

ชีวิริสติกสำหรับการเลือกสูตรและการจัดตารางการผลิตคอนกรีตสำเร็จรูปที่มีการผลิตแบบชั้อนหับ

น.ส.นันทิยา เอี่ยมสำอางค์

วิทยานิพนธ์นี้เป็นส่วนหนึ่งของการศึกษาตามหลักสูตรปริญญาวิศวกรรมศาสตรมหาบัณฑิต

สาขาวิชาวิศวกรรมอุตสาหการ ภาควิชาวิศวกรรมอุตสาหการ

คณะวิศวกรรมศาสตร์ จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย

ปีการศึกษา 2561

ลิขสิทธิ์ของจุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย

บทคัดย่อและแฟ้มข้อมูลฉบับเต็มของวิทยานิพนธ์ดังແນปีการศึกษา 2554 ที่ให้บริการในคลังปัญญาจุฬาฯ (CUIR)
เป็นแฟ้มข้อมูลของนิสิตเจ้าของวิทยานิพนธ์ที่ส่งผ่านทางบันทึกวิทยาลัย

The abstract and full text of theses from the academic year 2011 in Chulalongkorn University Intellectual Repository(CUIR)
are the thesis authors' files submitted through the Graduate School.



CU iThesis 5870347421 thesis / recv: 25072552 16:00:35 / seq: 23

HEURISTICS FOR FORMULA SELECTION AND SCHEDULING OF DOUBLE LAYER PRECAST
CONCRETE PRODUCTION

933256662 CU ithesis 5870347421 thesis / recv: 25072552 16:00:35 / seq: 23

Miss Nuntiya Iamsumang

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

Department of Industrial Engineering

Faculty of Engineering

Chulalongkorn University

Academic Year 2018

Copyright of Chulalongkorn University

หัวข้อวิทยานิพนธ์ ที่วิธีสติกสำหรับการเลือกสูตรและการจัดตารางการผลิต
โดย คุณกรีตสำเร็จรูปที่มีการผลิตแบบซ้อนทับ
สาขาวิชา น.ส.นันทิยา เอี่ยมสำอางค์
อาจารย์ที่ปรึกษาวิทยานิพนธ์หลัก วิศวกรรมอุตสาหการ
รองศาสตราจารย์ ดร.วิภาวดี ธรรมภรณ์พิลาศ

คณะกรรมการคุณวิศวกรรมศาสตร์ จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย อนุมัติให้บัณฑิตวิทยานิพนธ์ฉบับนี้เป็นส่วนหนึ่ง
ของการศึกษาตามหลักสูตรปริญญาวิศวกรรมศาสตรมหาบัณฑิต

คณบดีคณวิศวกรรมศาสตร์
(ศาสตราจารย์ ดร.สุพจน์ เตชะรัตน์สกุล)

คณชกรรบการสอบวิทยานิพนธ์

ประธานกรรมการ

(ผู้ช่วยศาสตราจารย์ ดร.ดาริชา สุจิวงศ์)

อาจารย์ที่ปรึกษาวิทยานิพนธ์หลัก

(รองศาสตราจารย์ ดร.วิภาวดี ธรรมภรณ์พิลาศ)

กรรมการ

(ผู้ช่วยศาสตราจารย์ ดร.โอลิเวอร์ กิตติธิรพัชัย)

กรรมการภายนอกมหาวิทยาลัย

(ผู้ช่วยศาสตราจารย์ ดร.นันทชัย กาณดาనนท์)



นันทิยา เอี่ยมสำอางค์ : ยิวิริสติกสำหรับการเลือกสูตรและการจัดตารางการผลิต
 คุณกรีตสำเร็จรูปที่มีการผลิตแบบชั้นทับ. (HEURISTICS FOR FORMULA
 SELECTION AND SCHEDULING OF DOUBLE LAYER PRECAST CONCRETE
 PRODUCTION) อ.ที่ปรึกษาหลัก : รศ. ดร.วิภาวดี ธรรมกรรณพิลาศ

งานวิจัยนี้ ศึกษาปัญหาการเลือกสูตรและการจัดตารางการผลิตคุณกรีตสำเร็จรูปที่สามารถผลิตงานชั้นทับกันได้ วัตถุประสงค์คือเพื่อให้ต้นทุนการผลิตต่ำที่สุดโดยจะต้องผลิตให้ทันกำหนดส่งงาน โดยมีสูตรการผลิตให้เลือก 5 สูตร สูตรการผลิตที่แพงจะใช้เวลาในการผลิตสั้น ส่วนสูตรการผลิตที่ถูกจะใช้เวลาในการผลิตนาน โดยแต่ละขั้นตอนการผลิตนั้น ต้องใช้ทรัพยากรเฉพาะในการผลิตซึ่งมีเพียง 1 หน่วยเท่านั้น จึงไม่สามารถผลิตขั้นตอนการผลิตเดียวกันในช่วงเวลาเดียวกันได้ จากงานวิจัยก่อนหน้าซึ่งเสนอวิธีการแบ่งปัญหาย่อยออกเป็น 2 ส่วนเพื่อหาคำตอบงานวิจัยนี้จึงเสนอแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ซึ่งพิจารณาปัญหาทั้งหมดเป็นปัญหาเดียวกันเพื่อปรับปรุงคำตอบ ซึ่งแบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวมนี้สามารถหาคำตอบได้อย่างมีประสิทธิภาพในปัญหานาดเล็กเท่านั้น เมื่อปัญหามีขนาดใหญ่ขึ้น แบบจำลองทางคณิตศาสตร์จะใช้เวลาในการหาคำตอบค่อนข้างนาน ทำให้ไม่สามารถหาคำตอบที่ดีที่สุดออกมาได้และอาจได้คำตอบที่แย่กว่าการแบ่งปัญหาย่อย จึงเสนอวิธียิวิริสติกซึ่งพิจารณาทั้งงานชั้นล่างและงานชั้นทับพร้อม ๆ กัน วิธียิวิริสติกนี้สามารถหาคำตอบได้ดีกว่าแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ 24 ปัญหา จาก 29 ปัญหา โดยได้คำตอบที่ดีกว่าไม่เกิน 43% และได้คำตอบที่แย่กว่าไม่เกิน 16% วิธีนี้ใช้เวลาน้อยกว่าแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ค่อนข้างมาก โดยสามารถลดเวลาจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์โดยเฉลี่ย 86.45%



5870347421 : MAJOR INDUSTRIAL ENGINEERING

KEYWORD: Precast concrete, Heuristics, Formula selection, Scheduling

This research studies the formula selection and scheduling of double layer precast concrete production. The aim is to minimize the total cost by scheduling all jobs by the due date. Five different formulas are considered; the more expensive formula requires the shorter processing time. Each process needs a specific resource that must be shared among molds. As the previous research, separating this problem into 2 subproblems was proposed, so an overall model, which is a mathematical model considering the whole problem, is proposed to improve the solutions. This method is effective for small problems. When the problems get bigger, the computational times are much higher, so an overall model cannot find the better solutions than the previous research solutions. Heuristic considered both based jobs and top-layer jobs is proposed for solving this problem. This heuristic can find better or as good as solutions in 24 problems from 29 problems within 43% difference. For the rest 5 problems, the proposed heuristic gives worse solutions within 16% difference. Heuristics spent much less computational time. An average decreasing time of heuristic is 86.45%.

Field of Study: Industrial Engineering Student's Signature

Academic Year: 2018 Advisor's Signature

กิตติกรรมประกาศ

ขอขอบพระคุณรองศาสตราจารย์ ดร. วิภาวดี ธรรมากรรณพิลาศ ผู้เป็นอาจารย์ที่ปรึกษา วิทยานิพนธ์เป็นอย่างสูง ที่สละเวลาแนะนำในการทำวิทยานิพนธ์ฉบับนี้ ขอบพระคุณรองศาสตราจารย์ ดร. พิรพล ศิริพงศ์ภูมิกร สำหรับคำแนะนำในการเขียนโปรแกรม ขอบพระคุณผู้ช่วยศาสตราจารย์ ดร. ดาริชา สุธีวงศ์ ผู้เป็นประธานกรรมการ ผู้ช่วยศาสตราจารย์ ดร. โอพาร กิตติธิรพรชัยและผู้ช่วยศาสตราจารย์ ดร. นันทชัย กานตนันท์ ผู้เป็นกรรมการสำหรับคำแนะนำสำหรับวิทยานิพนธ์ฉบับนี้ ขอบคุณพี่อ้อฟสำหรับการให้คำปรึกษา ขอบคุณเนตรที่คอยช่วยเหลือและรับฟังทุกอย่าง ขอบคุณไม่น้อย และเพื่อน ๆ ทุกคนที่เคยเป็นกำลังใจและรับฟังปัญหาเสมอมา ขอบคุณทุก ๆ คนและทุก ๆ สิ่งที่ทำให้มีแรงบันดาลใจในการทำวิทยานิพนธ์ฉบับนี้จนสำเร็จลุล่วง สุดท้ายนี้ ขอบคุณคนในครอบครัวทุก ๆ คน โดยเฉพาะพ่อ แม่ และพี่ป้าน ที่เคยสนับสนุนในทุกด้าน และเป็นกำลังใจให้มาตลอด

นันทิยา เอี่ยมสำอางค์



สารบัญ

หน้า

บทคัดย่อภาษาไทย	๑
บทคัดย่อภาษาอังกฤษ	๒
กิตติกรรมประกาศ	๓
สารบัญ	๔
สารบัญตาราง	๕
สารบัญรูป	๖
บทที่ 1 บทนำ	๑
1.2 วัตถุประสงค์ของงานวิจัย	๓
1.3 ขอบเขตและสมมติฐานของงานวิจัย	๓
1.4 ขั้นตอนการดำเนินงาน	๔
1.5 ระยะเวลาดำเนินงาน	๕
1.6 ผลที่ได้รับ	๗
1.7 ประโยชน์ที่ได้รับ	๗
บทที่ 2 ทฤษฎีและงานวิจัยที่เกี่ยวข้อง	๘
2.1 งานวิจัยที่เกี่ยวข้องกับการจัดตารางการผลิตคอนกรีตสำเร็จรูป	๘
2.2 งานวิจัยการจัดตารางการผลิตบนเครื่องจักรขนาด	๙
2.3 ทฤษฎีที่เกี่ยวข้อง	๑๐
2.4 การหาผลเฉลยกำหนดการเชิงเส้นโดยโปรแกรม ILOG OPL	๑๕
2.5 การเขียนโปรแกรม PYTHON	๑๘
บทที่ 3 วิธีการดำเนินงานวิจัยด้วยแบบจำลองทางคณิตศาสตร์และผลการวิจัย	๒๓
3.1 ลักษณะปัญหา	๒๓



3.2 แบบจำลองทางคณิตศาสตร์ของมนุษย์พล (2554).....	24
3.3 แบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวม (Overall model)	34
3.4 ผลการวิจัยจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์	40
บทที่ 4 วิธีอิหริสติกและผลการวิจัย.....	49
4.1 วิธีอิหริสติก	49
4.2 ผลวิจัยจากการอิหริสติกเปรียบเทียบกับแบบจำลองทางคณิตศาสตร์.....	70
4.3 ผลวิจัยจากปัญหาเพิ่มเติม	71
บทที่ 5 สรุปผลการวิจัยและข้อเสนอแนะ	76
5.1 สรุปผลการวิจัย	76
5.2 ข้อเสนอแนะ	78
บรรณานุกรม.....	80
ประวัติผู้เขียน.....	83



สารบัญตาราง

ตารางที่ 1.1 เวลาการผลิตของแต่ละขั้นตอนการผลิต ตามสูตรต่าง ๆ และต้นทุนการผลิต	2
ตารางที่ 1.2 ระยะเวลาในการทำงานวิจัย.....	5
ตารางที่ 2.1 เกณฑ์การให้เกรด	19
ตารางที่ 3.1 เวลาการผลิตของแต่ละขั้นตอนการผลิต ตามสูตรต่าง ๆ	23
ตารางที่ 3.2 คำตอบจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ปัญหาที่มี 8 งาน 2 แม่แบบ	40
ตารางที่ 3.3 ผลการวิจัยของปัญหาที่มี 2 แม่แบบที่กำหนดส่งงาน 168 หน่วย.....	45
ตารางที่ 3.4 ผลการวิจัยของปัญหาที่มี 2 แม่แบบที่กำหนดส่งงาน 336 หน่วย.....	45
ตารางที่ 3.5 ผลการวิจัยของปัญหาที่มี 4 แม่แบบที่กำหนดส่งงาน 168 หน่วย.....	46
ตารางที่ 3.6 ผลการวิจัยของปัญหาที่มี 4 แม่แบบที่กำหนดส่งงาน 336 หน่วย.....	46
ตารางที่ 3.7 ผลการวิจัยของปัญหาที่มี 8 แม่แบบที่กำหนดส่งงาน 168 หน่วย.....	47
ตารางที่ 3.8 ผลการวิจัยของปัญหาที่มี 8 แม่แบบที่กำหนดส่งงาน 336 หน่วย.....	47
ตารางที่ 4.1 เวลาการผลิตรวม ต้นทุนการผลิตของสูตรการผลิต	53
ตารางที่ 4.2 คู่สูตรการผลิตที่นำมาพิจารณาในตอนแรก.....	54
ตารางที่ 4.3 เวลาการผลิตรวม ต้นทุนการผลิตของคู่สูตรการผลิต.....	55
ตารางที่ 4.4 ค่าถ่วงน้ำหนักของสูตรการผลิตสำหรับงานเดียว	59
ตารางที่ 4.5 ค่าถ่วงน้ำหนักของคู่สูตรการผลิตสำหรับงานคู่	60
ตารางที่ 4.6 เวลาการผลิตที่เพิ่มขึ้น เมื่อเปลี่ยนสูตรการผลิต.....	67
ตารางที่ 4.7 เวลาการผลิตที่เพิ่มขึ้นเมื่อเปลี่ยนคู่สูตรการผลิต	68
ตารางที่ 4.8 คำตอบจากวิธีอิวิสติกสำหรับปัญหา 13 งาน 4 แม่แบบ	70
ตารางที่ 4.9 ผลงานวิจัยสำหรับปัญหาที่มี 2 แม่แบบที่กำหนดส่งงาน 168 หน่วย.....	72
ตารางที่ 4.10 ผลงานวิจัยสำหรับปัญหาที่มี 2 แม่แบบที่กำหนดส่งงาน 336 หน่วย.....	72
ตารางที่ 4.11 ผลงานวิจัยสำหรับปัญหาที่มี 4 แม่แบบที่กำหนดส่งงาน 168 หน่วย.....	73
ตารางที่ 4.12 ผลงานวิจัยสำหรับปัญหาที่มี 4 แม่แบบที่กำหนดส่งงาน 336 หน่วย.....	73

ตารางที่ 4.13 ผลงานวิจัยสำหรับปัจจุบันที่มี 8 แม่แบบที่กำหนดส่งงาน 168 หน่วย.....	74
ตารางที่ 4.14 ผลงานวิจัยสำหรับปัจจุบันที่มี 8 แม่แบบที่กำหนดส่งงาน 336 หน่วย.....	74
ตารางที่ 4.15 ผลงานวิจัยสำหรับปัจจุบันที่สร้างขึ้นมาศึกษาใหม่ที่กำหนดส่งงาน 504 หน่วย	75

สารบัญรูป

รูปที่ 1.1 ตัวอย่างการจัดตารางการผลิตและการเลือกสูตรการผลิตคอนกรีตสำเร็จรูปแบบช้อนหับ ...	4
รูปที่ 2.1 ตัวอย่างการหาคำตอบกำหนดการเชิงจำนวนเต็มผสมด้วยวิธีแทรกกิจ	12
รูปที่ 2.2 ฟังก์ชันวัตถุประสงค์ ผลเฉลยที่ได้ที่สุดเฉพาะถี่นและผลเฉลยที่ได้ที่สุด	15
รูปที่ 2.3 การสร้างโอเพ搦ส์โปรเจกต์.....	16
รูปที่ 2.4 การเขียนโปรแกรม ILOG OPL	17
รูปที่ 2.5 คำตอบจากโปรแกรม ILOG OPL	17
รูปที่ 2.6 ตัวอย่างการเขียนโปรแกรมคำสั่งถ้าแล้วและหน้าจอแสดงผล	20
รูปที่ 2.7 การเขียนคำสั่ง while และหน้าจอแสดงผล	21
รูปที่ 2.8 การเขียนคำสั่ง for และหน้าจอแสดงผล	21
รูปที่ 2.9 การเขียนฟังก์ชันและหน้าจอแสดงผล.....	22
รูปที่ 3.1 แผนภูมิการไหลของการแบ่งปัญหาย่อย	24
รูปที่ 3.2 งานช้อนหับสูตรการผลิตที่ 1 บนงานชั้นล่างสูตรการผลิตต่าง ๆ	28
รูปที่ 3.3 การหาจำนวนงานช้อนหับที่มากที่สุดสำหรับปัญหาที่มีงานชั้นล่าง 4 งาน	29
รูปที่ 3.4 การเขียนโปรแกรม ILOG OPL	38
รูปที่ 3.5 แสดงข้อมูลนำเข้าจากโปรแกรม ILOG OPL	40
รูปที่ 3.6 กราฟเปรียบเทียบเวลาในการหาคำตอบจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์.....	41
รูปที่ 3.7 คำตอบของปัญหาที่มี 8 งาน 2 แม่แบบจากการแบ่งปัญหาย่อย.....	44
รูปที่ 3.8 คำตอบของปัญหาที่มี 8 งาน 2 แม่แบบจากการแบ่งปัญหาย่อย.....	44
รูปที่ 4.1 แผนภูมิการไหลของวิธีฮิวิสติก	50
รูปที่ 4.2 รหัสเทียมสำหรับการหาคำตอบด้วยวิธีฮิวิสติก	51
รูปที่ 4.3 การจัดงาน 2 งานแบบงานเดียวและงานคู่	52
รูปที่ 4.4 ตัวอย่างคู่สูตรการผลิต D1	53
รูปที่ 4.5 ตัวอย่างคู่สูตรการผลิตที่ในตอนแรกไม่นำมาพิจารณา	54

รูปที่ 4.6 ตัวอย่างคู่สูตรการผลิตที่ไม่นำมาพิจารณา	55
รูปที่ 4.7 ที่มาของการเลื่อนเวลาการผลิต	57
รูปที่ 4.8 การจัดตารางการผลิตในตอนแรก	64
รูปที่ 4.9 การจัดตารางการผลิต.....	65
รูปที่ 4.10 รหัสเติมของการปรับสูตรของงานให้ใช้สูตรที่ถูกกลง	67
รูปที่ 4.11 ตารางการผลิตหลังปรับสูตรการผลิตให้ใช้สูตรที่ถูกกลง.....	69
รูปที่ 4.12 ตารางการผลิตสำหรับปัจจุบัน 12 งาน 4 แม่แบบ	69
รูปที่ 5.1 กราฟต้นทุนการผลิตที่ปรับปรุงและเวลาในการหาคำตอบที่ลดลงด้วยวิธีเชิงวิศวกรรม	78



บทที่ 1

บทนำ

1.1 ที่มาและความสำคัญของปัจจัย

ในอุตสาหกรรมการผลิตคอนกรีตสำเร็จรูป จะต้องพิจารณาการเลือกสูตรและจัดตารางการผลิตคอนกรีตสำเร็จรูป ซึ่งในงานวิจัยนี้ เป็นการผลิตแบบที่ไม่สามารถเคลื่อนย้ายแม่แบบได้ และแต่ละแม่แบบเหมือนกันทุกประการ (Identical parallel fixed location molds) ประกอบด้วย 5 ขั้นตอน ซึ่งต้องทำเรียงลำดับกัน (Precedence constraints) โดยในแต่ละขั้นตอนจะมีทรัพยากริที่ต้องใช้เพียง 1 หน่วยเท่านั้น ซึ่งจะต้องจัดตารางการผลิตเพื่อไม่ให้ผลิตแต่ละขั้นตอนการผลิตในช่วงเวลาเดียวกัน (Resource constraint) คือ

- 1) การเตรียมแม่แบบ (Mold preparing) ต้องการคนงานที่มีทักษะเฉพาะในการผลิต
- 2) การผสมและการหล่อคอนกรีต (Concrete mixing and casting) ต้องการเครื่องผสมคอนกรีต ซึ่งแตกต่างจากขั้นตอนอื่น ๆ คือ เมื่อเสร็จสิ้นการผลิตขั้นตอนการผลิตที่ 2 แล้วต้องใช้เวลาอีกครึ่งชั่วโมง ในการล้างและเตรียมอุปกรณ์ก่อน จึงจะสามารถผลิตขั้นตอนการผลิตที่ 2 สำหรับงานต่อไปได้
- 3) การบ่ม (Curing) ขั้นตอนการผลิตนี้ไม่ต้องการทรัพยากริทใด ๆ ใน การผลิต จึงสามารถจัดตารางการผลิตให้ทุกงานสามารถผลิตขั้นตอนนี้พร้อม ๆ กันหลายงานได้
- 4) การตัดออกจากแม่แบบ (Stripping) ต้องการเครื่องตัดคอนกรีต
- 5) การขันย้ายออกจากแม่แบบ (Product finishing and storing) ต้องการรถยกสำหรับขนย้ายคอนกรีตสำเร็จรูป

โดยในแต่ละขั้นตอนการผลิตนั้น ไม่สามารถหยุดทำขั้นตอนการผลิตได้ ๆ กลางคันเพื่อไปผลิตงานอื่น ต้องทำขั้นตอนการผลิตนั้นให้เสร็จสิ้นเสียก่อน

ในกระบวนการผลิตคอนกรีตสำเร็จรูป สามารถเลือกสูตรการผลิตได้ 5 สูตรที่มีต้นทุนการผลิตและระยะเวลาในการบ่มแตกต่างกันดังตารางที่ 1.1 สูตรการผลิตที่มีต้นทุนการผลิตที่ต่ำ จะใช้ระยะเวลาในการบ่มที่นาน และในทางกลับกัน สูตรการผลิตที่มีต้นทุนการผลิตที่สูง จะใช้ระยะเวลาในการบ่มที่สั้น โดยที่สูตรการผลิตที่แตกต่างกันนั้น ไม่ส่งผลต่อคุณภาพของคอนกรีตสำเร็จรูป และสามารถผลิตงานช้อนทับบนงานชั้นล่างได้ เปรียบเสมือนงานชั้นล่างเป็นแม่แบบให้แก่งานช้อนทับนั่นเอง ทำให้สามารถประหยัดเวลาในการผลิตได้ จะสามารถเริ่มการผลิตงานช้อนทับได้เมื่อเริ่มการผลิตงานชั้นล่างในขั้นตอนการบ่ม หรือขั้นตอนการผลิตที่ 3 ไปแล้ว 6 ชั่วโมง โดยที่กำหนดให้แต่ละงาน



ชั้นล่างสามารถผลิตงานช้อนทับได้สูงสุด 1 งานเท่านั้น และจะสามารถเริ่มขั้นตอนการผลิตที่ 4 ของงานชั้นล่างได้ หลังจากที่ผลิตงานช้อนทับเสร็จสิ้นทุกขั้นตอนการผลิตแล้ว คุณภาพของงานช้อนทับเหมือนกับงานชั้นล่างทุกประการ มีขั้นตอนการผลิตที่เหมือนกับงานชั้นล่าง สามารถเลือกสูตรการผลิตได้เหมือนงานชั้นล่าง รวมไปถึงใช้ทรัพยากรเหมือนกับงานชั้นล่าง ดังนั้นจึงต้องจัดสรรทรัพยากรเพื่อไม่ให้ใช้ทรัพยากรในช่วงเวลาเดียวกัน

ตารางที่ 1.1 เวลาการผลิตของแต่ละขั้นตอนการผลิต ตามสูตรต่าง ๆ และต้นทุนการผลิต

สูตร	เวลาการผลิต (ชั่วโมง)						ต้นทุนการผลิต (หน่วย)
	ขั้นตอนที่ 1	ขั้นตอนที่ 2	ขั้นตอนที่ 3	ขั้นตอนที่ 4	ขั้นตอนที่ 5	รวม	
1	1.5	2	12	0.5	1.5	17.5	20
2	1.5	2	18	0.5	1.5	23.5	15
3	1.5	2	24	0.5	1.5	29.5	13
4	1.5	2	36	0.5	1.5	41.5	8
5	1.5	2	48	0.5	1.5	53.5	5

