B[i]) / \text{count\_cell}[i][1\_N] \quad (3.11)$$

ตารางที่ 3.4 แสดงค่า  $h[i]$  ที่คำนวณได้จากกรวัด เปรียบเทียบกับค่าอินพุตพารามิเตอร์ เมื่อกำหนดกราฟฟิกเป็นเบียร์สต์และกระจายไปเอาต์พุตแบบยูนิฟอร์มและกำหนด  $B[i] = 2$ ,  $\rho[i] = 0.5$  เวลาการจำลองเท่ากับ  $6.25 \times 10^8$  และ  $N = 16$

$B[i] = 2$ , $\rho[i] = 0.5$ , $\text{sim\_time} = 6.25 \times 10^8$ , $N = 16$	
อินพุตที่ ( $i$ )	เปรียบเทียบค่า $h[i]$ จากการวัด กับค่าอินพุตพารามิเตอร์ที่กำหนด $h[i] = 6.25 \times 10^{-2}$
1	$6.394 \times 10^{-2}$
5	$6.288 \times 10^{-2}$
14	$6.267 \times 10^{-2}$

ตารางที่ 3.4 ค่า  $h[i]$  ที่คำนวณได้จากกรวัดเปรียบเทียบกับค่าอินพุตพารามิเตอร์ของกราฟฟิกแบบเบียร์สต์และกระจายไปเอาต์พุตแบบนอนยูนิฟอร์มชนิดซิงเกิลฮอตสปอต

จากการตรวจสอบความถูกต้องที่กล่าวมาข้างต้น ทำให้พิสูจน์ได้ว่าโมเดลของการจำลองที่กำหนดขึ้นมีความถูกต้อง และสามารถนำไปใช้เพื่อกำหนดกราฟฟิกแบบเบียร์สต์และการกระจายออกไปยังเอาต์พุตแบบยูนิฟอร์มและนอนยูนิฟอร์มชนิดซิงเกิลฮอตสปอตสำหรับศึกษาผลกระทบที่มีต่อน็อกเอาต์สวิตช์ได้