ณัฐพล (2554) ศึกษาเกี่ยวกับการเลือกสูตรการผลิตและจัดตารางการผลิตค่อนกรีตสำเร็จรูปสามารถให้มีการผลิตแบบช้อนทับ เพื่อให้ประหยัดเวลาในการผลิต โดยวิธีการหาคำตอบด้วยแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ ซึ่งแบ่งการหาคำตอบออกเป็น 2 ส่วนด้วยกัน คือ การเลือกสูตรการผลิตและจัดตารางการผลิตค่อนกรีตสำเร็จรูปของงานชั้นล่าง และการเลือกสูตรการผลิตและจัดตารางการผลิตค่อนกรีตสำเร็จรูปของงานช้อนทับ โดยนำคำตอบจากแบบจำลองส่วนแรก มาเป็นข้อมูลนำเข้าของแบบจำลองส่วนที่สอง คือสูตรการผลิตของงานชั้นล่างและแม่แบบที่ใช้ ซึ่งไม่สามารถเปลี่ยนแปลงได้ ทำให้คำตอบที่ได้ ไม่ใช่คำตอบที่ดีที่สุด แบบจำลองทั้ง 2 แบบ สามารถหาคำตอบได้ดีในปัญหาขนาดเล็ก ซึ่งปัญหาที่มีขนาดใหญ่ จะใช้เวลาในการหาคำตอบที่นาน และอาจไม่ใช่คำตอบที่ดีที่สุด จึงเสนอวิธีการหาคำตอบด้วยวิธีวิธีสติก ซึ่งใช้เวลาในการหาคำตอบที่สั้น ที่อาจจะไม่ใช่คำตอบที่ดีที่สุด [1]

งานวิจัยนี้ ศึกษาการจัดตารางการผลิตและการเลือกสูตรการผลิตค่อนกรีตสำเร็จรูป โดยจะพิจารณาร่วมกันระหว่างงานชั้นล่างและงานช้อนทับ เพื่อให้ต้นทุนรวมในการผลิตค่อนกรีตสำเร็จรูป ต่ำที่สุด โดยต้องผลิตเสร็จสิ้นภายในกำหนดส่งงาน ซึ่งการแก้ปัญหาด้วยแบบจำลองทางคณิตศาสตร์สามารถให้คำตอบที่ดีที่สุด วิธีนี้จะทำให้ขนาดปัญหาใหญ่กว่าการแบ่งปัญหาออกเป็นสองส่วน ดังนั้น



เมื่อปัญหามีขนาดใหญ่ขึ้น วิธีนี้จึงใช้เวลาในการหาคำตอบนานกว่าการแบ่งปัญหาออกเป็นสองส่วน และอาจจะไม่สามารถหาคำตอบที่ดีที่สุดได้ ทำให้อาจจะได้คำตอบที่แย่กว่าคำตอบจากการแบ่งปัญหา ออกเป็นสองส่วน งานวิจัยนี้จึงศึกษาวิธีการแก้ปัญหาโดยใช้วิธีการอิวาริสติกในการแก้ปัญหาควบคู่กับ การแก้ปัญหาด้วยแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ เพื่อเปรียบเทียบคำตอบที่ได้และเวลาในการหาคำตอบ ทั้งสองวิธีกับแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ของงานวิจัย [1]

จากรูปที่ 1.1 จะเห็นว่า ในการจัดตารางการผลิต จะไม่สามารถผลิตขั้นตอนใด ๆ ในเวลาเดียวกันได้ ยกเว้นขั้นตอนการผลิตที่ 3 ซึ่งเป็นขั้นตอนการบ่ม และในขั้นตอนที่ 2 หลังจากผลิตเสร็จสิ้นแล้ว จะต้องใช้เวลาอีกครึ่งชั่วโมงถึงจะสามารถผลิตขั้นตอนที่ 2 ในงานถัดไปได้ นอกจากนี้ จะเห็นว่า ในแม่แบบที่ 1 งานซ้อนทับที่ 4 จะสามารถเริ่มการผลิตได้ ก่อนเมื่อ งานซั้นล่างที่ 1 เริ่มการผลิตในขั้นตอนการผลิตที่ 3 ไปแล้ว 6 ชั่วโมง และจะสามารถเริ่มการผลิตขั้นตอนการผลิตที่ 4 ของงานซั้นล่างที่ 1 ได้ เมื่องานซ้อนทับเสร็จสิ้นแล้ว

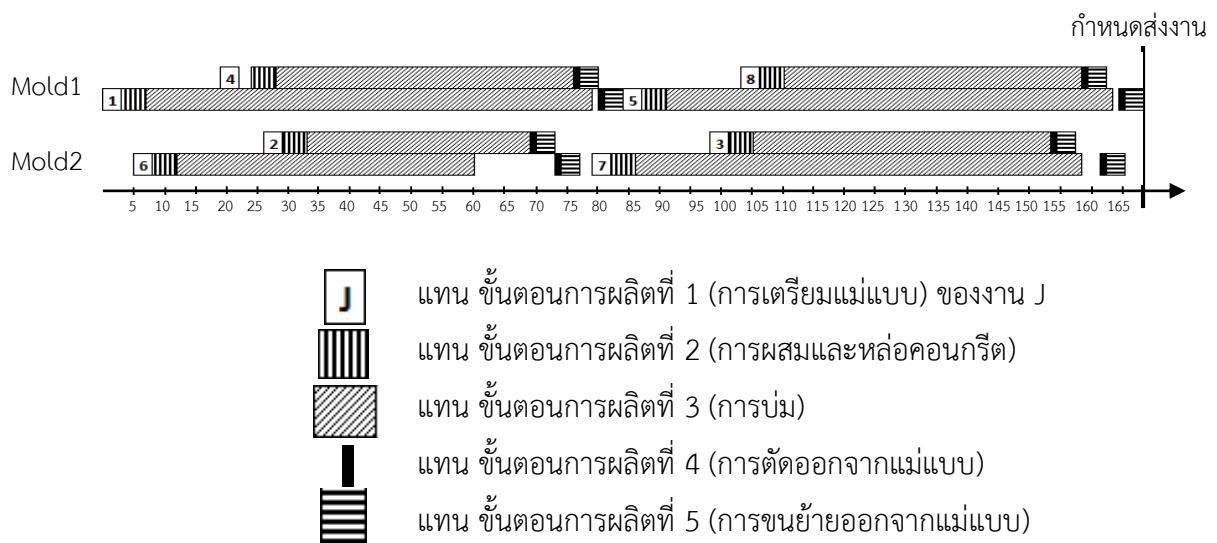
1.2 วัตถุประสงค์ของงานวิจัย

เพื่อพัฒนาวิธีการจัดตารางการผลิตและการเลือกสูตรการผลิตค่อนกรีตสำเร็จรูป สำหรับการผลิตแบบซ้อนทับ เพื่อให้ผลิตเสร็จสิ้นภายในกำหนดส่งงานและมีต้นทุนรวมต่ำที่สุด

1.3 ขอบเขตและสมมติฐานของงานวิจัย

- ข้อมูลที่ใช้ในงานวิจัยเป็นข้อมูลจากการจำลอง และเป็นข้อมูลที่ทราบแน่นอน คือ จำนวนงานผลิตค่อนกรีตสำเร็จรูป จำนวนแม่แบบ ระยะเวลาการผลิตในแต่ละขั้นตอน การผลิต จำนวนสูตรการผลิต ต้นทุนการผลิตของแต่ละสูตรการผลิต ระยะเวลาในการบ่มของแต่ละสูตรการผลิตและกำหนดเวลาส่งงาน
- งานผลิตค่อนกรีตสำเร็จรูปทุกงานไม่ว่าจะเป็นงานซั้นล่างหรืองานซ้อนทับ จะเหมือนกันทุกประการ
- ในการผลิตของแต่ละขั้นตอนการผลิต จะไม่สามารถหยุดการผลิตเพื่อเตรียมงานอื่นได้ จะต้องผลิตขั้นตอนนั้น ๆ ให้เสร็จสิ้นก่อน จึงจะสามารถผลิตขั้นตอนการผลิตนั้น ๆ ในงานอื่นได้
- สำหรับงานซั้นล่าง 1 งาน สามารถรองรับการผลิตงานซ้อนทับได้สูงสุด 1 งานเท่านั้น
- ไม่มีการนำของเสียจากการผลิต
- สภาพแวดล้อม ไม่ส่งผลกระทบต่อประสิทธิภาพและคุณภาพของค่อนกรีตสำเร็จรูป





รูปที่ 1.1 ตัวอย่างการจัดตารางการผลิตและการเลือกสูตรการผลิตค่อนกรีตสำเร็จรูปแบบซ้อนทับ

1.4 ขั้นตอนการดำเนินงาน

- 1.4.1 ศึกษาทฤษฎีและงานวิจัยที่เกี่ยวข้อง
- 1.4.2 ศึกษาวิธีการใช้งานโปรแกรม ILOG OPL
- 1.4.3 กำหนดปัญหา ที่มา วัตถุประสงค์ ขอบเขตและสมมติฐานของงานวิจัย
- 1.4.4 สร้างปัญหาและแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ (Mathematics Model)
- 1.4.5 คำตอบตีดีที่สุดจากโปรแกรม ILOG OPL
- 1.4.6 ศึกษาวิธีการใช้งานโปรแกรม PYTHON และสร้างวิธีการอิวาริสติกในการแก้ปัญหา โดยใช้โปรแกรม PYTHON
- 1.4.7 เปรียบเทียบคำตอบทางแบบจำลองทางคณิตศาสตร์และคำตอบจากวิธีการอิวาริสติก
- 1.4.8 วิเคราะห์และสรุปผล
- 1.4.9 จัดทำรูปเล่มวิทยานิพนธ์

1.5 ระยะเวลาดำเนินงาน

ตารางที่ 1.2 ระยะเวลาในการทำงานวิจัย

กิจกรรม	พ.ศ.2559							พ.ศ.2560											
	6	7	8	9	10	11	12	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
1. ศึกษาทฤษฎีและงานวิจัยที่เกี่ยวข้อง																			
2. ศึกษาวิธีการใช้งานโปรแกรม ILOG OPL																			
3. กำหนดปัญหา ที่มา วัตถุประสงค์ ขอบเขตและ สมมติฐานของงานวิจัย																			
4. สร้างปัญหาและ แบบจำลองทางคณิตศาสตร์ (Mathematics Model)																			
5. หาคำตอบที่ดีที่สุดจาก โปรแกรม ILOG OPL																			
6. ศึกษาวิธีการใช้งาน โปรแกรม PYTHON และ สร้างวิธีการอิవริสติกในการ แก้ปัญหา โดยใช้โปรแกรม PYTHON																			
7. เปรียบเทียบคำตอบจาก แบบจำลองทางคณิตศาสตร์ และคำตอบจากการวิธีการ อิวาริสติก																			
8. วิเคราะห์และสรุปผล																			
9. จัดทำรูปเล่มวิทยานิพนธ์																			

ตารางที่ 1.2 ระยะเวลาในการทำงานวิจัย (ต่อ)

กิจกรรม	พ.ศ.2561												พ.ศ.2562					
	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	1	2	3	4	5	6
1. ศึกษาทรัพยากรและงานวิจัยที่เกี่ยวข้อง																		
2. ศึกษาวิธีการใช้งานโปรแกรม ILOG OPL																		
3. กำหนดปัญหา ที่มา วัตถุประสงค์ ขอบเขตและสมมติฐานของงานวิจัย																		
4. สร้างปัญหาและแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ (Mathematics Model)																		
5. หาคำตอบที่ดีที่สุดจากโปรแกรม ILOG OPL																		
6. ศึกษาวิธีการใช้งานโปรแกรม PYTHON และสร้างวิธีการอิวาริสติกในการแก้ปัญหา โดยใช้โปรแกรม PYTHON																		
7. เปรียบเทียบคำตอบจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์และคำตอบจากการอิวาริสติก																		
8. วิเคราะห์และสรุปผล																		
9. จัดทำรูปเล่มวิทยานิพนธ์																		

1.6 ผลที่ได้รับ

แนวคิดและวิธีการในการหาคำตอบการเลือกสูตรการผลิตและจัดตารางการผลิตคงรีต
สำเร็จรูปที่มีการผลิตแบบซ้อนทับ เพื่อลดต้นทุนการผลิต

1.7 ประโยชน์ที่ได้รับ

- สามารถเลือกสูตรการผลิตและจัดตารางการผลิตคงรีตสำเร็จรูปที่มีการผลิตแบบ
ซ้อนทับได้
- สามารถใช้เป็นแนวทางในการจัดตารางการผลิตแบบต่าง ๆ ได้
- สามารถใช้เป็นแนวทางในการลดต้นทุนการผลิตได้



บทที่ 2

ทฤษฎีและงานวิจัยที่เกี่ยวข้อง

2.1 งานวิจัยที่เกี่ยวข้องกับการจัดตารางการผลิตคอนกรีตสำเร็จรูป

การผลิตคอนกรีตสำเร็จรูปแบ่งออกเป็น 2 ประเภท คือ การผลิตแบบที่ไม่สามารถเคลื่อนย้ายแม่แบบได้ (Fixed location) และการผลิตแบบไหล่ลื่น (Flowshop) ซึ่งมีขั้นตอนการผลิตที่เหมือนกัน แต่การผลิตแบบไหล่ลื่นจะสามารถผลิตได้รวดเร็วกว่าและมีอัตราการใช้ประโยชน์ของทรัพยากร (Resource utilization) ที่สูงกว่าด้วย การจัดตารางการผลิตงานคอนกรีตสำเร็จรูปนั้น เป็นปัญหาแบบยาก ดังนั้น งานวิจัยส่วนใหญ่จึงใช้วิธีเมตาอิหริสติกในการหาคำตอบ เพื่อให้สามารถหาคำตอบได้ในเวลาอันสั้น แม้ว่าอาจจะไม่ได้คำตอบที่ดีที่สุดก็ตาม

งานวิจัยส่วนใหญ่ ศึกษาการจัดตารางการผลิตคอนกรีตสำเร็จรูปแบบไหล่ลื่น โดย Chan และ Hu (2002) ศึกษาการจัดตารางการผลิตคอนกรีตสำเร็จรูป โดยคำนึงถึงวัตถุประสงค์ที่หลากหลาย เช่น ค่าปรับจากการส่งงานล่าช้า (Tardiness penalty) อรรถประโยชน์ของทรัพยากร (Resource utilization) ต้นทุนการจัดเก็บสินค้า เป็นต้น โดยใช้วิธี Constraint programming ร่วมกับวิธีเมตาอิหริสติกของเทคนิคการจัดตารางการผลิตต่าง ๆ เพื่อเปรียบเทียบผลของคำตอบ [2] ในขณะที่ Benjaoran, Dawood และ Hobbs (2005) คำนึงถึงวัตถุประสงค์ที่หลากหลาย คือ เวลา การผลิตรวม (Total flow time) เวลารวมที่เครื่องจักรว่างงาน (Total machines idle time) และ ค่าปรับส่งงานก่อนกำหนดส่งและหลังกำหนดส่ง (Earliness and tardiness penalties) โดยจะถ่วงน้ำหนักวัตถุประสงค์ต่าง ๆ เพื่อให้มีวัตถุประสงค์เดียว (Single objective) โดยคำนึงถึงกระบวนการผลิตจริง ที่มีเวลาทำงาน (Working hour) และเวลานอก (Overtime hour) โดยใช้วิธีเจเนติก อัลกอริทึมในการแก้ปัญหา (Genetic algorithm) [3] เช่นเดียวกับ Ko และ Wang (2011) ที่ศึกษาลักษณะปัญหาเดียวกัน ซึ่งมีวัตถุประสงค์เพื่อหาตารางการผลิตที่มีเวลาเสร็จสิ้นงานสุดท้าย (Makespan) และค่าปรับส่งงานก่อนกำหนดส่งและหลังกำหนดส่งที่น้อยที่สุด [4] Yang, Ma, และ Wu (2016) ที่ศึกษาการจัดตารางการผลิต โดยคำนึงถึงวัตถุประสงค์ที่จะทำให้เวลาว่างระหว่างสถานีงาน (Workstation idle time) ค่าปรับส่งงานก่อนกำหนดส่งและหลังกำหนดส่ง และเวลาเสร็จสิ้นงานสุดท้ายให้มีค่าน้อยที่สุด [5] และ Kong และコンะ (2017) ศึกษาการผลิตคอนกรีตสำเร็จรูปทุกกระบวนการ รวมไปถึงการขนส่งและการประกอบที่สถานที่ก่อสร้างด้วย โดยปรับปรุงจากงานวิจัย ก่อนหน้าโดยการใช้กลยุทธ์ทันเวลาพอดี (JIT strategy) โดยมีวัตถุประสงค์เพื่อให้มีต้นทุนรวมน้อยที่สุด ประกอบไปด้วย ต้นทุนการขนส่งและค่าปรับจากการส่งงานล่าช้า งานวิจัยนี้ใช้แบบจำลองทางคณิตศาสตร์และวิธีการเขียนโปรแกรมแบบพลวัต (Dynamic programming algorithm) [6]

ส่วนงานวิจัยที่ศึกษาเกี่ยวกับการจัดตารางการผลิตคอนกรีตสำเร็จรูปแบบที่ไม่สามารถเคลื่อนย้ายแม่แบบได้ (Fixed location) Tharmmaphornphilas และ Sureinpithak (2013) ศึกษาการเลือกสูตรการผลิตคอนกรีตสำเร็จรูปควบคู่ไปด้วย โดยสูตรที่มีต้นทุนสูง จะมีเวลาการผลิตที่สั้นกว่า เพื่อจัดตารางการผลิตให้มีต้นทุนรวมต่ำที่สุด โดยที่ไม่ส่งงานล่าช้า [7] และนัฐพล และ วิภาวดี (2012) ศึกษาการเลือกสูตรและจัดตารางการผลิตเช่นเดียวกัน แต่พิจารณาการผลิตงานช้อนทับพร้อมกัน เพื่อให้ประหยัดเวลาในการผลิต [8] โดยทั้งสองงานวิจัยนี้ ใช้แบบจำลองทางคณิตศาสตร์และวิธีヒュริสติกในการแก้ปัญหา เพื่อเปรียบเทียบเวลาในการหาคำตอบ และคำตอบที่ได้

2.2 งานวิจัยการจัดตารางการผลิตบนเครื่องจักรขนาด

งานวิจัยนี้ ศึกษาการเลือกสูตรและจัดตารางการผลิตงานคอนกรีตสำเร็จรูป ที่มีแม่แบบหลายแม่แบบซึ่งมีลักษณะเหมือนกัน เปรียบได้กับเครื่องจักรขนาดน้อย โดยจะต้องใช้ทรัพยากร่วมกัน นอกจากนี้ สูตรต่าง ๆ ที่เลือกใช้นั้น จะส่งผลให้เวลาการผลิตในขั้นตอนการบ่มเปลี่ยนไป โดยที่ สูตรการผลิตที่มีต้นทุนการผลิตสูง จะใช้เวลาในขั้นตอนการบ่มที่สั้นกว่า สูตรการผลิตที่มีต้นทุนการผลิตต่ำ ดังนั้น จึงต้องศึกษางานวิจัยที่เกี่ยวกับการจัดตารางการผลิตบนเครื่องจักรขนาดที่มีการใช้ทรัพยากร่วมกัน และงานวิจัยที่เกี่ยวกับการจัดตารางการผลิตบนเครื่องจักรขนาดที่มีระยะเวลาการผลิตขั้นอยู่ กับการจัดสรรปริมาณทรัพยากรที่ใช้ในการผลิต ซึ่งงานวิจัยทั้ง 2 แบบนี้ จัดเป็นปัญหาแบบยาก เช่นเดียวกัน จึงมีการเสนอวิธีเมต้าไฮริสติกในการหาคำตอบ

งานวิจัยการจัดตารางการผลิตบนเครื่องจักรขนาดที่มีการใช้ทรัพยากร่วมกัน ซึ่งในระบบมีทรัพยากรปริมาณจำกัด ทำให้ต้องจัดสรรทรัพยากรให้แก่งาน และจัดสรรงานให้แก่เครื่องจักรขนาด Grabowski และ Pempera (2000) ได้จัดลำดับการผลิตงานในระบบ โดยคำนึงถึงเงื่อนไขว่าในแต่ละขั้นตอนการผลิตสามารถหยุดรอได้หรือไม่ และเครื่องจักรนั้น เป็นคอกขวดหรือไม่ (Bottleneck) เพื่อให้มีเวลาเสร็จสิ้นงานสุดท้ายน้อยที่สุด (Minimize maximum completion time) โดยจะใช้วิธี taboo (Tabu search) ในการหาคำตอบ [9] ในขณะที่ Edis และ Ozkarahan (2011) ที่มีข้อจำกัดในด้านทรัพยากรเช่นเดียวกัน โดยมีวัตถุประสงค์เพื่อจัดตารางการผลิตให้มีเวลาเสร็จสิ้นงานสุดท้ายน้อยที่สุด (Minimize makespan) โดยใช้แบบจำลองทางคณิตศาสตร์แบบจำนวนเต็ม (Integer programming) ร่วมกับเทคนิคคอนสเตรนท์โปรแกรมมิ่ง (Constraint programming) [10] Ozpeynirci, Gokgur และ Hnich (2016) ศึกษาการจัดตารางการผลิตบนเครื่องจักรขนาด โดยในแต่ละขั้นตอนจะต้องการเครื่องมือที่แตกต่างกัน และมืออยู่ย่างจำกัด ด้วยแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ และวิธี taboo เพื่อให้สามารถหาคำตอบในเวลาที่สั้นลง โดยมีวัตถุประสงค์ให้มีเวลาเสร็จสิ้นงานสุดท้ายน้อยที่สุด [11] เช่นเดียวกับ Beeza, Cordeau และ Laporte (2017) ศึกษาปัญหาแบบเดียวกัน



แต่เสนอวิธีหาคำตอบโดยใช้แบบจำลองทางคณิตศาสตร์และวิธีอิวาริสติกเพื่อค้นหาคำตอบข้างเคียง (A neighborhood search heuristics) [12] และ Fanjul-Peyro, Perea และ Ruiz ที่เสนอวิธีการหาคำตอบโดยใช้แบบจำลองทางคณิตศาสตร์และอิวาริสติกคือวิธีสมรรถห่วงแบบจำลองทางคณิตศาสตร์และอิวาริสติก (Matheuristics) [13]

ส่วนงานวิจัยการจัดตารางผลิตบนเครื่องจักรขนาดที่มีระยะเวลาการผลิตขึ้นอยู่กับการจัดสรรปริมาณของทรัพยากรที่ใช้ในการผลิต โดยในแต่ละช่วงเวลา จะต้องไม่ใช่ทรัพยากรเกินปริมาณที่มี Ventuta และ Kim (2003) ศึกษาการจัดตารางการผลิตบนเครื่องจักรขนาดที่มีกำหนดส่งงานของแต่ละงานแตกต่างกัน โดยมีวัตถุประสงค์ให้มีค่าปรับส่งงานก่อนกำหนดส่งและหลังกำหนดส่งต่ำที่สุด (Minimize earliness and tardiness penalties) ซึ่งเป็นปัญหาแบบยาก จึงใช้วิธี Lagrangian relaxation (LRP) วิธี Lagrangian dual problem (LDP) และวิธีอิวาริสติกในการหาคำตอบ [14] ในเวลาต่อมา มีนักวิจัยหลายคนที่ได้ศึกษารูปแบบนี้ โดย Ruiz-Torres, Alex และ Centeno (2007) ศึกษาการจัดตารางการผลิตและการจัดสรรคน ซึ่งถือเป็นทรัพยากรอย่างหนึ่ง เพื่อให้มีเวลาในการผลิตที่สั้นลงและมีเวลาเสร็จสิ้นงานสุดท้ายน้อยที่สุด [15] เช่นเดียวกับ Grigoriev, Sviridenko และ Uetz (2007) ใช้แบบจำลองทางคณิตศาสตร์เส้นตรง (Linear Programming) เพื่อหาขอบเขตล่าง (Lower bound) [16] นอกจากนี้ Ruiz-Torres และคณะ (2007) และ Su และ Lien (2009) ศึกษาลักษณะปัญหาในรูปแบบเดียวกัน แต่นำเสนอวิธีอิวาริสติกที่หลากหลายมากยิ่งขึ้น [17, 18] ส่วน Zhang และ Du (2016) ศึกษาการจัดตารางการผลิต มีวัตถุประสงค์ให้มีเวลาเสร็จสิ้นงานสุดท้ายน้อยที่สุด โดยแบ่งปัญหาออกเป็น 2 แบบ คือ ปัญหาที่มีเวลาการผลิตคงที่ และปัญหาที่เวลาการผลิตจะลดลงแบบเส้นตรงเมื่อต้นทุนการผลิตเพิ่มขึ้น โดยมีเงื่อนไขห้ามมิให้ต้นทุนรวมเกินงบประมาณ [19]

2.3 ทฤษฎีที่เกี่ยวข้อง

2.3.1 ทฤษฎีกำหนดการเชิงเส้น (Linear programming)

ในงานวิจัยนี้ ศึกษาการเลือกสูตรและจัดตารางการผลิตคอนกรีตแบบซ้อนทับ ด้วยแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ซึ่งเป็นกำหนดการเชิงเส้นในการหาคำตอบที่เหมาะสมที่สุด โดยที่แบบจำลองกำหนดการเชิงเส้น ประกอบไปด้วย ตัวแปรตัดสินใจ (Decision variable) ที่เป็นจำนวนจริง ฟังก์ชันจุดประสงค์เชิงเส้น (Linear objective function) ที่เป็นฟังก์ชันเส้นตรง และเงื่อนไขเชิงเส้น (Linear constraint) ซึ่งเป็นสมการหรือสมการเส้นตรง โดยค่าของตัวแปรตัดสินใจจะต้องเป็นไปตามเงื่อนไขเชิงเส้น หรือที่เรียกว่าผลเฉลยที่เป็นไปได้ (Feasible solution) และทำให้ฟังก์ชันจุดประสงค์เชิงเส้นมากที่สุดหรือน้อยที่สุดตามที่ต้องการ [20]

ในกรณีที่ต้องการให้ตัวแปรตัดสินใจเป็นจำนวนเต็ม จะใช้แบบจำลองกำหนดการเชิงจำนวนเต็ม (Integer programming: IP) ในการหาคำตอบ เช่นเดียวกับงานวิจัยนี้ ที่ต้องการตัวแปรตัดสินใจบางตัวให้มีค่า 0 หรือ 1 เท่านั้น โดยแบบจำลองกำหนดการเชิงจำนวนเต็ม แบ่งออกเป็น 3 ประเภท ด้วยกัน

1) กำหนดการเชิงจำนวนเต็มบริสุทธิ์ (Pure integer programming) คือ กำหนดการเชิงจำนวนเต็มที่มีตัวแปรตัดสินใจเป็นจำนวนเต็มทั้งหมด

2) กำหนดการเชิงจำนวนเต็มผสม (Mixed integer programming: MIP) คือ กำหนดการเชิงจำนวนเต็มที่มีตัวแปรตัดสินใจบางตัวเป็นจำนวนเต็ม

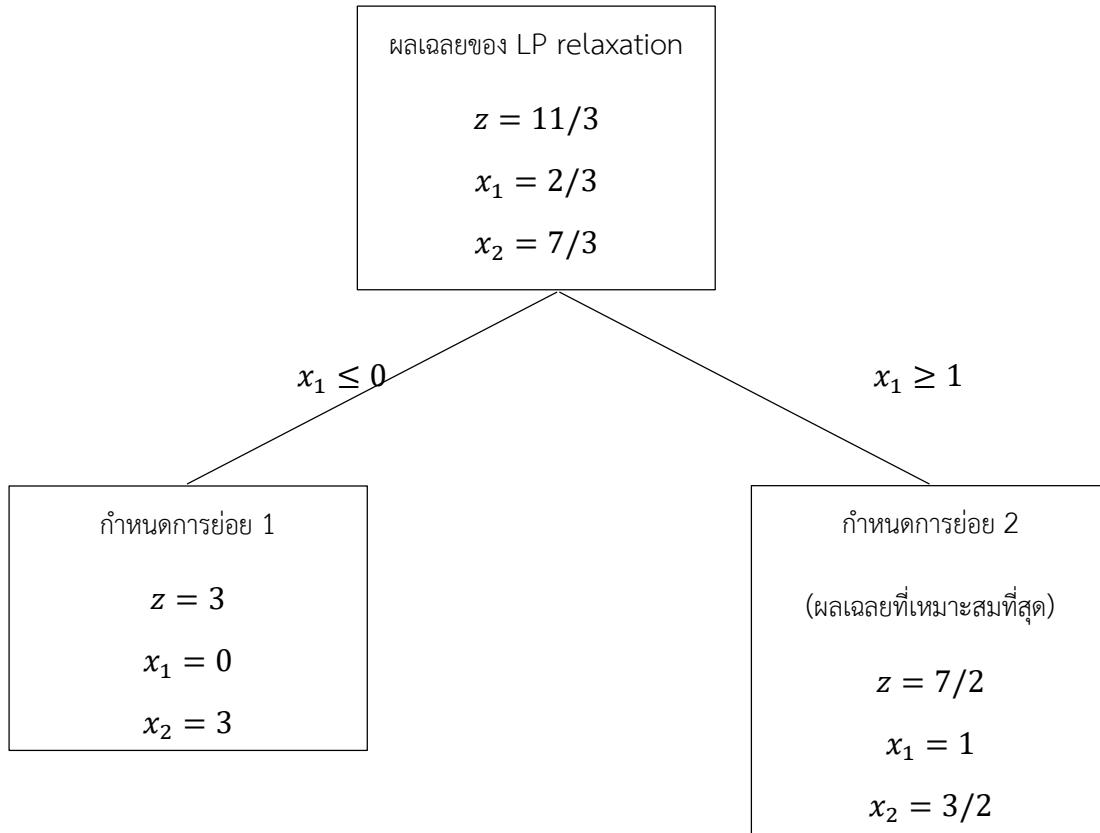
3) กำหนดการเชิงจำนวนเต็มศูนย์หนึ่ง (0-1 integer programming) คือ กำหนดการเชิงจำนวนเต็มที่มีตัวแปรตัดสินใจมีค่า 0 หรือ 1 ทั้งหมด

การหาคำตอบจากกำหนดการเชิงจำนวนเต็ม มักใช้วิธีการแตกกิ่งและจำกัดขอบเขต (Branch-and-Bound method)

$$\begin{array}{ll} \text{ตัวอย่าง} & \min z = 2x_1 + x_2 \\ & s.t. \quad 5x_1 + 2x_2 \leq 8 \\ & \quad \quad \quad x_1 + x_2 \leq 3 \\ & \quad \quad \quad x_1, x_2 \geq 0; x_1 \text{ integer} \end{array}$$

ขั้นที่ 1 แก้ปัญหากำหนดการเชิงเส้นหย่อน (Linear programming relaxation) คือการตัดเงื่อนไขที่จะให้ตัวแปรเป็นจำนวนเต็มออกเพื่อหาผลเฉลย ในกรณีที่ต้องการให้วัตถุประสงค์มีค่าน้อยที่สุด ผลเฉลยของกำหนดการเชิงเส้นหย่อนจะได้ค่าที่ต่ำกว่าหรือเท่ากับผลเฉลยของกำหนดการเชิงจำนวนเต็มแบบผสม ซึ่งถือเป็นขอบเขตล่าง (Lower bound) และในกรณีที่ต้องการให้วัตถุประสงค์มีค่ามากที่สุด ผลเฉลยของกำหนดการเชิงเส้นหย่อนจะได้ค่าที่มากกว่าหรือเท่ากับผลเฉลยของกำหนดการเชิงจำนวนเต็มแบบผสม ซึ่งเป็นเป็นขอบเขตบนนั่นเอง (Upper bound)

ขั้นที่ 2 แตกกิ่งเฉพาะตัวแปรที่มีเงื่อนไขเป็นจำนวนเต็มที่ลงทะเบียนไว้ โดยแบ่งพื้นที่จากคำตอบจากขั้นที่ 1 ซึ่งมีค่าอยู่ระหว่าง 0 กับ 1 จึงแตกกิ่งให้ $x_1 \leq 0$ และ $x_1 \geq 1$ เพื่อหาคำตอบ โดยจะแตกกิ่งจนกว่าตัวแปรที่มีเงื่อนไขเป็นจำนวนเต็มทุกตัวเป็นจำนวนเต็ม ดังรูปที่ 2.1



รูปที่ 2.1 ตัวอย่างการหาคำตอบของกำหนดการเชิงจำนวนเต็มผ่านด้วยวิธีแตกกิ่ง

นอกจากนี้ ในงานวิจัยนี้จะมีการสร้างเงื่อนไขในรูปแบบต่าง ๆ ซึ่งมีวิธีการเขียนดังนี้

- การสร้างเงื่อนไขถ้า - แล้ว (If-then constraint)

มีลักษณะเช่นนี้คือ ถ้าเงื่อนไข $f(x_1, x_2, \dots, x_n) > 0$ เป็นจริง จะทำให้เงื่อนไข $g(x_1, x_2, \dots, x_n) \geq 0$ เป็นจริงด้วย แต่ถ้าเงื่อนไข $f(x_1, x_2, \dots, x_n) > 0$ ไม่เป็นจริง เงื่อนไข $g(x_1, x_2, \dots, x_n) \geq 0$ จะจะเป็นจริงหรือไม่ก็ได้ $g(x_1, x_2, \dots, x_n) \geq 0$ ซึ่งมีวิธีเขียนดังนี้

$$\begin{aligned} -g(x_1, x_2, \dots, x_n) &\leq My \\ f(x_1, x_2, \dots, x_n) &\leq M(1-y) \\ y &\in \{0,1\} \end{aligned}$$

โดยที่กำหนดให้ M เป็นจำนวนที่มีค่ามาก ๆ

จากอสมการที่กล่าวมา จะเห็นว่าถ้า $f(x_1, x_2, \dots, x_n) > 0$ จะทำให้ $y = 0$ และจะทำให้ $g(x_1, x_2, \dots, x_n) \geq 0$ ด้วย แต่ถ้าหาก $f(x_1, x_2, \dots, x_n) \leq 0$ จะทำให้ y จะมีค่าเท่ากับ 0 หรือ 1 ก็ได้ ถ้า $y = 1$ จะทำให้ $g(x_1, x_2, \dots, x_n)$ มีค่าเท่าไรก็ได้

ตัวอย่าง หากเราต้องการกำหนดเงื่อนไขว่าถ้าให้ผู้เล่นหมายเลข 1 ลงเตะบอล ผู้เล่นหมายเลข 4 และ 5 ลงเตะบอลด้วย จะสามารถสร้างเป็นเงื่อนไขถ้า - แล้ว ได้ดังนี้

กำหนดตัวแปรตัดสินใจ $x_i = 1$ ถ้าเลือกผู้เล่นหมายเลข i ลงเทะ; 0 ถ้าไม่เลือกผู้เล่นหมายเลข i ลงเทะ

ถ้าผู้เล่นหมายเลข 1 ลงเทะ กำหนดพังก์ชันได้เป็น $x_1 > 0$

ผู้เล่นหมายเลข 4 และ 5 ลงเทะด้วย กำหนดพังก์ชันได้เป็น $x_4 + x_5 - 2 \geq 0$

จะสร้างเงื่อนไขได้ถ้า - แล้ว ดังนี้

$$\begin{aligned} -(x_4 + x_5 - 2) &\leq My \\ x_1 &\leq M(1 - y) \\ y &\in \{0,1\} \end{aligned}$$

- การสร้างเงื่อนไข และ/หรือ (Either-or constraint)

มีลักษณะเงื่อนไขคือ $f(x_1, x_2, \dots, x_n) \leq 0$ เป็นจริง หรือ $g(x_1, x_2, \dots, x_n) \leq 0$ เป็นจริง หรือเป็นเป็นจริงทั้งคู่ ซึ่งมีวิธีเขียนดังนี้

$$\begin{aligned} f(x_1, x_2, \dots, x_n) &\leq My \\ g(x_1, x_2, \dots, x_n) &\leq M(1 - y) \\ y &\in \{0,1\} \end{aligned}$$

โดยที่กำหนดให้ M เป็นจำนวนที่มีค่ามาก ๆ

จากอสมการที่กล่าวมา จะเห็นว่าถ้า $f(x_1, x_2, \dots, x_n) > 0$ จะทำให้ $y = 1$ และจะทำให้

$g(x_1, x_2, \dots, x_n) \leq 0$ ด้วย แต่ถ้าหาก $g(x_1, x_2, \dots, x_n) > 0$ จะทำให้ y จะมีค่าเท่ากับ 0 และ

$f(x_1, x_2, \dots, x_n) \leq 0$ รูปแบบเงื่อนไขนี้จะยอมให้ $f(x_1, x_2, \dots, x_n) \leq 0$ และ

$g(x_1, x_2, \dots, x_n) \leq 0$ พร้อมกัน

ตัวอย่าง หากต้องการกำหนดเงื่อนไขว่าให้ผู้เล่นหมายเลข 1 หรือ 3 ลงเทะบล็อก หรือทั้งสองหมายเลขลงเตะพร้อมกัน จะสามารถสร้างเงื่อนไขดังนี้

กำหนดตัวแปรตัดสินใจ $x_i = 1$ ถ้าเลือกผู้เล่นหมายเลข i ลงเทะ; 0 ถ้าไม่เลือกผู้เล่นหมายเลข i ลงเทะ

ผู้เล่นหมายเลข 1 ลงเทะ กำหนดพังก์ชันได้เป็น $x_1 \geq 1$ หรือ $1 - x_1 \leq 0$

ผู้เล่นหมายเลข 3 ลงเทะ กำหนดพังก์ชันได้เป็น $x_3 \geq 1$ หรือ $1 - x_3 \leq 0$

จะสร้างเงื่อนไข และ/หรือ ดังนี้

$$\begin{aligned} 1 - x_1 &\leq My \\ 1 - x_3 &\leq M(1 - y) \\ y &\in \{0,1\} \end{aligned}$$

2.3.2 ทฤษฎีเกี่ยวกับวิธีอิฐิสติก (Heuristic algorithm)

วิธีอิฐิสติก คือ วิธีการหาคำตอบที่อาศัยการศึกษาลักษณะของปัญหาและพัฒนากระบวนการเพื่อหาคำตอบที่เหมาะสมที่สุด นิยมใช้กับปัญหาที่มีความซับซ้อนมาก โดยวิธีอิฐิสติกจะใช้เวลาในการหาคำตอบที่เร็วกว่าแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ แต่คำตอบที่ได้นั้น อาจจะไม่ใช่คำตอบ

ที่เหมาะสมที่สุด โดยศึกษาวิธีอิวาริสติกหลากหลายรูปแบบ รวมไปถึงวิธีเมตาอิวาริสติกด้วย โดยในส่วนนี้จะกล่าวถึงวิธีอิวาริสติกที่มีประโยชน์ต่องานวิจัย [21]

1) Randomly generated solutions มีหลักการคือ สุ่มคำตอบที่เป็นไปได้ แล้วพิจารณาเลือกคำตอบที่ดีที่สุดเพื่อเป็นผลเฉลย โดยวิธีนี้ จะไม่สามารถพัฒนาคำตอบไปได้ ทำให้คำตอบที่ดี ไม่ใช่คำตอบที่ดีนัก แต่มักนำวิธีนี้ ไปปรับใช้กับเทคนิคอื่น ๆ

2) Problem decomposition/partitioning คือ วิธีการที่ทำให้ปัญหาที่มีความซับซ้อนนั้น ง่ายแก่การหาคำตอบมากขึ้น โดยแบ่งปัญหาออกเป็นปัญหาย่อย (Subproblem) สามารถแบ่งวิธีการหาคำตอบด้วยวิธีนี้ ออกเป็น 3 แบบ ดังนี้

- การแบ่งปัญหาย่อย เพื่อหาคำตอบปัญหาย่อยแต่ละปัญหา จากนั้น นำคำตอบที่ได้มารวมกัน จะได้ผลเฉลยที่เป็นไปได้ของปัญหาใหญ่

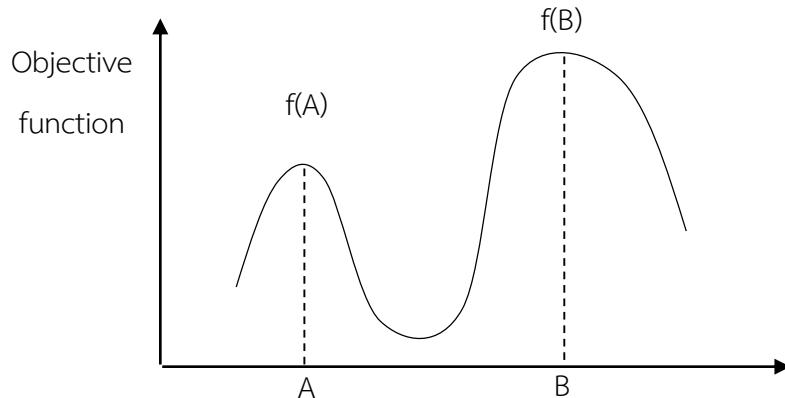
- การแบ่งปัญหาย่อยแบบเป็นลำดับ เช่น ปัญหาย่อยที่ 2 เป็นปัญหาที่ต่อเนื่องจากปัญหาอย่างที่ 1 โดยจะหาคำตอบด้วยการนำผลจากปัญหาย่อยที่ 1 นำมาเป็นข้อมูลนำเข้าของปัญหาย่อยที่ 2

- การแบ่งปัญหาย่อย เพื่อหาคำตอบโดยการคงค่าของตัวแปรตัวอื่น ๆ และปรับปรุงค่าของตัวแปรตัดสินใจ สำหรับปัญหาย่อยนั้น

3) Constructive method (Greedy method) เป็นวิธีที่ใช้ข้อมูลในการสร้างคำตอบทีละขั้น โดยจะค่อย ๆ พิจารณาตัวแปรตัดสินใจทีละตัว เมื่อลองปรับค่าตัวแปรตัดสินใจนั้น พังก์ชันวัตถุประสงค์จะดีขึ้นหรือไม่ ถ้าดีขึ้น จะคงค่าของตัวแปรตัดสินใจนั้นไว้ แต่ถ้าไม่ดีขึ้น จะคงค่าของตัวแปรตัดสินใจก่อนหน้าการปรับค่า โดยวิธีนี้ เป็นวิธีที่ง่าย แต่ให้คำตอบที่ไม่ดีนัก จึงมักนำไปประยุกต์ใช้กับวิธีอื่น ๆ

4) Local improvement (neighborhood search) method เริ่มจากหาผลเฉลยที่เป็นไปได้ เพื่อเป็นผลเฉลยปัจจุบัน (Current solution) นักได้คำตอบจากวิธี Constructive method จากนั้น หาผลเฉลยเพื่อนบ้านที่เป็นไปได้ (Neighborhood feasible solution) แล้วพิจารณาว่ามีผลเฉลยเพื่อนบ้านใดที่ทำให้ฟังก์ชันวัตถุประสงค์หรือไม่ ถ้ามี จะใช้ผลเฉลยเพื่อนบ้านนั้นเป็นผลเฉลยปัจจุบัน และหาผลเฉลยเพื่อนบ้านที่เป็นไปได้ ทำเช่นนี้ไปเรื่อย ๆ จนกว่าจะไม่มีการพัฒนาคำตอบผลเฉลยปัจจุบันจะเรียกว่าผลเฉลยที่เหมาะสมที่สุดเฉพาะถิ่น (Local optimal solution) ซึ่งเป็นผลเฉลยที่เหมาะสมที่สุดในขอบเขตเล็ก ๆ





รูปที่ 2.2 พังก์ชันวัตถุประสงค์ ผลเฉลยที่ดีที่สุดเฉพาะถิ่นและผลเฉลยที่ดีที่สุด

จากรูปที่ 2.2 ถ้าในกรณีนี้ ต้องการให้พังก์ชันวัตถุประสงค์มากที่สุด อาจจะเรียกวิธีนี้ว่าวิธีตีเข้า (Hill climbing) จะได้ว่า A และ B คือ ผลเฉลยที่ดีที่สุดเฉพาะถิ่น โดยที่ B คือ ผลเฉลยที่ดีที่สุด นอกจากนี้จะเห็นว่า การเลือกคำตอบตั้งต้น มีผลต่อพังก์ชันวัตถุประสงค์ นั่นคือ ถ้าเลือกผลเฉลยตั้งต้นใกล้จุด A ก็จะทำให้ได้ผลเฉลยที่ดีที่สุดเฉพาะถิ่นเท่านั้น ในกรณีที่ผลเฉลยเพื่อนบ้านมีขนาดเล็ก จึงมีการพัฒนาวิธีการหาคำตอบ ด้วยการหาคำตอบจากผลเฉลยเริ่มต้นที่หลากหลาย (Restart with different initial solutions) เพื่อเปรียบเทียบผลเฉลยที่ดีที่สุดเฉพาะถิ่น การหาคำตอบโดยการขยายขนาดผลเฉลยเพื่อนบ้าน (Enlarge neighborhood) และการยอมรับผลเฉลยที่แย่กว่าเดิม (Allow downhill moves) เพื่อหลีกหนีการหยุดการค้นหาเมื่อพบผลเฉลยที่ดีที่สุดเฉพาะถิ่นและนำการค้นหาไปสู่ที่อื่น

2.4 การหาผลเฉลยกำหนดการเชิงเส้นโดยโปรแกรม ILOG OPL

เมื่อเขียนแบบจำลองทางคณิตศาสตร์แล้ว จะสามารถหาคำตอบของกำหนดการเชิงเส้นได้ ด้วยการเขียนไฟล์โปรแกรม ILOG OPL หาคำตอบ โดยมีขั้นตอนการใช้งานดังนี้ [22]

2.4.1 การสร้างโอพีเอลโปรเจกต์ (OPL Project)

เริ่มต้นด้วย File -> New -> OPL Project จะขึ้นหน้าต่างทั้งรูปที่ 2.3 جانวนตั้งชื่อโปรแกรมต่อในช่อง Project name ทำเครื่องหมายถูกดังรูปเพื่อสร้าง configuration ไว้สำหรับหาคำตอบ Model สำหรับแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ และ Data สำหรับข้อมูลนำเข้า

โดยจะหาคำตอบจากตัวอย่างปัญหาการวางแผนการผลิตแก๊ส_ammonia gas และแอมโมเนียมคลอไรด์ (Ammonium chloride) โดยมีไนโตรเจน (Nitrogen) 50 หน่วยไฮโดรเจน (Hydrogen) 180 หน่วย และคลอรีน (Chlorine) 40 หน่วย บริษัทจะได้กำไร 40 ยูโรจาก

การขายแก๊สแอมโมเนียม 1 หน่วย และ 50 ยูโรจากการขายแอมโมเนียมคลอไรด์ 1 หน่วย บริษัทจะวางแผนการผลิตอย่างไรเพื่อให้ได้กำไรสูงที่สุด

2.4.2 การเขียนแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ในโปรแกรม ILOG OPL

สามารถเขียนแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ได้ดังรูปที่ 2.4(a) และข้อมูลนำเข้าดังรูปที่ 2.4(b)

- บรรทัดที่ 6-9 มีเพื่อกำหนดเซ็ตของข้อมูล Numpro แทนด้วยจำนวนสินค้า และ Numre แทนด้วยจำนวนทรัพยากร

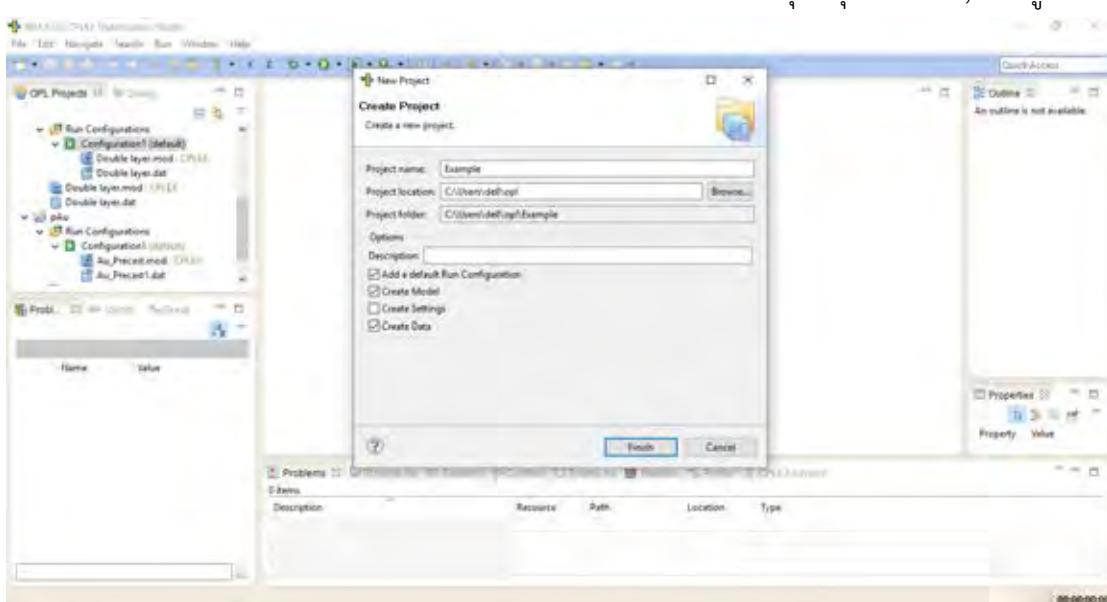
- บรรทัดที่ 10-12 มีเพื่อกำหนดข้อมูลนำเข้า a แทนด้วยอัตราการใช้ทรัพยากรต่าง ๆ เพื่อผลิตสินค้า Avail แทนด้วยจำนวนทรัพยากรที่มี และ Profit คือกำไรที่ได้จากการขายสินค้า

- บรรทัดที่ 14 เพื่อกำหนดตัวแปรตัดสินใจ โดยในที่นี้ คือจำนวนสินค้าที่ต้องการผลิต กำหนดให้เป็นจำนวนจริงบวก (float+) ในขั้นนี้สามารถกำหนดประเภทของตัวแปรได้หลากหลาย เช่น ถ้าต้องการให้ตัวแปรมีค่าเป็นจำนวนเต็มบวก จะใช้คำสั่ง int+ หรือถ้าต้องการให้ตัวแปรมีค่าเป็น 0 หรือ 1 เท่านั้น จะใช้คำสั่ง Boolean

- บรรทัดที่ 16 คือสมการวัตถุประสงค์เพื่อกำไรที่มากที่สุด

- บรรทัดที่ 17-19 แทนเงื่อนไขการมีอยู่อย่างจำกัดของทรัพยากร

โดยเมื่อให้โปรแกรมหาคำตอบแล้ว จะได้คำตอบดังรูปที่ 2.5 แสดงว่าจะผลิตแก๊สแอมโมเนียม 20 หน่วยและแอมโมเนียมคลอไรด์ 30 หน่วย เพื่อให้ได้กำไรที่สุดที่สุดเท่ากับ 2,300 ยูโร



รูปที่ 2.3 การสร้างโอพีเอลโปรเจกต์

```

1 /*****
2 * OPL 12.6.0.0 Model
3 * Author: dell
4 * Creation Date: Jul 3, 2019 at 1:47:35 AM
5 *****/
6 int numpro = ...;
7 int numre = ...;
8 range p = 1..numpro;
9 range r = 1..numre;
10 float a[p][r] = ...;
11 float Avail[r] = ...;
12 float Profit[p] = ...;
13
14 dvar float+ x[p];
15
16 maximize sum(p in p) Profit[p]*x[p];
17 @subject to {
18 forall(r in r) sum(p in p)a[p][r]*x[p] <= Avail[r];
19 }
20

```

(a)

```

1 /*****
2 * OPL 12.6.0.0 Data
3 * Author: dell
4 * Creation Date: Jul 3, 2019 at 1:47:35 AM
5 *****/
6 numpro = 2; //type of products
7 numre = 3; //type of resources
8 a = [[1,3,0],[1,4,1]];
9 Avail = [50,180,40];
10 Profit = [40,50];

```

(b)

รูปที่ 2.4 การเขียนโปรแกรม ILOG OPL

Solution with objective 2,300	
Name	Value
Data (7)	
a	[[1 3 0] [1 4 1]]
Avail	[50 180 40]
numpro	2
numre	3
p	1..2
Profit	[40 50]
r	1..3
Decision variables (1)	
x	[20 30]

รูปที่ 2.5 คำตอบจากโปรแกรม ILOG OPL

2.5 การเขียนโปรแกรม PYTHON

งานวิจัยนี้ เสนอวิธีการใช้ภาษา Python เพื่อหาคำตอบโดยใช้โปรแกรม PYTHON จึงศึกษาวิธีการเขียนโปรแกรมขั้นพื้นฐานสำหรับงานวิจัย ในส่วนนี้จะยกถึงคำสั่งขั้นพื้นฐานที่จะใช้ในงานวิจัยนี้

2.5.1 ประเภทข้อมูล ตัวแปรและนิพจน์ (Data type, variable, and expression)

- 1) ตัวแปรที่เป็นตัวเก็บข้อมูลจะต้องมีชื่อกำกับ โดยไม่ควรตั้งชื่อตัวแปรซ้ำกับฟังก์ชันใน PYTHON เช่น int, max, sum
- 2) ประเภทของข้อมูล เช่น int จะหมายถึงจำนวนเต็ม และ float จะหมายถึงจำนวนจริง
- 3) การให้ค่ากับตัวแปร จะใช้เครื่องหมาย = ในการกำหนดค่า เช่น กำหนด $a = b = 0.0$ จะให้ตัวแปร a และ b เก็บค่าจำนวนจริง 0.0
- 4) ตัวดำเนินการ และการแปลงประเภทข้อมูล
 - ตัวดำเนินการ บวก (+), ลบ (-), คูณ (*), ยกกำลัง (**), หาร (/), หารปัดเศษ (//), เศษจาก การหาร (%)
 - การแปลงประเภทข้อมูล สามารถเปลี่ยนข้อความให้กลายเป็นตัวเลขได้ หรือสามารถเปลี่ยนจำนวนจริงให้เป็นจำนวนเต็มได้ เช่น $a = \text{int}(13/4)$ จะให้ค่า $a = 3$
 - การแสดงข้อมูลทางจอภาพ ใช้คำสั่ง print() เช่น เขียนคำสั่งว่า

```
a = int(13/4)
```

```
b = 13/4
```

```
print(a,b) แสดงข้อมูลทางจอภาพคือ 3 3.25
```

- การอ่านข้อมูลจากแป้นพิมพ์ ใช้คำสั่ง input() เช่น $a = \text{int}(\text{input}())$ a จะเก็บค่าจำนวนเต็มที่รับมาจากแป้นพิมพ์เอาไว้

2.5.2 การใช้คำสั่งถ้าแล้ว (If-elif-else)

การเปรียบเทียบที่มักใช้กับคำสั่งถ้าแล้ว

- 1) == แทนเครื่องหมายเท่ากับ ใช้สำหรับการเปรียบเทียบ ถ้าเป็นคำสั่งเท่ากับที่ใช้รับค่าตัวแปร หรือใช้คำนวน จะใช้ =

2) != แทนเครื่องหมายไม่เท่ากับ

3) >=, <= แทนเครื่องหมายมากกว่าเท่ากับและน้อยกว่าเท่ากับ ตามลำดับ

4) >, < แทนเครื่องหมายมากกว่าและน้อยกว่า ตามลำดับ

นอกจากนี้ยังสามารถเขียนเงื่อนไขเหล่านี้แทนกันได้ เช่น

- $x \neq 0$ สามารถเขียน $x != 0$ หรือ $\text{not}(x == 0)$

- $x \neq 2$ และ $x \neq 4$ สามารถเขียน $x != 2 \text{ and } x != 4$ หรือ

$\text{not}(x == 2 \text{ or } x == 4)$



- x มีค่ามากกว่าหรือเท่ากับ 3 แต่น้อยกว่า 9 สามารถเขียน $3 \leq x < 9$ หรือ $3 \leq x$ and $x < 9$

ยกตัวอย่างเช่นการให้เกรดจากคะแนนเต็มร้อยคะแนนโดยมีเกณฑ์ดังตารางที่ 2.1 สามารถเขียนโปรแกรมได้ดังรูปที่ 2.6(a)

ตารางที่ 2.1 เกณฑ์การให้เกรด

เกรด	ช่วงคะแนน
A	คะแนน ≥ 80
B	70 \leq คะแนน < 80
C	60 \leq คะแนน < 70
D	50 \leq คะแนน < 60
F	คะแนน < 50

จากรูปที่ 2.6 (b) หน้าจอแสดงผลจะแสดงคำว่า Enter point = เพื่อให้ point เก็บค่าจำนวนจริงเอาไว้ แล้วมาพิจารณาว่าจะให้เกรดอะไร เมื่อใส่ตัวเลข 49.9 ลงไป จะให้เกรด F ซึ่งจะแสดงผลดังรูป

2.5.3 การทำซ้ำ (Repetition)

สามารถใช้คำสั่ง while หรือ for ได้ โดยจะมีวิธีการเขียนคล้าย ๆ กัน สามารถทำได้ทั้ง 2 แบบ ดังตัวอย่างการหาค่าเฉลี่ยจาก 5 จำนวนที่รับค่ามาจากแป้นพิมพ์

1) การใช้คำสั่ง while

จำนวนทำคำสั่งในลูป while ทราบได้จากการเปรียบเทียบเป็นจริง โดยจะต้องเขียนการเปลี่ยนแปลงด้วย สามารถเขียนโปรแกรมสำหรับตัวอย่างดังรูปที่ 2.7(a) เริ่มต้นกำหนด $a = 0$ ซึ่งเป็นตัวนับว่าครบ 5 จำนวนหรือยัง จะออกจากลูป while ก็ต่อเมื่อ a มีค่ามากกว่าหรือเท่ากับ 5 โดยในลูปจะเขียนการเปลี่ยนแปลงสำหรับค่า a คือเมื่อทำลูปนี้ 1 ครั้ง a จะมีค่ามากขึ้น 1 หน่วย โดยที่ summation คือการบวกเลขที่รับค่าเข้ามา และสุดท้ายคือคำสั่งให้แสดงผลค่าเฉลี่ย โดยหน้าจอแสดงผลจะเป็นดังรูปที่ 2.7(b)

2) การใช้คำสั่ง for

สามารถเขียนโปรแกรมสำหรับตัวอย่างเดียวกันได้ โดยใช้คำสั่ง for ดังรูปที่ 2.8(a) จะแตกต่างกับคำสั่ง while ตรงที่ไม่จะเป็นต้องกำหนดค่าตั้งต้นสำหรับ a สามารถเขียน for a in range(5): ได้เลย โดยที่ a จะมีค่า 0, 1, 2, 3, 4 ซึ่งจำนวนลูป 5 ครั้ง และไม่ต้องเขียนคำสั่งให้ a

เปลี่ยนแปลงค่าด้วย ที่เหลือจะเขียนเหมือนกับคำสั่ง while และจะเห็นว่าหน้าจอแสดงผลจากรูปที่ 2.8(b) จะแสดงออกมาเหมือนกับรูปที่ 2.7(b)

```

8 point = float(input('Enter point = '))
9 if(point >= 80):
10     print('A')
11 elif(point >= 70):
12     print('B')
13 elif(point >= 60):
14     print('C')
15 elif(point >= 50):
16     print('D')
17 else:
18     print('F')
```

(a)

```

IPython console
Console 1/A [x]
In [17]: runfile('D:/oldPC/Favorites/lit.py', wdir='D:/oldPC/Favorites')
Enter point = 49.9
F

In [18]:
```

(b)

รูปที่ 2.6 ตัวอย่างการเขียนโปรแกรมคำสั่งถ้าแล้วและหน้าจอแสดงผล

```

7 a = 0
8 summation = 0
9 while a < 5:
10     b = float(input('Enter number = '))
11     summation += b
12     a += 1
13 print('average = ', summation/5)

```

(a)

The screenshot shows the IPython console interface. The title bar says "IPython console". In the main area, there is a tab labeled "Console 1/A". The console output shows the execution of a script named "lit.py". The script uses a while loop to sum five numbers entered by the user. The user inputs are: 3, 5, 2, 3, and 6. The final output is "average = 3.8".

```

In [19]: runfile('D:/oldPC/Favorites/lit.py', wdir='D:/oldPC/Favorites')
Enter number = 3
Enter number = 5
Enter number = 2
Enter number = 3
Enter number = 6
average = 3.8

In [20]:

```

(b)

รูปที่ 2.7 การเขียนคำสั่ง while และหน้าจอแสดงผล

```

8 summation = 0
9 for a in range(5):
10     b = float(input('Enter number = '))
11     summation += b
12 print('average = ', summation/5)

```

(a)

The screenshot shows the IPython console interface. The title bar says "IPython console". In the main area, there is a tab labeled "Console 1/A". The console output shows the execution of a script named "lit.py". The script uses a for loop to sum five numbers entered by the user. The user inputs are: 3, 5, 2, 3, and 6. The final output is "average = 3.8".

```

In [20]: runfile('D:/oldPC/Favorites/lit.py', wdir='D:/oldPC/Favorites')
Enter number = 3
Enter number = 5
Enter number = 2
Enter number = 3
Enter number = 6
average = 3.8

In [21]:

```

(b)

รูปที่ 2.8 การเขียนคำสั่ง for และหน้าจอแสดงผล

2.5.4 ฟังก์ชัน (Function)

สามารถเขียนคำสั่งที่ซับซ้อนเป็นฟังก์ชันและสามารถเรียกใช้งานได้ช้า ๆ โดยที่ไม่ต้องเขียนคำสั่งหลายรอบ เช่น จากตัวอย่างการหาค่าเฉลี่ยจาก 5 จำนวนที่รับค่ามาจากการป้อนพิมพ์ที่ได้กล่าวไปแล้ว สามารถเขียนเป็นฟังก์ชันได้ และสามารถเรียกใช้งานโดยการพิมพ์ชื่อฟังก์ชัน โดยสามารถเขียนได้ดังรูปที่ 2.9(a)

```

7 avg = 0
8 def average(avg):
9     summation = 0
10    for a in range(5):
11        b = float(input('Enter number = '))
12        summation += b
13    avg = summation/5
14    return avg
15 avg = average(avg)
16 print('average = ', avg)

```

(a)

```

IPython console
Console 1/A
In [22]: runfile('D:/oldPC/Favorites/lit.py', wdir='D:/oldPC/Favorites')
Enter number = 3
Enter number = 5
Enter number = 2
Enter number = 3
Enter number = 6
average = 3.8
In [23]:

```

(b)

รูปที่ 2.9 การเขียนฟังก์ชันและหน้าจอแสดงผล

จากรูปที่ 2.9(a) เป็นการเขียนฟังก์ชันชื่อ `average(avg)` โดยเวลาเรียกใช้งานฟังก์ชันนี้ให้พิมพ์ว่า `avg = average(avg)` นั่นคือให้ `avg` เป็นตัวรับค่าเฉลี่ยนั้นเอง โดยที่ `summation` จะเป็นตัวแปรในฟังก์ชัน (Local variable) ใช้สำหรับหาผลรวมของค่าทั้ง 5 ค่าในฟังก์ชันนี้เท่านั้น โดยเขียนคำสั่งให้คืนค่า `avg` ด้วยการพิมพ์ `return avg` หน้าจอจะแสดงผลดังรูปที่ 2.9(b) [23]

บทที่ 3

วิธีการดำเนินงานวิจัยด้วยแบบจำลองทางคณิตศาสตร์และผลการวิจัย

3.1 ลักษณะปัญหา

งานวิจัยนี้ ศึกษาการจัดตารางการผลิตคอนกรีตสำเร็จรูป โดยมีแม่แบบที่เหมือนกันหลายแบบ ซึ่งการผลิตคอนกรีตสำเร็จรูปนี้ มีขั้นตอนการผลิต 5 ขั้นตอน ซึ่งงานแต่ละงาน จะต้องผ่านขั้นตอนการผลิตตามลำดับ ในแต่ละขั้นตอนการผลิตนั้น จะมีทรัพยากรสำหรับแต่ละขั้นตอนเพียง 1 หน่วย ดังนั้น การผลิตงานขั้นตอนการผลิตเดียวกัน ในช่วงเวลาเดียวนั้น จึงไม่สามารถทำได้ สำหรับขั้นตอนการผลิตที่ 2 นั้น มีข้อแตกต่าง นั่นคือ เมื่อเสร็จสิ้นขั้นตอนการผลิตที่ 2 แล้ว จะต้องใช้เวลา 1 หน่วยในการทำความสะอาดอุปกรณ์ก่อน จึงจะสามารถผลิตขั้นตอนการผลิตที่ 2 ในงานต่อไปได้ ส่วนขั้นตอนการผลิตที่ 3 ซึ่งเป็นขั้นตอนการบ่ม ไม่ต้องใช้ทรัพยากรใด ๆ ในการผลิต จึงสามารถผลิตขั้นตอนการผลิตที่ 3 พร้อมกันได้หลายงาน ในการผลิตจะสามารถเลือกสูตรการผลิต 5 สูตรด้วยกัน สูตรการผลิตที่แตกต่างกัน จะส่งผลให้เวลาการผลิตของขั้นตอนที่ 3 เปลี่ยนแปลงได้ แต่จะไม่ส่งผลกระทบต่อคุณภาพของคอนกรีต โดยสูตรที่มีราคาการผลิตถูก จะใช้เวลาในการผลิตนาน และสูตรที่มีราคาการผลิตสูง ก็ใช้เวลาในการผลิตสั้น ดังตารางที่ 3.1

ตารางที่ 3.1 เวลาการผลิตของแต่ละขั้นตอนการผลิต ตามสูตรต่าง ๆ

สูตร	เวลาการผลิต (หน่วย)						ต้นทุนการผลิต (หน่วย)
	ขั้นตอนที่ 1	ขั้นตอนที่ 2	ขั้นตอนที่ 3	ขั้นตอนที่ 4	ขั้นตอนที่ 5	รวม	
1	3	4	24	1	3	35	20
2	3	4	36	1	3	47	15
3	3	4	48	1	3	59	13
4	3	4	72	1	3	83	8
5	3	4	96	1	3	107	5

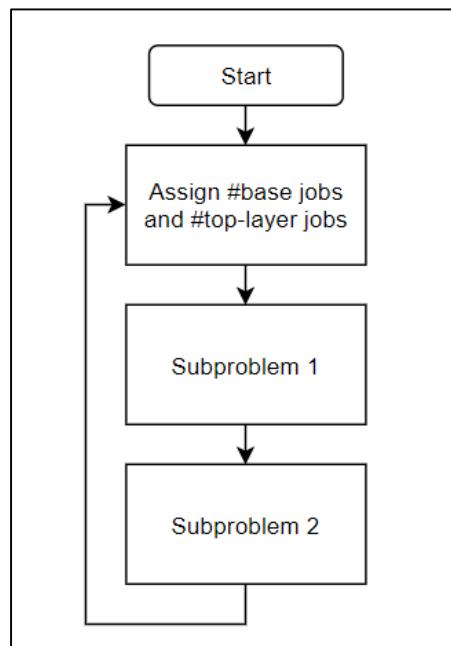
*หมายเหตุ กำหนดเวลาการผลิต 1 หน่วย เท่ากับครึ่งชั่วโมง

งานวิจัยนี้ เป็นการศึกษาการจัดตารางการผลิตคอนกรีตสำเร็จรูป เพื่อให้งานเสร็จสิ้นภายในกำหนดเวลาส่งงาน และมีต้นทุนรวมในการผลิตต่ำที่สุด โดยที่สามารถผลิตงานช้อนทับบนงานชั้นล่าง

ได้ โดยมีข้อจำกัดคือ สามารถเริ่มการผลิตงานช้อนทับได้เมื่อเริ่มการผลิตงานชั้nl่างในขั้นตอนที่ 3 ไปแล้ว 12 หน่วย (6 ชั่วโมง) และจะสามารถเริ่มการผลิตงานชั้nl่างในขั้นตอนที่ 4 ได้หลังจากการช้อนทับเสร็จสิ้น การผลิตแล้วเท่านั้น สำหรับงานชั้nl่าง 1 งาน สามารถรองรับการผลิตงานช้อนทับได้สูงสุด 1 งานเท่านั้น โดยที่งานช้อนทับ จะต้องใช้ทรัพยากร่วมกับงานชั้nl่างเช่นเดียวกัน

3.2 แบบจำลองทางคณิตศาสตร์ของณัฐพล (2554)

ณัฐพล (2554) ศึกษาปัญหาเดียวกันนี้ โดยการแบ่งปัญหาออกเป็น 2 ปัญหาย่อย เพื่อลดเวลาในการหาคำตอบจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ (Separated models) และเสนอวิธีวิธีสติก สำหรับหาคำตอบสำหรับแต่ละปัญหาย่อย โดยปัญหาย่อยแรกนั้น จะศึกษาเฉพาะการเลือกสูตรการผลิตและการจัดตารางการผลิตสำหรับงานชั้nl่างเท่านั้น โดยจะนำคำตอบบางส่วนจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์สำหรับงานชั้nl่างไปเป็นข้อมูลนำเข้าสำหรับปัญหาย่อยที่ 2 เมื่อได้คำตอบแล้วจะเปลี่ยนจำนวนงานชั้nl่างและงานช้อนทับเพื่อนำคำตอบที่ได้มาเปรียบเทียบกันว่าการแบ่งงานชั้nl่าง และงานช้อนทับจำนวนเท่าไรถึงจะให้คำตอบที่ดีที่สุด ดังรูปที่ 3.1 [1]



รูปที่ 3.1 แผนภูมิการ流れของการแบ่งปัญหาย่อย

3.2.1 แบบจำลองทางคณิตศาสตร์สำหรับงานชั้นล่าง

แบบจำลองทางคณิตศาสตร์ส่วนนี้ใช้เลือกสูตรการผลิต เลือกแม่แบบและจัดตารางการผลิต สำหรับงานชั้นล่างเพื่อให้ทุกงานเสร็จภายในกำหนดส่งงาน โดยมีต้นทุนต่ำที่สุด ดังนี้

เซต (Sets)

$I = \{1, 2, \dots, m\}$ คือ เซตของงานผลิตคงรีต

$J = \{1, 2, \dots, n\}$ คือ เซตของขั้นตอนการผลิต

$K = \{1, 2, \dots, o\}$ คือ เซตของแม่แบบ

$F = \{1, 2, \dots, p\}$ คือ เซตของสูตรการผลิต

ตัวแปรตัดสินใจ (Decision Variables)

$$X_{ifk} = \begin{cases} 1 & \text{ถ้างาน } i \text{ เลือกการผลิตแบบงานชั้นล่าง สูตรการผลิต } f \text{ ในแม่แบบ } k \\ 0 & \text{Otherwise} \end{cases}$$

$$W_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{ถ้าในขั้นตอนการผลิต } j \text{ มีงาน } i' \text{ ผลิตหลังงาน } i \\ 0 & \text{ถ้าในขั้นตอนการผลิต } j \text{ มีงาน } i \text{ ผลิตหลังงาน } i' \end{cases}$$

$$Y_{ik} = \begin{cases} 1 & \text{ถ้างาน } i \text{ ผลิตในแม่แบบ } k \\ 0 & \text{ถ้างาน } i \text{ ไม่ได้ผลิตในแม่แบบ } k \end{cases}$$

$$S_{ij} = \text{เวลาเริ่มต้นการผลิตของงาน } i \text{ ขั้นตอนการผลิต } j$$

$$B_{ik} = \text{เวลาเสร็จสิ้นการผลิตของงานชั้นล่าง } i \text{ ของแม่แบบ } k$$

พารามิเตอร์ (Parameters)

P_j = ระยะเวลาการผลิตของขั้นตอนการผลิต j โดยที่ $j = 1, 2, 4, 5$

$P3_f$ = ระยะเวลาการบ่มของสูตรการผลิต f

$Cost_f$ = ต้นทุนการผลิตของสูตรการผลิต f

D = กำหนดเวลาส่งงาน

M = ตัวเลขที่มีค่ามาก ๆ กำหนดให้มีค่าเท่ากับกำหนดเวลาส่งงาน

แบบจำลอง (Model)

สมการวัตถุประสงค์ (Objective function)

สมการ (1) มีวัตถุประสงค์เพื่อให้ผลิตงานชั้นล่างให้มีต้นทุนการผลิตรวมต่ำที่สุด

$$\text{minimize } \sum_{i \in I} \sum_{f \in F} \sum_{k \in K} Cost_f X_{ifk} \quad (1)$$

เงื่อนไข (Constraints)

เงื่อนไข (2) กำหนดว่างานชั้นล่างแต่ละงาน จะสามารถเลือกสูตรการผลิตได้เพียงสูตรเดียว และเลือกแม่แบบการผลิตได้เพียงแม่แบบเดียวเท่านั้น

$$\sum_{f \in F} \sum_{k \in K} X_{ifk} = 1, \forall i \in I \quad (2)$$



เงื่อนไข (3) กำหนดเวลาเริ่มการผลิตของขั้นตอนการผลิตที่ 2 จะเริ่มการผลิตได้หลังจาก เสรีจสินการผลิตขั้นตอนการผลิตก่อนหน้า

$$S_{i2} \geq S_{i1} + P_1 \quad , \forall i \in I \quad (3)$$

เงื่อนไข (4) กำหนดเวลาเริ่มการผลิตของขั้นตอนการผลิตที่ 3 จะเริ่มการผลิตได้ทันทีที่ขั้นตอนการผลิตก่อนหน้าเสรีจสิน

$$S_{i3} = S_{i2} + P_2 \quad , \forall i \in I \quad (4)$$

เงื่อนไข (5) กำหนดเวลาเริ่มการผลิตของขั้นตอนการผลิตที่ 4 จะเริ่มการผลิตได้หลังจากเสรีจสินการผลิตขั้นตอนการผลิตที่ 3 โดยระยะเวลาการผลิตจะแตกต่างไปตามสูตรการผลิต

$$S_{i4} \geq S_{i3} + \sum_{f \in F} \sum_{k \in K} X_{ifk} P_{3f} \quad , \forall i \in I \quad (5)$$

เงื่อนไข (6) กำหนดเวลาเริ่มการผลิตของขั้นตอนการผลิตที่ 5 จะเริ่มการผลิตได้หลังจาก เสรีจสินการผลิตขั้นตอนการผลิตก่อนหน้า

$$S_{i5} \geq S_{i4} + P_4 \quad , \forall i \in I \quad (6)$$

เงื่อนไข (7) กำหนดเวลาเสรีจสินการผลิตของงานชั้นล่างในแต่ละแม่แบบ จะเสรีจสินหลังจากผลิตขั้นตอนการผลิตที่ 5 เสรีจสิน

$$(1 - \sum_{f \in F} X_{ifk}) \cdot M \geq S_{i5} + P_5 - B_{ik} \quad , \forall i \in I, \forall k \in K \quad (7)$$

เงื่อนไข (8) และ (9) หมายความว่า ถ้างานชั้นล่าง i' ไม่ได้ผลิตในงานในแม่แบบ k เวลาเสรีจสินของงาน i ในแม่แบบ k จะมีค่าเท่ากับ 0

$$B_{ik} \leq Y_{ik} \cdot M \quad , \forall i \in I, \forall k \in K \quad (8)$$

$$B_{ik'} \leq (1 - Y_{ik}) \cdot M \quad , \forall i \in I, \forall k \in K, k \neq k' \quad (9)$$

เงื่อนไข (10) หมายความว่า ในแม่แบบเดียวกัน ถ้ามีการผลิตงานชั้นล่าง (งาน i') ต่อจากงานชั้นล่างก่อนหน้า (งาน i) จะสามารถเริ่มการผลิตงานชั้นล่างได้หลังจากเวลาเสรีจสินการผลิตของงานชั้นล่างก่อนหน้า

$$B_{ik} - S_{i'1} \leq (2 - \sum_{f \in F} X_{ifk} - \sum_{f \in F} X_{i'fk}) \cdot M \quad , \forall i \in I, \forall i' \in I, \forall k \in K, i' > i \quad (10)$$

เงื่อนไข (11) และ (12) กำหนดให้ในแต่ละขั้นตอนการผลิตที่ 1 4 และ 5 ไม่สามารถใช้ทรัพยากรในช่วงเวลาเดียวกันในการผลิต นั่นคือถ้า W_{ij} มีค่าเท่ากับ 1 หมายความว่า ในขั้นตอนการผลิต j มีงาน i ผลิตหลังจากงาน i จะสามารถเริ่มการผลิตงาน i' ได้ หลังจากเสรีจสินการผลิตงานก่อนหน้า และถ้า W_{ij} มีค่าเท่ากับ 0 หมายความว่า ในขั้นตอนการผลิต j มีงาน i ผลิตหลังจากงาน i' จะสามารถเริ่มการผลิตงาน i ได้ หลังจากเสรีจสินการผลิตงานก่อนหน้า

$$S_{ij} + P_j - S_{i'j} \leq (1 - W_{ij}) \cdot M \quad , \forall i \in I, \forall i' \in I, \forall j \in J, i' \neq i, j \neq 2, 3 \quad (11)$$

$$-S_{ij} + P_j + S_{i'j} \leq W_{ij} \cdot M \quad , \forall i \in I, \forall i' \in I, \forall j \in J, i' \neq i, j \neq 2, 3 \quad (12)$$

เงื่อนไข (13) และ (14) กำหนดให้ในขั้นตอนการผลิตที่ 2 ไม่สามารถใช้ทรัพยากรในช่วงเวลาเดียวกันในการผลิต โดยมีความแตกต่างจากขั้นตอนการผลิตอื่น เนื่องจาก ในขั้นตอนการผลิตที่ 2 ต้องการเวลา 1 หน่วยในการทำความสะอาดก่อน จึงจะสามารถผลิตงานถัดไปได้ นั่นคือ นั่นคือถ้า W_{i2} มีค่าเท่ากับ 1 หมายความว่า ในขั้นตอนการผลิตที่ 2 มีงาน i' ผลิตหลังจากงาน i ซึ่งจะสามารถเริ่มการผลิตงาน i' ได้ หลังจากเสร็จสิ้นการผลิตงานก่อนหน้าไปแล้ว 1 หน่วย และถ้า W_{i2} มีค่าเท่ากับ 0 หมายความว่า ในขั้นตอนการผลิต j มีงาน i ผลิตหลังจากงาน i' ซึ่งจะสามารถเริ่มการผลิตงาน i ได้ หลังจากเสร็จสิ้นการผลิตงานก่อนหน้าไปแล้ว 1 หน่วย

$$1 + S_{i2} + P_2 - S_{i'2} \leq (1 - W_{i2}) \cdot M \quad , \forall i \in I, \forall i' \in I, i' \neq i \quad (13)$$

$$1 - S_{i2} + P_2 + S_{i'2} \leq W_{i2} \cdot M \quad , \forall i \in I, \forall i' \in I, i' \neq i \quad (14)$$

เงื่อนไข (15) กำหนดให้เวลาเสร็จสิ้นการผลิตเสร็จภายในกำหนดเวลาส่งงาน

$$B_{ik} \leq D \quad , \forall i \in I, \forall k \in K \quad (15)$$

เงื่อนไข (16) (17) และ (18) กำหนดให้ตัวแปรตัดสินใจมีค่าได้เพียง 2 ค่า คือ 0 และ 1

$$X_{ifk} \in \{0, 1\} \quad , \forall i \in I, \forall f \in F, \forall k \in K \quad (16)$$

$$Y_{ik} \in \{0, 1\} \quad , \forall i \in I, \forall k \in K \quad (17)$$

$$W_{ij} \in \{0, 1\} \quad , \forall i \in I, \forall j \in J \quad (18)$$

เงื่อนไข (19) และ (20) กำหนดให้ตัวแปรตัดสินใจมีค่ามากกว่าหรือเท่ากับ 0

$$S_{ij} \geq 0 \quad , \forall i \in I, \forall j \in J \quad (19)$$

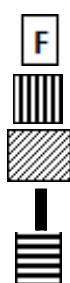
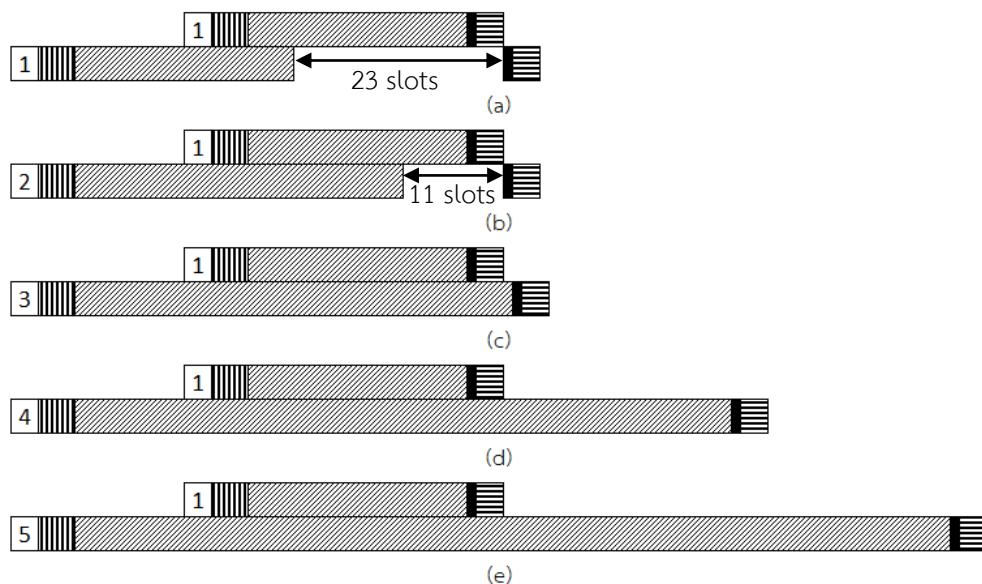
$$B_{ik} \geq 0 \quad , \forall i \in I, \forall k \in K \quad (20)$$

สำหรับปัญหาอยู่ที่ 1 จะได้คำตอบคือ สูตรการผลิต แม่แบบที่ใช้และตารางการผลิตสำหรับงานชั้nlàg โดยสูตรการผลิตและแม่แบบสำหรับงานชั้nlàg นี้ จะนำไปเป็นข้อมูลนำเข้าสำหรับแบบจำลองทางคณิตศาสตร์สำหรับงานช้อนทับ ซึ่งไม่สามารถเปลี่ยนแปลงได้ ก่อนจะเข้าสู่ปัญหาอยู่ที่ 2 จะพิจารณาความเป็นไปได้ว่าสามารถหาคำตอบด้วยการเพิ่มจำนวนงานช้อนทับตามที่กำหนดหรือไม่ โดยให้งานช้อนทับเป็นงานที่สั้นที่สุดเพื่อคุ้มครองเวลาที่เพิ่มขึ้นเมื่อใส่สูตรการผลิตที่ 1 ลงไปนั้น สามารถจัดตารางการผลิตได้หรือไม่ รูปที่ 3.2(a) ในกรณีที่งานชั้nlàg ใช้สูตรการผลิตที่ 1 จะต้องใช้เวลาเพิ่มขึ้นอีก 23 หน่วยสำหรับการผลิต ซึ่งไม่สามารถเป็นไปได้ เนื่องจากงานชั้nlàg สามารถเลือกสูตรการผลิตที่ 2 โดยจะเพิ่มเวลาการผลิตเพียง 12 หน่วยเท่านั้น ดังนั้น เมื่อมีงานชั้nlàg ที่ใช้สูตรการผลิตที่ 1 จะไม่มีงานช้อนทับผลิตบนงานชั้nlàg นี้ ในกรณีที่งานชั้nlàg ใช้สูตรการผลิตที่ 2 รูปที่ 3.2(b) จะเห็นว่าจะต้องใช้เวลาเพิ่มขึ้นอีก 11 หน่วยสำหรับการผลิต โดยจำต้องตรวจสอบว่าคำตอบจากปัญหาอยู่แรกนี้มีเวลาเหลือก่อนกำหนดส่งงาน (Time remaining before due date) มากกว่า 11



หน่วยหรือไม่ ถ้าใช่ก็จะสามารถจัดให้มีการผลิตงานช้อนทับบนงานนี้ได้ ส่วนกรณีที่งานชั้nl่างใช้สูตรการผลิตที่ 3, 4 และ 5 นั้น รูปที่ 3.2(c), (d) และ (e) จะเห็นว่าเมื่อมีงานช้อนทับที่ใช้สูตรการผลิตที่ 1 ไม่จำเป็นต้องใช้เวลาการผลิตเพิ่มแต่อย่างใด แสดงว่าสามารถมีงานช้อนทับผลิตบนงานนั้น ๆ ได้

ขอยกตัวอย่างที่มีจำนวนงานชั้nl่าง 4 งาน 2 แม่แบบ ซึ่งได้คำตอบจากปัญหาย่อยที่ 1 ดังนี้ สูตรการผลิตสำหรับงานชั้nl่าง คือ 4-4-5-2 แม่แบบที่ใช้ คือ 1-1-2-2 และตารางการผลิต เมื่อหาจำนวนงานชั้nl่างมากที่สุดพบว่างานชั้nl่างที่ 1, 2 และ 3 นั้น สามารถมีงานช้อนทับได้เนื่องจากไม่จำเป็นต้องเพิ่มเวลาการผลิตถ้ามีงานช้อนทับสูตรการผลิตที่ 1 มาผลิต ส่วนงานชั้nl่างที่ 4 นั้น ใช้สูตรการผลิตที่ 2 ซึ่งต้องมีเวลาเหลือก่อนกำหนดส่งงาน 11 หน่วย เมื่อดูตารางการผลิตจากรูปที่ 3.3(a) พบร่วมกันว่าไม่สามารถจัดตารางการผลิตให้เสร็จสิ้นภายในกำหนดเวลาส่งงานจริง ๆ ดังนั้น จำนวนงานช้อนทับที่มากที่สุดสำหรับปัญหาที่มีงานชั้nl่าง 4 งานจะเท่ากับ 3 งาน



แทน ชั้nlตอนการผลิตที่ 1 (การเตรียมแม่แบบ) ของสูตรการผลิต F

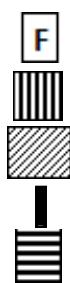
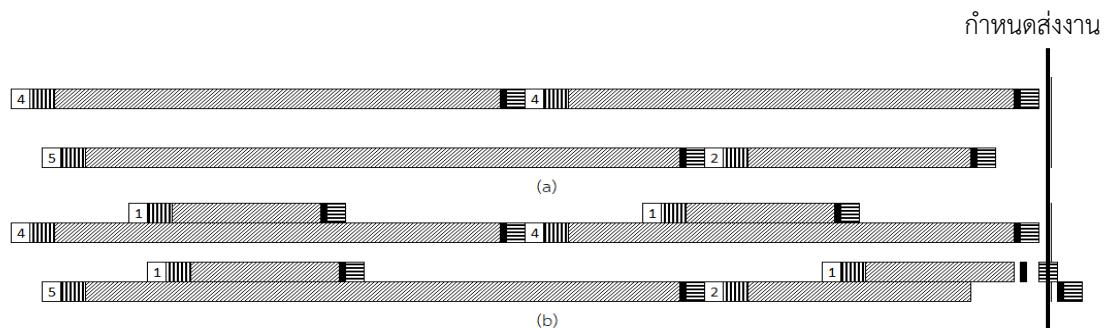
แทน ชั้nlตอนการผลิตที่ 2 (การผสมและหล่อคอนกรีต)

แทน ชั้nlตอนการผลิตที่ 3 (การปั๊ม)

แทน ชั้nlตอนการผลิตที่ 4 (การตัดออกจากแม่แบบ)

แทน ชั้nlตอนการผลิตที่ 5 (การขยับออกจากแม่แบบ)

รูปที่ 3.2 งานช้อนทับสูตรการผลิตที่ 1 บนงานชั้nl่างสูตรการผลิตต่าง ๆ



แทน ขั้นตอนการผลิตที่ 1 (การเตรียมแม่แบบ) ของสูตรการผลิต F

แทน ขั้นตอนการผลิตที่ 2 (การผสมและหล่อค้อนกรีต)

แทน ขั้นตอนการผลิตที่ 3 (การปั่น)

แทน ขั้นตอนการผลิตที่ 4 (การตัดออกจากแม่แบบ)

แทน ขั้นตอนการผลิตที่ 5 (การขันย้ายออกจากแม่แบบ)

รูปที่ 3.3 การหาจำนวนงานช้อนทับที่มากที่สุดสำหรับปัญหาที่มีงานชั้nl่าง 4 งาน

3.2.2 แบบจำลองทางคณิตศาสตร์ที่มีการผลิตแบบช้อนทับ

แบบจำลองทางคณิตศาสตร์ส่วนนี้ ใช้ในการเลือกสูตรการผลิตและงานชั้nl่างสำหรับงานช้อนทับ และการจัดตารางการผลิตงานชั้nl่างและงานช้อนทับ เพื่อให้เสร็จสิ้นภาระในกำหนดส่งงาน และมีต้นทุนการผลิตงานช้อนทับต่ำที่สุด โดยแบบจำลองทางคณิตศาสตร์มีดังนี้

เซต (Sets)

$I = \{1, 2, \dots, m\}$ คือ เซตของงานชั้nl่าง

$L = \{1, 2, \dots, m\}$ คือ เซตของงานช้อนทับ

$J = \{1, 2, \dots, n\}$ คือ เซตของขั้นตอนการผลิต

$F = \{1, 2, \dots, p\}$ คือ เซตของสูตรการผลิต

ตัวแปรตัดสินใจ (Decision Variables)

$$X_{lfi} = \begin{cases} 1 & \text{ถ้างาน } l \text{ เลือกการผลิตแบบงานชั้nl่าง สูตรการผลิต } f \text{ ผลิตบนงานชั้nl่าง } i \\ 0 & \text{Otherwise} \end{cases}$$

$$S_{ij} = \text{เวลาเริ่มต้นการผลิตของงานชั้nl่าง } i \text{ ขั้นตอนการผลิต } j$$

$$S'_{lj} = \text{เวลาเริ่มต้นการผลิตของงานช้อนทับ } l \text{ ขั้นตอนการผลิต } j$$

$$B_i = \text{เวลาเสร็จสิ้นการผลิตของงานชั้nl่าง } i$$

$$W_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{ถ้าในขั้นตอนการผลิต } j \text{ มีงานชั้nl่าง } i \text{ ผลิตหลังงานชั้nl่าง } i' \\ 0 & \text{ถ้าในขั้นตอนการผลิต } j \text{ มีงานชั้nl่าง } i' \text{ ผลิตหลังงานชั้nl่าง } i \end{cases}$$

$$V_{lji} = \begin{cases} 1 & \text{ถ้าในขั้นตอนการผลิต } j \text{ มีงานชั้nl่าง } i \text{ ผลิตหลังงานช้อนทับ } l \\ 0 & \text{ถ้าในขั้นตอนการผลิต } j \text{ มีงานช้อนทับ } l \text{ ผลิตหลังงานชั้nl่าง } i \end{cases}$$

$$U_{lj} = \begin{cases} 1 & \text{ถ้าในขั้นตอนการผลิต } j \text{ มีงานซ้อนทับ } l \text{ ผลิตหลังงานซ้อนทับ } l' \\ 0 & \text{ถ้าในขั้นตอนการผลิต } j \text{ มีงานซ้อนทับ } l' \text{ ผลิตหลังงานซ้อนทับ } l \end{cases}$$

พารามิเตอร์ (Parameters)

P_j = ระยะเวลาการผลิตของขั้นตอนการผลิต j ของงานชั้นล่าง โดยที่ $j = 1, 2, 4, 5$

P'_j = ระยะเวลาการผลิตของขั้นตอนการผลิต j ของงานชั้นทับ โดยที่ $j = 1, 2, 4, 5$

$P3_f$ = ระยะเวลาการบ่มของสูตรการผลิต f

$Cost_f$ = ต้นทุนการผลิตของสูตรการผลิต f

$Form_i$ = ระยะเวลาในการบ่มของงานชั้นล่าง i

$Mold_i$ = แม่แบบที่ชั้นล่าง i ใช้ในการผลิต

D = กำหนดเวลาส่งงาน

M = ตัวเลขที่มีค่ามาก ๆ กำหนดให้มีค่าเท่ากับกำหนดเวลาส่งงาน

แบบจำลอง (Model)

สมการวัตถุประสงค์ (Objective function)

สมการ (21) มีวัตถุประสงค์เพื่อให้งานซ้อนทับทุกงานมีต้นทุนการผลิตรวมต่ำที่สุด

$$\text{minimize } \sum_{l \in L} \sum_{f \in F} \sum_{i \in I} Cost_f X_{lfi} \quad (21)$$

เงื่อนไข (Constraints)

เงื่อนไข (22) กำหนดว่าแต่ละงานชั้นทับ จะสามารถเลือกผลิตได้เพียงสูตรการผลิตเดียว และสามารถเลือกผลิตชั้นทับงานชั้นล่างได้เพียงงานเดียวเท่านั้น

$$\sum_{f \in F} \sum_{i \in I} X_{lfi} = 1, \forall l \in L \quad (22)$$

เงื่อนไข (23) กำหนดเวลาเริ่มการผลิตของขั้นตอนการผลิตที่ 2 ของงานชั้นล่างให้เริ่มการผลิตได้หลังจากเสร็จสิ้นการผลิตขั้นตอนการผลิตก่อนหน้า

$$S_{i2} \geq S_{i1} + P_1, \forall i \in I \quad (23)$$

เงื่อนไข (24) กำหนดเวลาเริ่มการผลิตของขั้นตอนการผลิตที่ 3 ของงานชั้นล่างให้เริ่มการผลิตได้ทันทีที่ขั้นตอนการผลิตก่อนหน้าเสร็จสิ้น

$$S_{i3} = S_{i2} + P_2, \forall i \in I \quad (24)$$

เงื่อนไข (25) กำหนดเวลาเริ่มการผลิตของขั้นตอนการผลิตที่ 4 ของงานชั้นล่างให้เริ่มการผลิตได้หลังจากเสร็จสิ้นการผลิตขั้นตอนการผลิตที่ 3 โดยระยะเวลาการผลิตจะแตกต่างไปตามสูตรการผลิตซึ่งเป็นคำตอบจากปัญหาอยู่ที่ 1

$$S_{i4} \geq S_{i3} + Form_i, \forall i \in I \quad (25)$$

เงื่อนไข (26) กำหนดเวลาเริ่มการผลิตของขั้นตอนการผลิตที่ 5 ของงานชั้นล่างให้เริ่มการผลิตได้หลังจากเสร็จสิ้นการผลิตขั้นตอนการผลิตก่อนหน้า

$$S_{i5} \geq S_{i4} + P_4 , \forall i \in I \quad (26)$$

เงื่อนไข (27) กำหนดเวลาเสร็จสิ้นของงานชั้นล่างให้เท่ากับหลังจากเสร็จสิ้นการผลิตชั้นตอนการผลิตที่ 5

$$B_i \geq S_{i5} + P_5 , \forall i \in I \quad (27)$$

เงื่อนไข (28) กำหนดเวลาเริ่มต้นการผลิตงานชั้นล่าง i' ในกรณีที่งานชั้นล่าง i และงานชั้นล่าง i' ใช้แบบเดียวกัน จะสามารถเริ่มการผลิตได้ก็ต่อเมื่อเสร็จสิ้นการผลิตงานชั้นล่าง i แล้ว

$$B_i - S_{i'1} \leq (Mold_i - Mold_{i'}) \cdot M , \forall i \in I, \forall i' \in I, i' > i, Mold_i = Mold_{i'} \quad (28)$$

เงื่อนไข (29) และ (30) กำหนดให้ในแต่ละชั้นตอนการผลิตที่ 1 4 และ 5 ไม่สามารถใช้ทรัพยากรในช่วงเวลาเดียวกันในการผลิต นั่นคือถ้า W_{ij} มีค่าเท่ากับ 1 หมายความว่า ในชั้นตอนการผลิต j มีงานชั้นล่าง i' ผลิตหลังจากงานชั้นล่าง i จะสามารถเริ่มการผลิตงานชั้นล่าง i' ได้ หลังจากเสร็จสิ้นการผลิตงานก่อนหน้า และถ้า W_{ij} มีค่าเท่ากับ 0 หมายความว่า ในชั้นตอนการผลิต j มีงานชั้นล่าง i' ผลิตหลังจากงานชั้นล่าง i' จะสามารถเริ่มการผลิตงานชั้นล่าง i' ได้ หลังจากเสร็จสิ้นการผลิตงานก่อนหน้า

$$S_{ij} + P_j - S_{i'j} \leq (1 - W_{ij}) \cdot M , \forall i \in I, \forall i' \in I, \forall j \in J, i' \neq i, j \neq 2, 3 \quad (29)$$

$$-S_{ij} + P_j + S_{i'j} \leq W_{ij} \cdot M , \forall i \in I, \forall i' \in I, \forall j \in J, i' \neq i, j \neq 2, 3 \quad (30)$$

เงื่อนไข (31) และ (32) กำหนดให้ในชั้นตอนการผลิตที่ 2 ไม่สามารถใช้ทรัพยากรในช่วงเวลาเดียวกันในการผลิต โดยมีความแตกต่างจากชั้นตอนการผลิตอื่น เนื่องจาก ในชั้นตอนการผลิตที่ 2 ต้องการเวลา 1 หน่วยในการทำความสะอาดก่อน จึงจะสามารถผลิตงานถัดไปได้ นั่นคือ นั่นคือถ้า W_{i2} มีค่าเท่ากับ 1 หมายความว่า ในชั้นตอนการผลิตที่ 2 มีงานชั้นล่าง i' ผลิตหลังจากงานชั้นล่าง i ซึ่งจะสามารถเริ่มการผลิตงานชั้นล่าง i' ได้ หลังจากเสร็จสิ้นการผลิตงานก่อนหน้าไปแล้ว 1 หน่วย และถ้า W_{i2} มีค่าเท่ากับ 0 หมายความว่า ในชั้นตอนการผลิต j มีงานชั้นล่าง i' ผลิตหลังจากงานชั้นล่าง i' ซึ่งจะสามารถเริ่มการผลิตงานชั้นล่าง i' ได้ หลังจากเสร็จสิ้นการผลิตงานก่อนหน้าไปแล้ว 1 หน่วย

$$1 + S_{i2} + P_2 - S_{i'2} \leq (1 - W_{i2}) \cdot M , \forall i \in I, \forall i' \in I, i' \neq i \quad (31)$$

$$1 - S_{i2} + P_2 + S_{i'2} \leq W_{i2} \cdot M , \forall i \in I, \forall i' \in I, i' \neq i \quad (32)$$

เงื่อนไข (33) กำหนดให้เวลาเสร็จสิ้นการผลิตงานชั้นล่างเสร็จภายในกำหนดเวลาส่งงาน

$$B_i \leq D , \forall i \in I \quad (33)$$

เงื่อนไข (34) กำหนดว่าแต่ละงานชั้นล่างจะสามารถเลือกผลิตซ้อนทับงานได้สูงสุด 1 งานเท่านั้น ซึ่งอาจจะมีหรือไม่มีงานซ้อนทับผลิตก็ได้

$$\sum_{l \in L} \sum_{f \in F} X_{lf} \leq 1 , \forall l \in L \quad (34)$$

เงื่อนไข (35) กำหนดเวลาเริ่มการผลิตของขั้นตอนการผลิตที่ 2 ของงานช้อนทับให้เริ่มการผลิตได้หลังจากเสร็จสิ้นการผลิตขั้นตอนการผลิตก่อนหน้า

$$S'_{l2} \geq S'_{l1} + P'_1, \quad \forall l \in L \quad (35)$$

เงื่อนไข (36) กำหนดเวลาเริ่มการผลิตของขั้นตอนการผลิตที่ 3 ของงานช้อนล่างให้เริ่มการผลิตได้ทันทีที่ขั้นตอนการผลิตก่อนหน้าเสร็จสิ้น

$$S'_{l3} = S'_{l2} + P'_2, \quad \forall l \in L \quad (36)$$

เงื่อนไข (37) กำหนดเวลาเริ่มการผลิตของขั้นตอนการผลิตที่ 4 ของงานช้อนทับให้เริ่มการผลิตได้หลังจากเสร็จสิ้นการผลิตขั้นตอนการผลิตที่ 3 โดยระยะเวลาการผลิตจะแตกต่างไปตามสูตรการผลิต

$$S'_{l4} \geq S'_{l3} + \sum_{f \in F} \sum_{i \in I} X_{lf_i} P_{3f}, \quad \forall l \in L \quad (37)$$

เงื่อนไข (38) กำหนดเวลาเริ่มการผลิตของขั้นตอนการผลิตที่ 5 ของงานช้อนทับให้เริ่มการผลิตได้หลังจากเสร็จสิ้นการผลิตขั้นตอนการผลิตก่อนหน้า

$$S'_{l5} \geq S'_{l4} + P'_4, \quad \forall l \in L \quad (38)$$

เงื่อนไข (39) หมายความว่า ถ้ามีงานช้อนทับที่ผลิตบนงานช้อนล่าง จะสามารถเริ่มการผลิตงานช้อนทับได้ ก็ต่อเมื่อเริ่มการผลิตงานช้อนล่างในขั้นตอนการผลิตที่ 3 ไปแล้ว 12 หน่วย

$$(1 - \sum_{f \in F} X_{lf_i}) \cdot M \geq S_{l3} + 12 - S'_{l1}, \quad \forall l \in L, \forall i \in I \quad (39)$$

เงื่อนไข (40) หมายความว่า ถ้ามีงานช้อนทับที่ผลิตบนงานช้อนล่าง จะสามารถเริ่มการผลิตงานช้อนล่างในขั้นตอนการผลิตที่ 4 ได้ หลังจากการผลิตงานช้อนทับเสร็จสิ้น นั่นคือ เริ่มการผลิตงานช้อนล่างต่อได้ ก็ต่อเมื่อ งานช้อนทับเสร็จสิ้นการผลิตในขั้นตอนการผลิตที่ 5

$$(1 - \sum_{f \in F} X_{lf_i}) \cdot M \geq S'_{l5} + P'_5 - S_{l4}, \quad \forall l \in L, \forall i \in I \quad (40)$$

เงื่อนไข (41) และ (42) กำหนดให้ในแต่ละขั้นตอนการผลิตที่ 1 4 และ 5 ไม่สามารถใช้ทรัพยากรในช่วงเวลาเดียวกันในการผลิต นั่นคือถ้า V_{lj_i} มีค่าเท่ากับ 1 หมายความว่า ในขั้นตอนการผลิต j มีงานช้อนทับ l ผลิตหลังจากงานช้อนล่าง i จะสามารถเริ่มการผลิตงานช้อนทับ l ได้ หลังจากเสร็จสิ้นการผลิตงานก่อนหน้า และถ้า V_{lj_i} มีค่าเท่ากับ 0 หมายความว่า ในขั้นตอนการผลิต j มีงานช้อนล่าง i ผลิตหลังจากงานช้อนทับ l จะสามารถเริ่มการผลิตงานช้อนล่าง i ได้ หลังจากเสร็จสิ้นการผลิตงานก่อนหน้า

$$S_{ij} + P_j - S'_{lj} \leq (1 - V_{lj_i}) \cdot M, \quad \forall i \in I, \forall l \in L, \forall j \in J, j \neq 2, 3 \quad (41)$$

$$-S_{ij} + P'_j + S'_{lj} \leq V_{lj_i} \cdot M, \quad \forall i \in I, \forall l \in L, \forall j \in J, j \neq 2, 3 \quad (42)$$

เงื่อนไข (43) และ (44) กำหนดให้ในขั้นตอนการผลิตที่ 2 ไม่สามารถใช้ทรัพยากรในช่วงเวลาเดียวกันในการผลิต โดยมีความแตกต่างจากขั้นตอนการผลิตอื่น เนื่องจาก ในขั้นตอนการผลิตที่ 2 ต้องการเวลา 1 หน่วยในการทำความสะอาดก่อน นั่นคือถ้า V_{lj_i} มีค่าเท่ากับ 1 หมายความว่า ในขั้นตอนการผลิต j มีงานช้อนทับ l ผลิตหลังจากงานช้อนล่าง i จะสามารถเริ่มการผลิตงานช้อนทับ l ได้ หลังจาก

เสรีจสินการผลิตงานก่อนหน้าไปแล้ว 1 หน่วย และถ้า V_{lji} มีค่าเท่ากับ 0 หมายความว่า ในขั้นตอนการผลิต j มีงานชั้นล่าง i ผลิตหลังจากงานชั้นทับ l จะสามารถเริ่มการผลิตงานชั้นล่าง i ได้ หลังจากเสรีจสินการผลิตงานก่อนหน้าไปแล้ว 1 หน่วย

$$1 + S_{i2} + P_2 - S'_{l2} \leq (1 - V_{l2i}) \cdot M \quad , \forall i \in I, \forall l \in L \quad (43)$$

$$1 - S_{i2} + P'_2 + S'_{l2} \leq V_{l2i} \cdot M \quad , \forall i \in I, \forall l \in L \quad (44)$$

เงื่อนไข (45) และ (46) กำหนดให้ในแต่ละขั้นตอนการผลิตที่ 1 4 และ 5 ของงานชั้นทับไม่สามารถใช้ทรัพยากรในช่วงเวลาเดียวกันในการผลิต นั่นคือถ้า U_{lj} มีค่าเท่ากับ 1 หมายความว่า ในขั้นตอนการผลิต j มีงานชั้นทับ l ผลิตหลังจากงานชั้นทับ l จะสามารถเริ่มการผลิตงานชั้นทับ l ได้ หลังจากเสรีจสินการผลิตงานก่อนหน้า และถ้า U_{lj} มีค่าเท่ากับ 0 หมายความว่า ในขั้นตอนการผลิต j มีงานชั้นทับ l ผลิตหลังจากงานชั้นทับ l จะสามารถเริ่มการผลิตงานชั้นทับ l ได้ หลังจากเสรีจสินการผลิตงานก่อนหน้า

$$S'_{lj} + P'_j - S'_{l'j} \leq (1 - U_{lj}) \cdot M \quad , \forall l \in L, \forall l' \in L, \forall j \in J, l' \neq l, j \neq 2, 3 \quad (45)$$

$$-S'_{lj} + P'_j + S'_{l'j} \leq U_{lj} \cdot M \quad , \forall l \in L, \forall l' \in L, \forall j \in J, l' \neq l, j \neq 2, 3 \quad (46)$$

เงื่อนไข (47) และ (48) กำหนดให้ในขั้นตอนการผลิตที่ 2 ของงานชั้นทับไม่สามารถใช้ทรัพยากรในช่วงเวลาเดียวกันในการผลิต โดยมีความแตกต่างจากขั้นตอนการผลิตอื่น เนื่องจาก ในขั้นตอนการผลิตที่ 2 ต้องการเวลา 1 หน่วยในการทำความสะอาดก่อน จึงจะสามารถผลิตงานถัดไปได้ นั่นคือ นั่นคือถ้า U_{lj} มีค่าเท่ากับ 1 หมายความว่า ในขั้นตอนการผลิตที่ 2 มีงานชั้นทับ l ผลิตหลังจากงานชั้นทับ l ซึ่งจะสามารถเริ่มการผลิตงานชั้นทับ l ได้ หลังจากเสรีจสินการผลิตงานก่อนหน้าไปแล้ว 1 หน่วย และถ้า U_{lj} มีค่าเท่ากับ 0 หมายความว่า ในขั้นตอนการผลิต j มีงานชั้นทับ l ผลิตหลังจากงานชั้นทับ l ซึ่งจะสามารถเริ่มการผลิตงานชั้นทับ l ได้ หลังจากเสรีจสินการผลิตงานก่อนหน้าไปแล้ว 1 หน่วย

$$1 + S'_{l2} + P'_2 - S'_{l'2} \leq (1 - U_{lj}) \cdot M \quad , \forall l \in L, \forall l' \in L, l' \neq l \quad (47)$$

$$1 - S'_{l2} + P'_2 + S'_{l'2} \leq U_{lj} \cdot M \quad , \forall l \in L, \forall l' \in L, l' \neq l \quad (48)$$

เงื่อนไข (49) - (52) กำหนดให้ตัวแปรตัดสินใจมีค่าได้เพียง 2 ค่า คือ 0 และ 1

$$X_{lf_i} \in \{0, 1\} \quad , \forall l \in L, \forall f \in F, \forall i \in I \quad (49)$$

$$W_{ij} \in \{0, 1\} \quad , \forall i \in I, \forall j \in J \quad (50)$$

$$V_{lji} \in \{0, 1\} \quad , \forall l \in L, \forall j \in J, \forall i \in I \quad (51)$$

$$U_{lj} \in \{0, 1\} \quad , \forall l \in L, \forall j \in J \quad (52)$$



เงื่อนไข (53), (54) และ (55) กำหนดให้ตัวแปรตัดสินใจมีค่ามากกว่าหรือเท่ากับ 0

$$S_{ij} \geq 0, \forall i \in I, \forall j \in J \quad (53)$$

$$S'_{lj} \geq 0, \forall l \in L, \forall j \in J \quad (54)$$

$$B_i \geq 0, \forall i \in I \quad (55)$$

จะเห็นได้ว่าการแบ่งปัญหาอยู่นั้น นำคำตอบบางส่วนจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ สำหรับงานชั้นล่างมาเป็นข้อมูลนำเข้าของแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ที่มีการผลิตแบบช้อนทับ ได้แก่ สูตรการผลิตและแม่แบบสำหรับงานชั้นล่าง หมายความว่าสูตรการผลิตสำหรับงานชั้นล่างไม่สามารถเปลี่ยนแปลงได้ ทำให้มีพื้นที่ในการค้นหาคำตอบ (Search space) มีจำกัด เพราะต้องเลือกสูตรการผลิตสำหรับงานชั้นทับที่ไม่ทำให้งานบางงานต้องเลื่อนการผลิตมากจนทำให้เสร็จสิ้นการผลิตเลย กำหนดส่งงาน โดยแบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวมสามารถพิจารณาเลือกสูตรการผลิตสำหรับงานชั้นล่างและงานชั้นทับไปพร้อม ๆ กัน ทำให้มีพื้นที่ในการหาคำตอบที่กว้างกว่า จึงมีโอกาสที่จะเจอคำตอบที่ดีกว่านั้นเอง

3.3 แบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวม (Overall model)

ในส่วนนี้คือแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ซึ่งรวมปัญหาอยู่ที่ได้กล่าวไว้แล้วเข้าด้วยกัน โดยแบบจำลองทางคณิตศาสตร์นี้สามารถเลือกสูตรการผลิตสำหรับงานแต่ละงาน เลือกได้ว่างานใดจะถูกผลิตเป็นงานชั้นล่าง และงานใดบ้างที่จะถูกผลิตเป็นงานชั้นทับ โดยจะต้องเลือกแม่แบบสำหรับงานชั้นล่างและเลือกงานชั้นล่างสำหรับงานชั้นทับเพื่อใช้ในการผลิต และจัดตารางการผลิตสำหรับทั้งงานชั้นล่างและงานชั้นทับ ซึ่งแบบจำลองคณิตศาสตร์รวมมีดังนี้

เซต (Sets)

$I = \{1, 2, \dots, m\}$ คือ เซตของงานผลิตคงรีต

$L = \{1, 2, \dots, m\}$ คือ เซตของงานผลิตคงรีตชั้นล่างที่ถูกช้อนทับ

$J = \{1, 2, \dots, n\}$ คือ เซตของชั้นตอนการผลิต

$K = \{1, 2, \dots, o\}$ คือ เซตของแม่แบบ

$F = \{1, 2, \dots, p\}$ คือ เซตของสูตรการผลิต

ตัวแปรตัดสินใจ (Decision Variables)

$$X_{ifk} = \begin{cases} 1 & \text{ถ้านาง } i \text{ เลือกการผลิตแบบงานชั้นล่าง สูตรการผลิต } f \text{ ในแม่แบบ } k \\ 0 & \text{Otherwise} \end{cases}$$

$$Z_{ifl} = \begin{cases} 1 & \text{ถ้านาง } i \text{ เลือกการผลิตแบบงานชั้นทับ สูตรการผลิต } f \text{ และผลิตบนงานชั้นล่าง } l \\ 0 & \text{Otherwise} \end{cases}$$

$$W_{iij} = \begin{cases} 1 & \text{ถ้าในขั้นตอนการผลิต } j \text{ มีงาน } i' \text{ ผลิตหลังงาน } i \\ 0 & \text{ถ้าในขั้นตอนการผลิต } j \text{ มีงาน } i \text{ ผลิตหลังงาน } i' \end{cases}$$

$$S_{ij} = \text{เวลาเริ่มต้นการผลิตของงาน } i \text{ ขั้นตอนการผลิต } j$$

$$B_{ik} = \text{เวลาเสร็จสิ้นการผลิตของงานชั้นล่าง } i \text{ ของแม่แบบ } k$$

พารามิเตอร์ (Parameters)

$$P_j = \text{ระยะเวลาการผลิตของขั้นตอนการผลิต } j \text{ โดยที่ } j = 1, 2, 4, 5$$

$$P3_f = \text{ระยะเวลาการบ่มของสูตรการผลิต } f$$

$$Cost_f = \text{ต้นทุนการผลิตของสูตรการผลิต } f$$

$$D = \text{กำหนดเวลาส่งงาน}$$

$$M = \text{ตัวเลขที่มีค่ามาก ๆ กำหนดให้มีค่าเท่ากับกำหนดเวลาส่งงาน}$$

แบบจำลอง (Model)

สมการวัตถุประสงค์ (Objective function)

สมการ (56) มีวัตถุประสงค์เพื่อให้งานผลิตكونกริ๊ตทุกงานมีต้นทุนการผลิตรวมต่ำที่สุด

$$\text{minimize } \sum_{i \in I} \sum_{f \in F} \sum_{k \in K} Cost_f X_{ifk} + \sum_{i \in I} \sum_{f \in F} \sum_{l \in L} Cost_f Z_{ifl} \quad (56)$$

เงื่อนไข (Constraints)

เงื่อนไข (57) กำหนดว่าแต่ละงาน จะสามารถเลือกผลิตเป็นงานชั้นล่างหรืองานชั้นทับเท่านั้น ถ้า เลือกผลิตเป็นงานชั้นล่าง จะสามารถเลือกสูตรการผลิตได้เพียงสูตรเดียว และเลือกแม่แบบการผลิตได้ เพียงแม่แบบเดียวเท่านั้น ในขณะที่ ถ้าเลือกผลิตเป็นงานชั้นทับ จะสามารถเลือกสูตรการผลิตได้ เพียงสูตรเดียวเช่นกัน และสามารถเลือกผลิตชั้นทับงานชั้นล่างได้เพียงงานเดียวเท่านั้น

$$\sum_{f \in F} \sum_{k \in K} X_{ifk} + \sum_{f \in F} \sum_{l \in L} Z_{ifl} = 1 \quad , \forall i \in I \quad (57)$$

เงื่อนไข (58) กำหนดเวลาเริ่มการผลิตของขั้นตอนการผลิตที่ 2 จะเริ่มการผลิตได้หลังจากเสร็จสิ้นการ ผลิตขั้นตอนการผลิตก่อนหน้า

$$S_{i2} \geq S_{i1} + P_1 \quad , \forall i \in I \quad (58)$$

เงื่อนไข (59) กำหนดเวลาเริ่มการผลิตของขั้นตอนการผลิตที่ 3 จะเริ่มการผลิตได้ทันทีที่ขั้นตอนการ ผลิตก่อนหน้าเสร็จสิ้น

$$S_{i3} = S_{i2} + P_2 \quad , \forall i \in I \quad (59)$$

เงื่อนไข (60) กำหนดเวลาเริ่มการผลิตของขั้นตอนการผลิตที่ 4 จะเริ่มการผลิตได้หลังจากเสร็จสิ้นการ ผลิตขั้นตอนการผลิตที่ 3 โดยระยะเวลาการผลิตจะแตกต่างไปตามสูตรการผลิต

$$S_{i4} \geq S_{i3} + \sum_{f \in F} \sum_{k \in K} X_{ifk} P_{3f} + \sum_{f \in F} \sum_{l \in L} Z_{ifl} P_{3f} \quad , \forall i \in I \quad (60)$$

เงื่อนไข (61) กำหนดเวลาเริ่มการผลิตของขั้นตอนการผลิตที่ 5 จะเริ่มการผลิตได้หลังจาก เสร็จสิ้น การผลิตขั้นตอนการผลิตขั้นตอนก่อนหน้า

$$S_{i5} \geq S_{i4} + P_4 \quad , \forall i \in I \quad (61)$$

เงื่อนไข (62) หมายความว่า ถ้ามีงานช้อนทับที่ผลิตบนงานชั้nl่าง จะสามารถเริ่มการผลิตงานช้อนทับได้ ก็ต่อเมื่อเริ่มการผลิตงานชั้nl่างในขั้นตอนการผลิตที่ 3 ไปแล้ว 12 หน่วย

$$(1 - \sum_{f \in F} Z_{ifl}) \cdot M \geq S_{l3} + 12 - S_{i1} \quad , \forall i \in I, \forall l \in L, i \neq l \quad (62)$$

เงื่อนไข (63) หมายความว่า ถ้ามีงานช้อนทับที่ผลิตบนงานชั้nl่าง จะสามารถเริ่มการผลิตงานชั้nl่าง ในขั้นตอนการผลิตที่ 4 ได้ หลังจากการผลิตงานช้อนทับเสร็จสิ้น นั่นคือ เริ่มการผลิตงานชั้nl่างต่อได้ ก็ต่อเมื่อ งานช้อนทับเสร็จสิ้นการผลิตในขั้นตอนการผลิตที่ 5

$$(1 - \sum_{f \in F} Z_{ifl}) \cdot M \geq S_{i5} + P_5 - S_{i4} \quad , \forall i \in I, \forall l \in L, i \neq l \quad (63)$$

เงื่อนไข (64) กำหนดเวลาเสร็จสิ้นการผลิตของงานชั้nl่างในแต่ละแม่แบบ จะเสร็จสิ้นหลังจากผลิต ขั้นตอนการผลิตที่ 5 เสร็จสิ้น

$$(1 - \sum_{f \in F} X_{ifk}) \cdot M \geq S_{i5} + P_5 - B_{ik} \quad , \forall i \in I, \forall k \in K \quad (64)$$

เงื่อนไข (65) หมายความว่า ถ้าไม่มีงานชั้nl่างผลิตในแม่แบบนั้น ๆ เวลาเสร็จสิ้นการผลิตในแม่แบบนั้น ๆ จะมีค่าเท่ากับ 0

$$(\sum_{f \in F} X_{ifk}) \cdot M \leq B_{ik} \quad , \forall i \in I, \forall k \in K \quad (65)$$

เงื่อนไข (66) หมายความว่า ในแม่แบบเดียวกัน ถ้ามีการผลิตงานชั้nl่าง (งาน i') ต่อจากงานชั้nl่าง ก่อนหน้า (งาน i) จะสามารถเริ่มการผลิตงานชั้nl่างได้หลังจากเวลาเสร็จสิ้นการผลิตของงานชั้nl่าง ก่อนหน้า

$$(2 - \sum_{f \in F} X_{ifk} - \sum_{f \in F} X_{i'fk}) \cdot M \geq B_{ik} - S_{i'1} \quad , \forall i \in I, \forall i' \in I, \forall k \in K, i' > i \quad (66)$$

เงื่อนไข (67) และ (68) กำหนดให้ในแต่ละขั้นตอนการผลิตที่ 1 4 และ 5 ไม่สามารถใช้ทรัพยากรในช่วงเวลาเดียวกันในการผลิต นั่นคือถ้า $W_{ii'j}$ มีค่าเท่ากับ 1 หมายความว่า ในขั้นตอนการผลิต j มีงาน i' ผลิตหลังจากงาน i จะสามารถเริ่มการผลิตงาน i' ได้ หลังจากเวลาเสร็จสิ้นการผลิตงานก่อนหน้า และถ้า $W_{ii'j}$ มีค่าเท่ากับ 0 หมายความว่า ในขั้นตอนการผลิต j มีงาน i ผลิตหลังจากงาน i' จะสามารถเริ่มการผลิตงาน i' ได้ หลังจากเวลาเสร็จสิ้นการผลิตงานก่อนหน้า

$$S_{ij} + P_j - S_{i'j} \leq (1 - W_{ii'j}) \cdot M \quad , \forall i \in I, \forall i' \in I, \forall j \in J, i' \neq i, j \neq 2, 3 \quad (67)$$

$$-S_{ij} + P_j + S_{i'j} \leq W_{ii'j} \cdot M \quad , \forall i \in I, \forall i' \in I, \forall j \in J, i' \neq i, j \neq 2, 3 \quad (68)$$

เงื่อนไข (69) และ (70) กำหนดให้ในขั้นตอนการผลิตที่ 2 ไม่สามารถใช้ทรัพยากรในช่วงเวลาเดียวกัน ในการผลิต โดยมีความแตกต่างจากขั้นตอนการผลิตอื่น เนื่องจาก ในขั้นตอนการผลิตที่ 2 ต้องการเวลา 1 หน่วยในการทำความสะอาดก่อน จึงจะสามารถผลิตงานถัดไปได้ นั่นคือ นั่นคือถ้า $W_{ii'2}$ มี

ค่าเท่ากับ 1 หมายความว่า ในขั้นตอนการผลิตที่ 2 มีงาน i' ผลิตหลังจากงาน i ซึ่งจะสามารถเริ่มการผลิตงาน i' ได้ หลังจากเสร็จสิ้นการผลิตงานก่อนหน้าไปแล้ว 1 หน่วย และถ้า $W_{ii'2}$ มีค่าเท่ากับ 0 หมายความว่า ในขั้นตอนการผลิต j มีงาน i ผลิตหลังจากงาน i' ซึ่งจะสามารถเริ่มการผลิตงาน i ได้ หลังจากเสร็จสิ้นการผลิตงานก่อนหน้าไปแล้ว 1 หน่วย

$$1 + S_{i2} + P_2 - S_{i'2} \leq (1 - W_{ii'2}) \cdot M \quad , \forall i \in I, \forall i' \in I, i' \neq i \quad (69)$$

$$1 - S_{i2} + P_2 + S_{i'2} \leq W_{ii'2} \cdot M \quad , \forall i \in I, \forall i' \in I, i' \neq i \quad (70)$$

เงื่อนไข (71) กำหนดให้เวลาเสร็จสิ้นการผลิตเสร็จภายในกำหนดเวลาส่งงาน

$$S_{i5} + P_5 \leq D \quad , \forall i \in I \quad (71)$$

เงื่อนไข (72) หมายความว่า ถ้ากำหนดให้ผลิตงานช้อนทับ $|$ บนงานชั้นล่าง i จะต้องมีงานชั้นล่าง i รอรับ

$$\sum_{f \in F} Z_{lf} \leq \sum_{f \in F} \sum_{k \in K} X_{ifk} \quad , \forall i \in I, \forall l \in L \quad (72)$$

เงื่อนไข (73) กำหนดให้สามารถผลิตงานช้อนทับได้เพียงหนึ่งงาน บนงานชั้นล่างได้ ๆ

$$\sum_{i \in I} \sum_{f \in F} Z_{ifl} \leq 1 \quad , \forall l \in L \quad (73)$$

เงื่อนไข (74), (75) และ (76) กำหนดให้ตัวแปรตัดสินใจมีค่าได้เพียง 2 ค่า คือ 0 และ 1

$$X_{ifk} \in \{0, 1\} \quad , \forall i \in I, \forall f \in F, \forall k \in K \quad (74)$$

$$Z_{ifl} \in \{0, 1\} \quad , \forall i \in I, \forall f \in F, \forall l \in L \quad (75)$$

$$W_{iilj} \in \{0, 1\} \quad , \forall i \in I, \forall i' \in I, \forall j \in J \quad (76)$$

เงื่อนไข (77) และ (78) กำหนดให้ตัวแปรตัดสินใจมีค่ามากกว่าหรือเท่ากับ 0

$$S_{ij} \geq 0 \quad , \forall i \in I, \forall j \in J \quad (77)$$

$$B_{ik} \geq 0 \quad , \forall i \in I, \forall k \in K \quad (78)$$

แบบจำลองทางคณิตศาสตร์นี้จะได้คำตอบคือสูตรการผลิตสำหรับงานชั้นล่างและงานช้อนทับ แม่แบบของงานชั้นล่าง งานชั้นล่างสำหรับงานช้อนทับ และตารางการผลิตสำหรับงานชั้นล่างและงานช้อนทับ โดยจะหาคำตอบด้วยโปรแกรม ILOG OPL ดังรูปที่ 3.4 โดยมีข้อมูลนำเข้าดังรูปที่ 3.5 ซึ่งเป็นปัญหาที่มีงาน 8 งาน 2 แม่แบบ จะได้คำตอบจากโปรแกรม ดังนี้ จำนวนงานชั้นล่าง 4 งาน และงานช้อนทับ 4 งาน ดังรูปที่ 3.6 ใช้สูตรการผลิตและจัดตารางการผลิตดังตารางที่ 3.2 โดยมีต้นทุนการผลิตเท่ากับ 90 หน่วย

```

int m=...; //number of processing step
int n=...; //number of job
int b=...; //number of mold
int a=...; //number of formulation
range i=1..n; //denote job
range ii=1..n; //denote job
range l=1..n; //denote job
range j=1..m; //denote processing step
range k=1..b; //denote mold
range f=1..a; //denote formulation
float P1=...; //processing time 1
float P2=...; //processing time 2
float P3[f]=...; //processing time 3
float P4=...; //processing time 4
float P5=...; //processing time 5
float cost[f]=...; // cost of formulation f
float D=...; //due date
float M=...; //large number
dvar boolean X[i][f][k];
dvar boolean Z[i][f][l];
dvar float+ S[i][j];
dvar float+ B[i][k];
dvar boolean W[i][ii][j];
minimize sum(i in i,f in f,k in k)cost[f]*X[i][f][k]+sum(i in i,f in f,l in l)cost[f]*Z[i][f][l];
subject to {
ct2:   forall(i in i)
           sum(f in f,k in k)X[i][f][k] + sum(f in f,l in l)Z[i][f][l]
== 1;
ct3:   forall(i in i)
           S[i][2] >= S[i][1] + P1;
ct4:   forall(i in i)
           S[i][3] == S[i][2] + P2;
ct5:   forall(i in i)
           S[i][4] >= S[i][3] + sum(f in f,k in k)P3[f]*X[i][f][k] +
sum(f in f,l in l)P3[f]*Z[i][f][l];
ct6:   forall(i in i)
           S[i][5] >= S[i][4] + P4;
}

```

 CU iThesis 5870347421 thesis / recv: 25072552 16:00:35 / seq: 23

```

ct7:   forall(i in i,l in l : i!=l)
        (1-sum(f in f)Z[i][f][l])*M >= S[1][3] + 12 - S[i][1];
ct8:   forall(i in i,l in l : i!=l)
        (1-sum(f in f)Z[i][f][l])*M >= S[i][5] + P5 - S[1][4];
ct9:   forall(i in i,k in k)
        (1-sum(f in f)X[i][f][k])*M >= S[i][5] + P5 - B[i][k];
ct11:  forall(i in i,k in k)
        B[i][k]<=sum(f in f)X[i][f][k]*M;
ct12:  forall(i in i,ii in ii,k in k : ii>i)
        (2-sum(f in f)X[i][f][k]-sum(f in f)X[ii][f][k])*M >= B[i][k]
        - S[ii][1];
ct13:  forall(i in i,ii in ii : ii!=i)
        (1-W[i][ii][1])*M >= S[i][1] + P1 - S[ii][1];
ct14:  forall(i in i,ii in ii : ii!=i)
        (1-W[i][ii][4])*M >= S[i][4] + P4 - S[ii][4];
ct15:  forall(i in i,ii in ii : ii!=i)
        (1-W[i][ii][5])*M >= S[i][5] + P5 - S[ii][5];
ct16:  forall(i in i,ii in ii : ii!=i)
        (W[i][ii][1])*M >= -S[i][1] + P1 + S[ii][1];
ct17:  forall(i in i,ii in ii : ii!=i)
        (W[i][ii][4])*M >= -S[i][4] + P4 + S[ii][4];
ct18:  forall(i in i,ii in ii : ii!=i)
        (W[i][ii][5])*M >= -S[i][5] + P5 + S[ii][5];
ct19:  forall(i in i,ii in ii : ii!=i)
        (1-W[i][ii][2])*M >= 1 + S[i][2] + P2 - S[ii][2];
Ct20:  forall(i in i,ii in ii : ii!=i)
        (W[i][ii][2])*M >= 1 - S[i][2] + P2 + S[ii][2];
Ct21:  forall(i in i)
        S[i][5]+P5 <= D;
Ct22:  forall(i in i,l in l)
        sum(f in f,k in k)X[i][f][k]>=sum(f in f)Z[l][f][i];
ct23:  forall(l in l)
        sum(f in f,i in i)Z[i][f][l]<=1;
}

```

```

m=5; //number of processing step
n=8;//number of job
b=2; //number of mold
a=5; //number of formulation
P1=3; //processing time 1
P2=4; //processing time 2
P3=[24,36,48,72,96]; //processing time 3
P4=1; //processing time 4
P5=3; //processing time 5
cost=[20,15,13,8,5]; // cost of formulation f
M=168; //large number

```

รูปที่ 3.5 แสดงข้อมูลนำเข้าจากโปรแกรม ILOG OPL

ตารางที่ 3.2 คำตอบจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ปัญหาที่มี 8 งาน 2 แม่แบบ

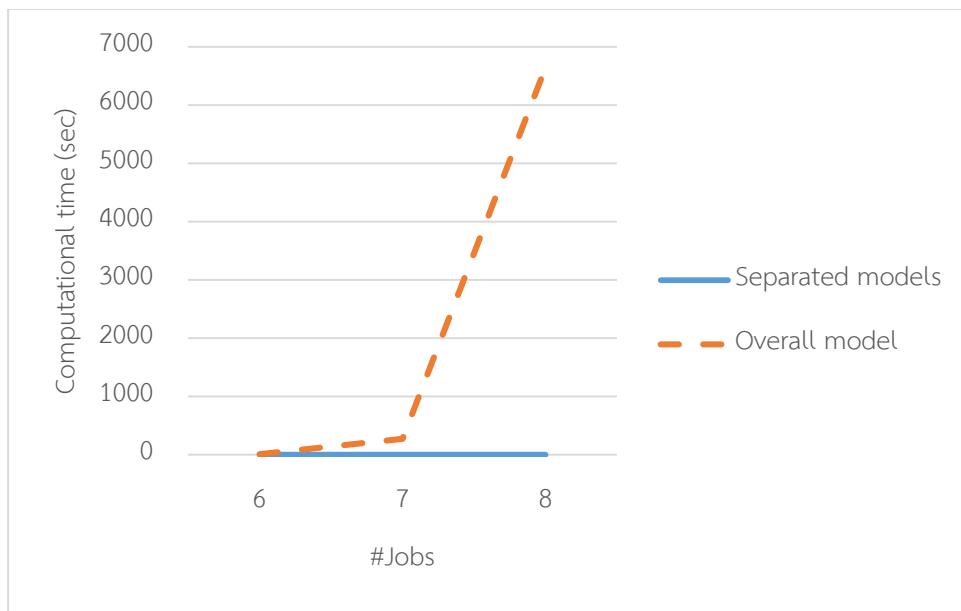
#Job	Formula	Starting time					Completion time
		Process 1	Process 2	Process 3	Process 4	Process 5	
1	4	0	3	7	79	80	83
2	3	19	22	26	74	75	78
3	4	83	86	90	162	163	166
4	3	102	105	109	157	158	161
5	3	5	8	12	67	68	71
6	2	24	27	31	71	72	75
7	4	75	78	82	149	150	153
8	3	94	97	101	154	155	158

3.4 ผลการวิจัยจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์

ณัฐพล (2554) ศึกษาการจัดตารางการผลิตคอนกรีตสำเร็จรูปแบบช้อนหับ โดยศึกษาปัญหาที่มี 2 แม่แบบ 4 แม่แบบ 8 แม่แบบ ที่กำหนดส่งงานครึ่งสัปดาห์ (168 หน่วย) และหนึ่งสัปดาห์ (336 หน่วย) ที่มีจำนวนงานแตกต่างกันออกไป เสนอการแบ่งปัญหาออกเป็น 2 ปัญหาย่อยและเสนอแบบจำลองทางคณิตศาสตร์เพื่อแก้ปัญหาสำหรับปัญหาย่อยทั้ง 2 ปัญหาคือแบบจำลองทาง



คณิตศาสตร์สำหรับงานชั้นล่างและแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ที่มีการผลิตแบบช้อนทับ [1] โดยงานวิจัยนี้จะศึกษาปัญหาทุกปัญหาเพื่อเปรียบเทียบผลที่ได้จากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวม (Overall model) และแบบจำลองทางคณิตศาสตร์จากการแบ่งปัญหาย่อย (Separated models) รวมไปถึงเวลาที่ใช้ในการหาคำตอบ (Computational time) ด้วย



รูปที่ 3.6 กราฟเปรียบเทียบเวลาในการหาคำตอบจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์

สำหรับแบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวมนั้น มีการเพิ่มเงื่อนไขในแบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวม นั่นคือเงื่อนไข (57) ซึ่งใช้ตัดสินใจว่างานแต่ละงานจะใช้สูตรการผลิตใด และผลิตเป็นงานชั้นล่าง หรืองานช้อนทับ ถ้าเป็นงานชั้นล่างจะต้องเลือกแม่แบบที่ใช้ และถ้าเป็นงานช้อนทับจะเลือกผลิตบนงานชั้นล่างได ซึ่งการแบ่งปัญหาย่อยนั้นจะกำหนดแล้วว่างานใดเป็นงานชั้นล่างและงานใดเป็นงานช้อนทับ ทำให้แบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวมมีจำนวนตัวแปรตัดสินใจมากกว่า คือจำนวนตัวแปรตัดสินใจสำหรับงานชั้นล่าง = จำนวนงานทั้งหมด \times สูตรการผลิต \times แม่แบบ และจำนวนตัวแปรตัดสินใจสำหรับงานช้อนทับ = จำนวนงานทั้งหมด \times สูตรการผลิต \times จำนวนงานชั้นล่าง ในขณะที่ การแบ่งปัญหาย่อยมีจำนวนตัวแปรตัดสินใจสำหรับงานชั้นล่าง = จำนวนงานชั้นล่าง \times สูตรการผลิต \times แม่แบบ และจำนวนตัวแปรตัดสินใจสำหรับงานช้อนทับ = จำนวนงานชั้นทับ \times สูตรการผลิต \times จำนวนงานชั้นล่าง ทำให้มีจำนวนงานที่เพิ่มมากขึ้น เวลาในการหาคำตอบด้วยแบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวมจะมากกว่าการแบ่งปัญหาย่อย

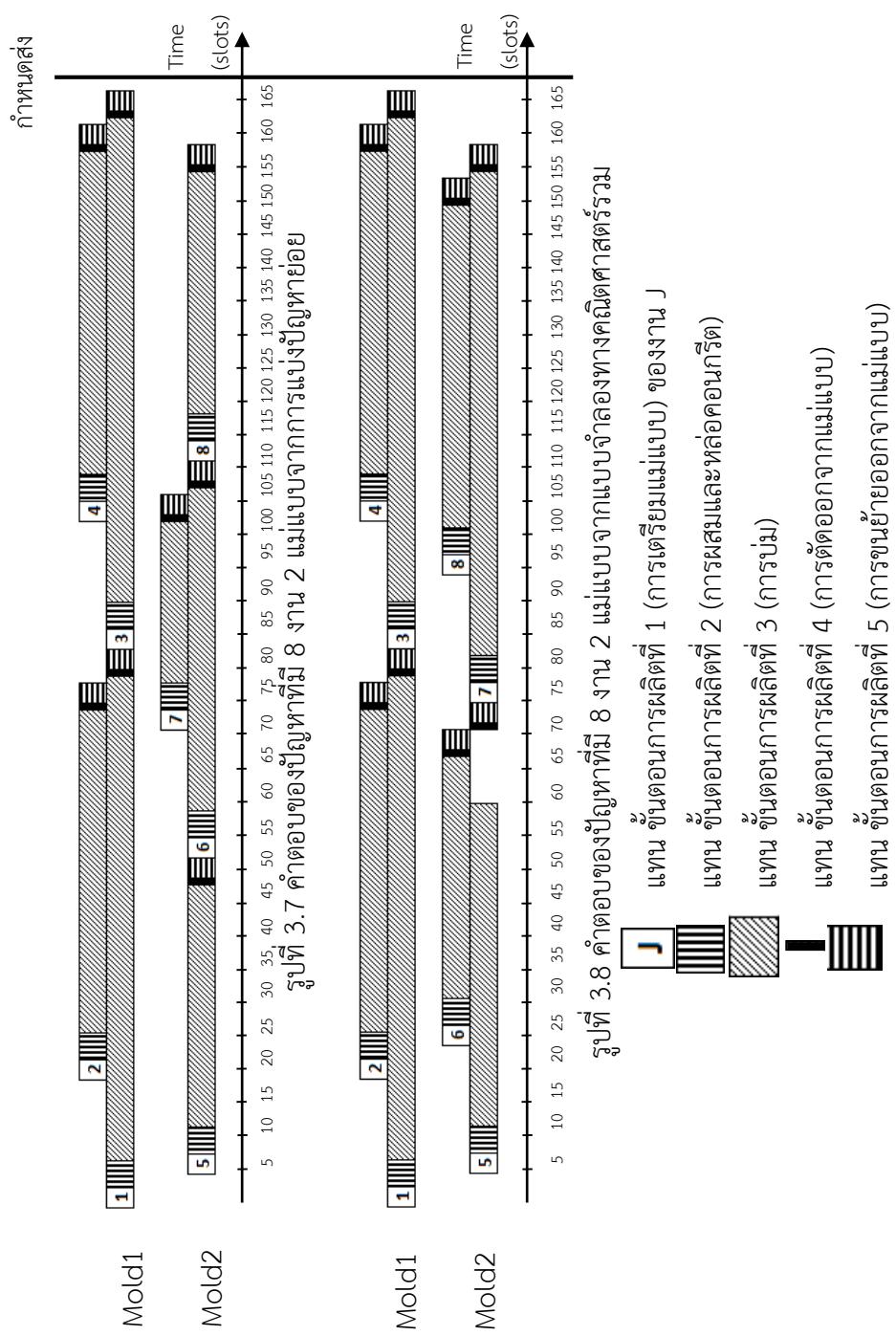
จากรูปที่ 3.6 ซึ่งแสดงเวลาในการหาคำตอบสำหรับปัญหาที่มีจำนวนงาน 6, 7 และ 8 งาน 2 แม่แบบ ซึ่งแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ทั้ง 2 แบบสามารถหาคำตอบที่ดีที่สุดได้ จะเห็นได้ว่าเมื่อปัญหามีขนาดใหญ่มากขึ้น ในที่นี้คือมีจำนวนงานที่เพิ่มมากขึ้น แบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวมจะใช้เวลาในการหาคำตอบสูงขึ้นมาก โดยเฉพาะจากปัญหาที่มี 7 งานไปเป็นปัญหาที่มี 8 งาน ซึ่งมีจำนวนงานเพิ่มมาเพียงงานเดียวเท่านั้น ในขณะที่แบบจำลองทางคณิตศาสตร์จากการแบ่งปัญหาย่อยนั้น เมื่อจำนวนงานมีค่าเพิ่มขึ้น เวลาจะลับไม่แตกต่างกันมากนัก

เมื่อปัญหามีขนาดใหญ่ขึ้น แบบจำลองทางคณิตศาสตร์จะไม่สามารถหาคำตอบที่ดีที่สุดได้ในขณะที่บางปัญหา แบบจำลองทางคณิตศาสตร์จากการแบ่งปัญหาย่อยสามารถหาคำตอบที่ดีที่สุดได้เมื่อไม่สามารถหาคำตอบที่ดีที่สุดได้ จะได้คำตอบที่มีช่องว่าง (Gap) ซึ่งคำนวนมาจากการแบ่งต่างระหว่างคำตอบที่ได้กับคำตอบจากกิ่งที่ดีที่สุด (Best bound) โดยที่คำตอบจากกิ่งที่ดีที่สุดหากได้จากกำหนดการเชิงเส้นหย่อน (Linear programming relaxation) เป็นการตัดเงื่อนไขที่ให้ตัวแปรเป็นจำนวนเต็มออกเพื่อหาผลเฉลย ซึ่งเมื่อพิจารณาเงื่อนไขที่ตัวแปรต้องเป็นจำนวนเต็มแล้ว อาจจะเป็นคำตอบที่เป็นไปไม่ได้ก็ได้ โดยที่คำตอบจากกิ่งที่ดีที่สุดนี้ จะให้ผลเฉลยที่ติกว่า (มีค่าต่ำกว่า) หรือเท่ากับผลเฉลยของกำหนดการเชิงเส้นจำนวนเต็มแบบผสม (Mixed integer programming) นั่นเอง [22]

จากข้อจำกัดของการแบ่งปัญหาย่อยที่ไม่สามารถเปลี่ยนสูตรการผลิตของงานชั้นล่างได้นั้น ทำให้บางปัญหา เช่น ตัวอย่างปัญหาที่มี 8 งาน 2 แม่แบบ ไม่สามารถผลิตงานชั้นล่าง 4 งานและงานช้อนทับ 4 งานได้ ทำให้ต้องเลือกผลิตงานชั้นล่างที่มากขึ้น คือ 5 งานและงานช้อนทับ 3 งาน ซึ่งเลือกใช้สูตรการผลิต 4-3-4-3-2-3-1-2 ซึ่งคิดเป็นต้นทุนการผลิต 105 หน่วยดังรูปที่ 3.7 ในขณะที่แบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวมนั้น สามารถผลิตงานชั้นล่าง 4 งานและงานช้อนทับ 4 งาน ซึ่งเลือกใช้สูตรการผลิต 4-3-4-3-3-2-4-3 ซึ่งคิดเป็นต้นทุนการผลิต 90 หน่วยดังรูปที่ 3.8 จะเห็นได้ว่า ในแม่แบบที่ 1 คำตอบจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ทั้ง 2 แบบเหมือนกันทุกประการ ทั้งจำนวนงานชั้นล่าง จำนวนงานช้อนทับ และสูตรการผลิตที่ใช้ ส่วนในแม่แบบที่ 2 คำตอบจากการแบ่งปัญหา ย่อยเลือกผลิตงานชั้นล่าง 3 งานและงานช้อนทับ 1 งาน ในขณะที่แบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวมเลือกผลิตงานชั้นล่าง 2 งานและงานช้อนทับ 2 งาน เมื่อมีการผลิตงานชั้นล่างจำนวนมากกว่า ทำให้จำเป็นต้องเลือกสูตรการผลิตที่สั้นกว่าเพื่อให้เสรีจสั้นการผลิตภายในกำหนดส่งงาน เมื่องานชั้นล่างเลือกสูตรการผลิตที่สั้น ทำให้งานช้อนทับต้องเลือกสูตรการผลิตที่สั้นเข่นกันเพื่อให้ผลิตได้ทันเวลา ทำให้ในปัญหานี้ ต้องเลือกสูตรการผลิตที่ 1 สำหรับงานที่ 7 ซึ่งเป็นช้อนทับที่ผลิตบนงานชั้นล่างที่ 6 ซึ่งใช้สูตรการผลิตที่ 3 เพราะถ้าเลือกสูตรการผลิตที่ถูกกล จะทำให้ไม่สามารถผลิตได้เสรีจสั้นภายใน



กำหนดส่งงาน คำตอบจากการแบ่งปัญหาอย่างเลือกสูตรการผลิตที่แพงกว่าคำตอบจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวม 2 งาน คือ งานที่ 7 และ 8 โดยเลือกสูตรการผลิตที่ 1 และ 2 ตามลำดับ ขณะที่คำตอบจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวมเลือกสูตรการผลิตที่ 4 และ 3 ตามลำดับ ซึ่งเป็นสูตรที่ถูกกว่าทั้งคู่ คำตอบจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวมจึงให้คำตอบที่ดีกว่า เมื่อหากำตอบจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ทั้ง 2 แบบแล้วได้ผลดังนี้



ตารางที่ 3.3 ผลการวิจัยของปัญหาที่ 2 แม่แบบที่กำหนดสูงที่สุด 168 หน่วย

Prob.	# Jobs	Separated models						Overall model			
		# Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Gap1 (%)	Gap2 (%)	Time (sec)	# Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Gap (%)
1	6	3	3	52	-	-	0.16	3	3	52	-
2	7	4	3	70	-	-	0.20	4	3	70	-
3	8	5	3	105	-	-	0.45	4	4	91	-
4	9	6	3	144	-	-	1.69	5	4	128	45.31
											5,400.38

ตารางที่ 3.4 ผลการวิจัยของปัญหาที่ 2 แม่แบบที่กำหนดสูงที่สุด 336 หน่วย

Prob.	# Jobs	Separated model						Overall model			
		# Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Gap1 (%)	Gap2 (%)	Time (sec)	# Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Gap (%)
5	15	11	4	189	-	-	8101.25	8	7	157	52.23
6	16	8	8	183	-	-	13.66	8	8	180	55.56
											4600.23

Prob.	# Jobs	Separated model						Overall model					
		# Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Gap1 (%)	Gap2 (%)	Time (sec)	# Based jobs	Cost	# Top-layer jobs	Cost	Gap (%)	Time (sec)
12	27	14	13	246	28.57	-	2058.28	18	9	317	57.41	7500.45	
13	29	24	5	417	64.81	-	4833.4	19	10	376	61.44	15500.47	

ตารางที่ 3.6 ผลการวิจัยของผู้ศึกษา 4 แบบในปัญหาขนาด 336 หน่วย

Prob.	# Jobs	Separated models						Overall model					
		# Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Gap1 (%)	Gap2 (%)	Time (sec)	# Based jobs	Cost	# Top-layer jobs	Cost	Gap (%)	Time (sec)
7	11	6	5	90	-	-	0.87	6	5	90	34.89	4,200.22	
8	12	7	5	113	-	-	5.83	7	5	108	47.64	5,000.19	
9	13	12	1	192	36.77	-	5,000.46	7	6	131	48.09	4,900.34	
10	14	8	6	159	-	-	53.84	8	6	164	57.32	5,200.39	
11	15	10	5	204	19.28	-	5,900.46	9	6	199	62.31	5,400.17	

ตารางที่ 3.5 ผลการวิจัยของผู้ศึกษา 4 แบบในปัญหาขนาด 168 หน่วย

ตารางที่ 3.7 ผลการวิจัยของปัญหาที่ 8 เมื่อแบบที่กำหนดส่งงาน 168 หน่วย

Prob.	# Jobs	Separated models						Overall model				
		# Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Gap1 (%)	Gap2 (%)	Time (sec)	# Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Gap (%)	Time (sec)
14	19	10	9	160	-	34.69	7,230.33	11	8	170	44.12	5,400.42
15	20	12	8	185	16.67	27.29	17,900.25	12	8	196	48.98	6,700.52
16	21	14	7	226	35.61	-	29,220.84	15	6	243	56.79	7,000.44
17	22	18	4	278	59.86	16.33	7,567.01	14	8	270	59.26	8,300.47

ตารางที่ 3.8 ผลการวิจัยของปัญหาที่ 8 เมื่อแบบที่กำหนดส่งงาน 336 หน่วย

Prob.	# Jobs	Separated model						Overall model				
		# Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Gap1 (%)	Gap2 (%)	Time (sec)	# Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Gap (%)	Time (sec)
18	43	32	11	460	52.80	36.67	18964.69	30	13	577	62.74	18501.51
19	44	25	19	453	22.36	56.15	9505.2	27	17	465	52.69	15650.97
20	45	28	17	431	39.13	44.28	15504.53	27	18	465	51.61	24401.24
21	48	36	12	587	59.46	45.45	23330.61	37	11	765	68.63	2804.92
22	49	45	4	724	67.63	31.03	24619.59	35	14	740	66.89	3603.44
23	50	41	9	710	67.51	42.92	17091.1	44	6	793	68.47	25500.5

สำหรับปัญหาที่มี 2 แม่แบบซึ่งเป็นปัญหานาดเล็ก จากตารางที่ 3.3 และ 3.4 พบร่วมแบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวมสามารถหาคำตอบได้ดีกว่าหรือเท่ากับคำตอบจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์จากการแบ่งปัญหาย่อยได้ทุกปัญหา ไม่ว่าจะสามารถหาคำตอบที่ดีที่สุดได้หรือไม่ก็ตาม

เมื่อปัญหาระบมีขันดใหญ่ขึ้น คือปัญหาที่มี 4 แม่แบบ จากตารางที่ 3.5 และ 3.6 พบร่วมแบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวมไม่สามารถหาคำตอบที่ดีที่สุดได้ในทุก ๆ ปัญหา โดยที่ส่วนใหญ่แบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวมหาคำตอบได้แย่กว่าในปัญหาที่ 10 เนื่องจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวมไม่สามารถหาคำตอบที่ดีที่สุดได้ ในขณะที่การแบ่งปัญหาย่อยสามารถหาคำตอบที่ดีที่สุด และในปัญหาที่ 12 ทำการแบ่งปัญหาย่อยสามารถหาคำตอบที่ดีที่สุดได้ในปัญหาย่อยที่ 2 และสามารถเลือกผลิตงานชั้นล่างจำนวนน้อยกว่าคำตอบจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวม ทำให้การแบ่งปัญหาย่อยได้คำตอบที่ดีกว่า ส่วนในปัญหาที่ 13 ที่แบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวมนั้นหาคำตอบได้ดีกว่าแม้ว่าแบบจำลองทั้ง 2 แบบจะไม่สามารถหาคำตอบที่ดีที่สุดได้ เพราะว่าแบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวมนั้นเลือกผลิตงานชั้นล่างจำนวนน้อยกว่าการแบ่งปัญหาย่อย

สำหรับปัญหาที่มี 8 แม่แบบที่มีกำหนดส่งงาน 168 หน่วย จากตารางที่ 3.7 พบร่วมการแบ่งปัญหาย่อยสามารถหาคำตอบได้ดีกว่า ยกเว้นปัญหาที่ 17 ที่แบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวมสามารถหาคำตอบได้ดีกว่า โดยเลือกผลิตจำนวนงานชั้นล่างน้อยกว่าคำตอบที่ได้จากการแบ่งปัญหา และเมื่อปัญหาที่มีขันดใหญ่มาก คือปัญหาที่มี 8 แม่แบบที่มีกำหนดส่งงาน 336 หน่วยพบว่า แบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวมไม่สามารถหาคำตอบได้ดีกว่าการแบ่งปัญหาย่อยในทุก ๆ ปัญหาแม้ว่าบางปัญหานั้นแบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวมจะเลือกผลิตจำนวนงานชั้นล่างน้อยกว่าก็ตาม



บทที่ 4

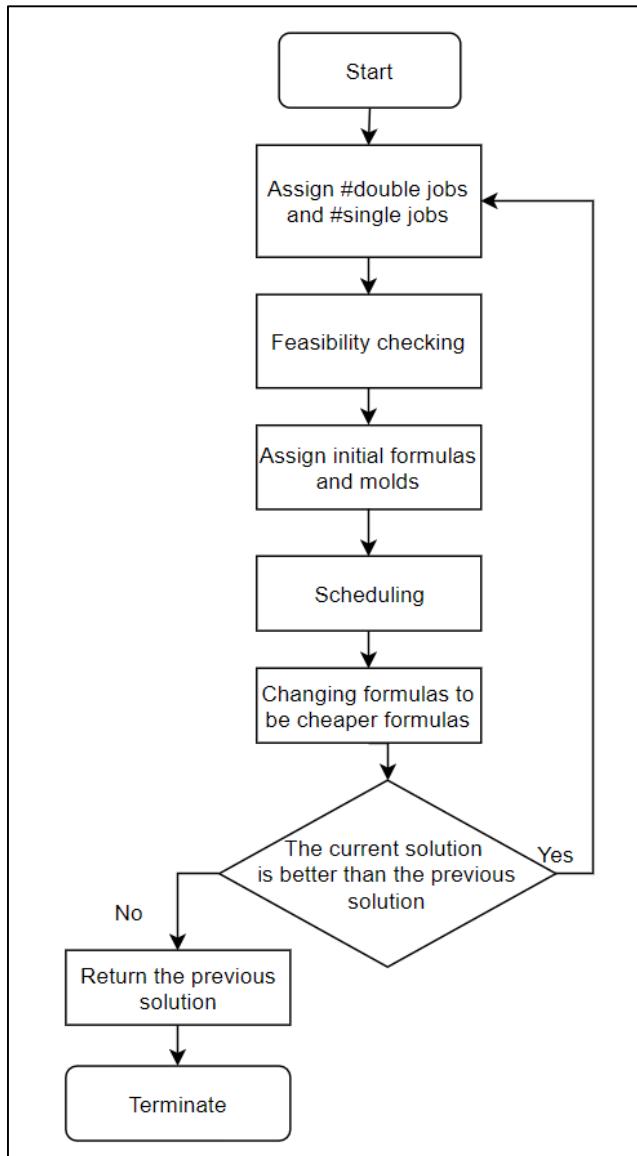
วิธีอิวาริสติกและผลการวิจัย

4.1 วิธีอิวาริติก

จากที่ได้กล่าวไปในหัวข้อที่แล้ว แบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวมสามารถหาคำตอบได้ดีเมื่อขนาดปัญหามีขนาดเล็กเท่านั้น เมื่อปัญหามีขนาดใหญ่มากขึ้น เวลาที่ใช้ในการหาคำตอบจะมากขึ้นหลายเท่าตัว ทำให้ไม่สามารถหาคำตอบที่ดีที่สุดได้ งานวิจัยนี้จึงเสนอวิธีอิวาริสติกเพื่อใช้ในการหาคำตอบในระยะเวลาอันสั้น โดยยอมรับคำตอบที่อาจจะไม่ใช่คำตอบที่ดีที่สุด โดยวิธีอิวาริสติกที่เสนออนึ่งสามารถทำตามลำดับขั้นตอนตามรูปที่ 4.1 และ 4.2 ซึ่งอธิบายแผนภูมิการไหล (Flow chart) และรหัสเทียม (Pseudo code) ตามลำดับ

จากแผนภูมิการไหลรูปที่ 4.1 จะเริ่มวิธีอิวาริสติกด้วยการกำหนดจำนวนงานคู่ซึ่งประกอบด้วยงานชั้นล่างและงานชั้nonทับ และจำนวนงานเดียวซึ่งหมายถึงงานชั้นล่างเท่านั้น จากนั้นจะตรวจสอบความเป็นไปได้ของคำตอบ (Feasibility checking) โดยการให้ทุก ๆ งานใช้สูตรการผลิตที่สั้นที่สุดแล้วดูว่าปัญหานี้สามารถจัดตารางการผลิตได้หรือไม่ หากไม่สามารถจัดตารางการผลิตได้ทันกำหนดส่งงาน จะไม่นำปัญหาเข้าพิจารณาต่อ จากนั้นจะกำหนดสูตรการผลิตและแม่แบบแก่งาน โดยเริ่มพิจารณาสูตรที่ยาวที่สุดก่อน เนื่องจากต้องการต้นทุนการผลิตที่ต่ำที่สุด จากนั้นจึงนำงานที่กำหนดสูตรการผลิตแล้วไปจัดตารางการผลิต หากไม่สามารถจัดตารางการผลิตให้ทันกำหนดส่งงาน จะนำไปเลือกสูตรการผลิตใหม่ที่แพงขึ้นแต่ใช้เวลาในการผลิตลดลง เมื่อได้สูตรการผลิตที่สามารถจัดตารางการผลิตได้แล้ว จะนำไปปรับปรุงสูตรการผลิตว่าสามารถใช้สูตรการผลิตที่ถูกกลังได้หรือไม่ หลังจากนั้นจะปรับลดจำนวนงานคู่และเพิ่มจำนวนงานเดียว เพื่อทดลองหาคำตอบว่าจะได้คำตอบที่ดียิ่งขึ้นหรือไม่ ถ้าได้คำตอบที่ดียิ่งขึ้นก็จะทดลองปรับลดจำนวนงานคู่ต่อ แต่ถ้าไม่ได้คำตอบที่ดีขึ้น จะหยุดการพิจารณา





รูปที่ 4.1 แผนภูมิการไหลของวิธี heuristic

4.1.1 การกำหนดจำนวนงานคู่และงานเดียว (Assigning the number of double jobs and number of single jobs)

จากการศึกษาเบื้องต้นพบว่า เมื่อจำนวนงานซ้อนล่างและงานซ้อนทับมีค่าใกล้เคียงกัน จะทำให้มีแนวโน้มที่จะได้ค่าตอบที่ดีกว่า สาเหตุเพราะงาน 2 งานนั้น เมื่อจัดให้เป็นงานเดียว (Single job) 2 งานดังรูปที่ 4.3(a) และเป็นงานคู่ (Double job) 1 งานดังรูปที่ 4.3(b) จะเห็นว่ารูปที่ 4.3(a) ใช้เวลาการผลิตนานกว่ารูปที่ 4.3(b) หาก และในกรณีที่กำหนดส่งงานเท่ากับ 168 หน่วยนั้น จะพบว่า ไม่สามารถที่จะผลิตงานทั้งสองงานในสูตรการผลิตที่ 5 ได้ทั้งคู่หากไม่ทำการผลิตแบบซ้อนทับ

เนื่องจากเครื่องสินค้าที่มีความสามารถในการทำงานต่อเนื่องได้มากกว่าหนึ่งชั่วโมง จึงสามารถกำหนดเวลาการทำงานให้เป็นงานคู่ จึงสามารถลดเวลาการทำงานได้โดยการกำหนดจำนวนงานคู่ตั้งต้น (Initial number of double jobs) เท่ากับจำนวนงานทั้งหมดหารด้วยสอง โดยจะใช้ค่าที่เป็นจำนวนเต็มเท่านั้น และกำหนดจำนวนงานเดียวตั้งต้น (Initial number of single jobs) เท่ากับ 1 กรณีที่จำนวนงานทั้งหมดเป็นจำนวนคี่ และเท่ากับ 0 กรณีที่จำนวนงานทั้งหมดเป็นจำนวนคู่ ยกตัวอย่างเช่น ปัญหาที่ 9 ที่มีจำนวนงานทั้งหมด 13 งาน 4 ແມ່ແບບ จะกำหนดจำนวนงานคู่ตั้งต้นเท่ากับ 6 งาน และจำนวนงานเดียวตั้งต้นเท่ากับ 1 งาน รวมเป็น 7 งาน

Assign the initial number of double jobs and number of single jobs

While (Number of double jobs is at least 0)

 Assign the shortest formula to each job

 Assign the mold to each job

 Compute finishing time of each mold

 If (Finishing time of any mold > due date)

 Terminate

 Assign the longest formula to each job

 Compute finishing time of each mold

 While (Completion time of any mold > due date)

 Reducing a lowest-weight formula

 Schedule

 While (Finishing time of each mold > due date)

 Reducing a lowest-weight formula

 Schedule

 Changing formula to be cheaper formulas

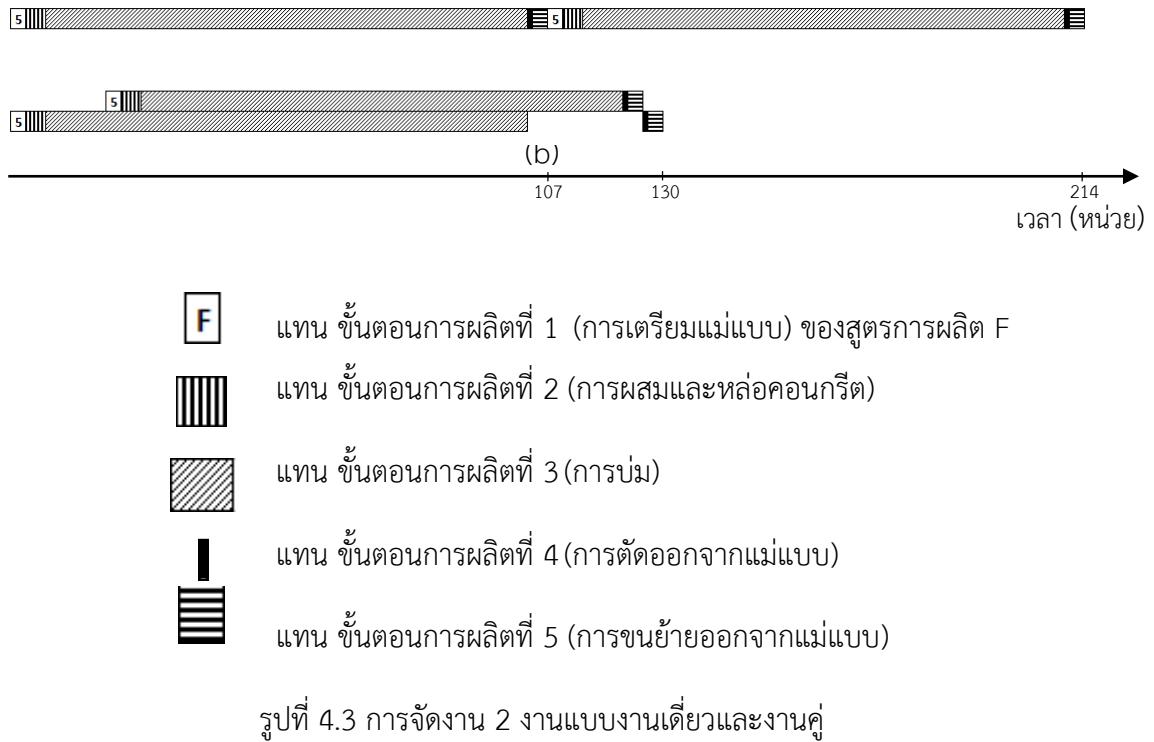
 If (The current solution is not better than the last solution)

 Terminate

Decrease number of double jobs 1 job

รูปที่ 4.2 รหัสเพิ่มสำหรับการหาคำตอบด้วยวิธีฮิวิสติก



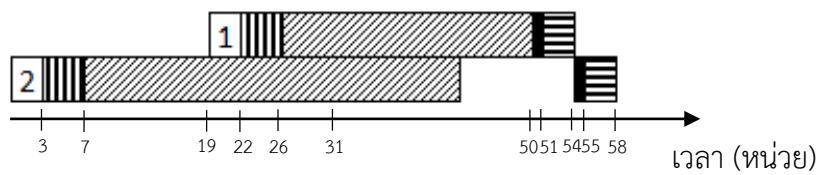


4.1.2 การตรวจสอบความเป็นไปได้ของคำตอบ (Feasibility checking)

1) การกำหนดสูตรการผลิตที่สั้นที่สุดและแม่แบบ (Assigning the shortest formula and the mold to each job)

สำหรับงานเดี่ยวนั้น จะพิจารณาเลือกสูตรการผลิตดังตารางที่ 4.1 ส่วนงานคู่ จะพิจารณาเป็นคู่สูตรการผลิต โดยคำนวณเวลาการผลิตรวมจากการลองจัดตารางการผลิตงานชิ้นล่างและงานช้อนทับโดยใช้สูตรการผลิตดังกล่าว คำนึงถึงเงื่อนไขของงานชิ้นล่างและงานช้อนทับเท่านั้น เช่น คู่สูตรการผลิตที่หนึ่งจะใช้สูตรการผลิตที่ 2 สำหรับงานชิ้นล่างและสูตรการผลิตที่ 1 สำหรับงานช้อนทับดังรูปที่ 4.4 ในตอนแรกจะพิจารณาเฉพาะคู่สูตรการผลิตดังตารางที่ 4.2 ซึ่งไม่พิจารณาคู่สูตรการผลิตที่สามารถเปลี่ยนสูตรการผลิตที่ 2 สำหรับงานชิ้นล่างและสูตรการผลิตที่ 1 สำหรับงานช้อนทับ เพราะสามารถเปลี่ยนสูตรการผลิตของงานช้อนทับให้เป็นสูตรการผลิตที่ 3 ได้ โดยที่ไม่จำเป็นต้องเลื่อนเวลาการผลิต ดังรูปที่ 4.5(a) และ (b) แต่เมื่อลองใช้วิธีวิสติกในการหาคำตอบแล้วพบว่าในบางปัญหา ไม่สามารถหาคำตอบได้เท่าคำตอบจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ เนื่องจากจำกัดสูตรการผลิตในการเลือกมาก

เกินไปโดยที่แบบจำลองทางคณิตศาสตร์สามารถเลือกสูตรการผลิตได้ทุกแบบ คู่สูตรการผลิตที่ไม่ได้นำมาพิจารณาบันทึก อาจจะไม่คุ้มค่าแก่การเลือกมาผลิต แต่ถ้าลองนำมาจัดตารางการผลิตแล้ว เงื่อนไขเรื่องการใช้ทรัพยากรากจะทำให้งานชั้นล่างหรืองานช้อนทับต้องเลื่อนการผลิตออกไป จนในบางครั้ง คู่สูตรการผลิตที่งานชั้นล่างใช้สูตรการผลิตที่ 4 และงานช้อนทับใช้สูตรการผลิตที่ 2 อาจคุ้มค่าจนทำให้ถูกเลือกให้มาผลิตก็ได้ ถึงแม้รูปที่ 4.5(a) และ 4.5(b) จะมีเวลาการผลิตรวมที่เท่ากัน แต่เวลาการผลิตงานช้อนทับนั้นแตกต่างกัน จะเห็นได้ว่ารูปที่ 4.5(a) นั้นสามารถเลื่อนการผลิตงานช้อนทับได้มากกว่าโดยที่ไม่ส่งผลกระทบต่อเวลาการผลิตรวม ทำให้อาจจะมีประโยชน์ในการนำมาจัดตารางการผลิต



- แทน ขั้นตอนการผลิตที่ 1 (การเตรียมแม่แบบ) ของสูตรการผลิต F
- แทน ขั้นตอนการผลิตที่ 2 (การผสมและหล่อคอนกรีต)
- แทน ขั้นตอนการผลิตที่ 3 (การบ่ม)
- แทน ขั้นตอนการผลิตที่ 4 (การตัดออกจากแม่แบบ)
- แทน ขั้นตอนการผลิตที่ 5 (การขันย้ายออกจากแม่แบบ)

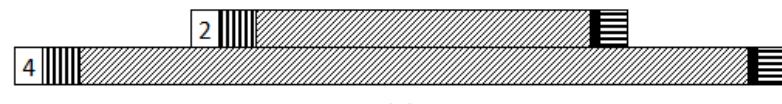
รูปที่ 4.4 ตัวอย่างคู่สูตรการผลิต D1

ตารางที่ 4.1 เวลาการผลิตรวม ต้นทุนการผลิตของสูตรการผลิต

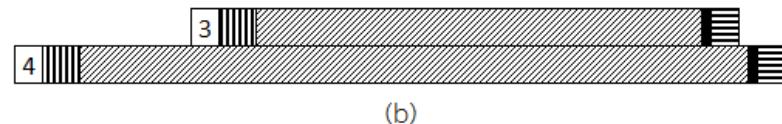
สูตรการผลิต	เวลาการผลิตรวม (หน่วย)	ต้นทุนการผลิต (หน่วย)
S1	35	20
S2	47	15
S3	59	13
S4	83	8
S5	107	5

ตารางที่ 4.2 คู่สูตรการผลิตที่นำมาพิจารณาในตอนแรก

คู่สูตรการผลิต	สูตรการผลิตของงานชั้นล่าง	สูตรการผลิตของงานชั้นบนทับ	เวลาการผลิตรวม (หน่วย)	ต้นทุนการผลิต (หน่วย)
DD1	2	1	58	35
DD2	3	1	59	33
DD3	3	2	70	28
DD4	3	3	82	26
DD5	4	3	83	21
DD6	4	4	106	16
DD7	5	4	107	13
DD8	5	5	130	10



(a)



(b)



แทน ขั้นตอนการผลิตที่ 1 (การเตรียมแม่แบบ) ของสูตรการผลิต F



แทน ขั้นตอนการผลิตที่ 2 (การผสมและหล่อค้อนกรีต)



แทน ขั้นตอนการผลิตที่ 3 (การบ่ม)

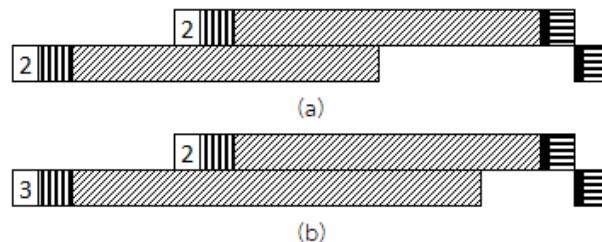


แทน ขั้นตอนการผลิตที่ 4 (การตัดออกจากแม่แบบ)



แทน ขั้นตอนการผลิตที่ 5 (การขันย้ายออกจากแม่แบบ)

รูปที่ 4.5 ตัวอย่างคู่สูตรการผลิตที่ในตอนแรกไม่นำมาพิจารณา



แทน ขั้นตอนการผลิตที่ 1 (การเตรียมแม่แบบ) ของสูตรการผลิต F



แทน ขั้นตอนการผลิตที่ 2 (การผสมและหล่อคอนกรีต)



แทน ขั้นตอนการผลิตที่ 3 (การบ่ม)



แทน ขั้นตอนการผลิตที่ 4 (การตัดออกจากแม่แบบ)



แทน ขั้นตอนการผลิตที่ 5 (การขันย้ายออกจากแม่แบบ)

รูปที่ 4.6 ตัวอย่างคู่สูตรการผลิตที่ไม่นำมาพิจารณา

ตารางที่ 4.3 เวลาการผลิตรวม ต้นทุนการผลิตของคู่สูตรการผลิต

คู่สูตรการผลิต	สูตรการผลิตของ งานชั้นล่าง	สูตรการผลิตของ งานชั้นบนทับ	เวลาการผลิตรวม (หน่วย)	ต้นทุนการผลิต (หน่วย)
D1	2	1	58	35
D2	3	1	59	33
D3	3	2	70	28
D4	4	1	83	28
D5	3	3	82	26
D6	5	1	107	25
D7	4	2	83	23
D8	4	3	83	21
D9	5	2	107	20
D10	5	3	107	18
D11	4	4	106	16
D12	5	4	107	13
D13	5	5	130	10

จากเหตุผลดังกล่าว จึงนำสูตรการผลิตที่ในตอนแรกไม่ได้พิจารณากลับมาพิจารณา โดยจะเลือกคู่สูตรการผลิตที่งานชิ้นล่างเลือกสูตรการผลิตที่ยาวกว่าหรือเท่ากับงานชิ้นทั้งตารางที่ 4.3 โดยเรียงลำดับจากต้นทุนการผลิตเพิ่มไปถูก เพื่อให้สะดวกในการคำนวณค่าต่อหน้าหน้าและการเปลี่ยนให้ใช้สูตรการผลิตที่ถูกลงโดยจะเห็นว่ามีบางสูตรการผลิตที่ไม่นำมาพิจารณาเลย เช่นคู่สูตรการผลิตที่งานชิ้นล่างใช้สูตรการผลิตที่ 2 และงานชิ้นทั้งหมดใช้สูตรการผลิตที่ 2 จากรูปจะเห็นว่า เวลาเสร็จสิ้นการผลิตของงานชิ้นล่างและงานชิ้นทั้งหมดที่ 4.6(a) มีค่าเท่ากับคู่สูตรการผลิตที่งานชิ้นล่างใช้สูตรการผลิตที่ 3 และงานชิ้นทั้งหมดใช้สูตรการผลิตที่ 2 ดังรูปที่ 4.6(b) จึงไม่พิจารณาคู่สูตรที่ไม่ว่าเวลาเสร็จสิ้นการผลิตงานชิ้นล่างและงานชิ้นทั้งหมดที่เท่ากัน แต่มีต้นทุนการผลิตที่สูงกว่า

ในชั้นตอนนี้จะกำหนดสูตรการผลิตที่สั้นที่สุด (ແພງທີ່ສຸດ) สำหรับทุกงาน โดยสำหรับงานคู่จะกำหนดให้ใช้สูตรการผลิต D1 และสำหรับงานเดียว จะกำหนดให้ใช้สูตรการผลิต S1 จากนั้นกำหนดแม่แบบสำหรับงานต่าง ๆ โดยจะให้แต่ละแม่แบบมีจำนวนงานเท่า ๆ กัน จากปัญหาที่ 9 พบร่วมจำนวนงานทั้งหมด 7 งาน แบ่งเป็นงานคู่ 6 งานและงานเดียว 1 งาน โดยจะกำหนดให้งาน 6 งานแรกเป็นงานคู่และงานที่ 7 เป็นงานเดียว ซึ่งจะใช้สูตรการผลิตดังนี้ D1-D1-D1-D1-D1-S1 โดยมีแม่แบบที่ใช้คือ 1-2-3-4-1-2-3

2) การคำนวณเวลาเสร็จสิ้นของแต่ละแม่แบบ (Computing completion time of each mold before scheduling)

เนื่องจากเงื่อนไขในการจัดตารางการผลิตของชั้นตอนการผลิตที่ 1 และชั้นตอนการผลิตที่ 2 จึงเลื่อนเวลาเริ่มการผลิตของแต่ละแม่แบบเท่ากับ 5 หน่วย ดังรูปที่ 4.7 จะเห็นว่าชั้นตอนการผลิตที่ 1 และ 2 มีโอกาสที่จะใช้ทรัพยากร้อนทั้งกันสูง เพราะแต่ละแม่แบบสามารถเริ่มการผลิตที่เวลา 0 หน่วยได้พร้อมกัน ทำให้แม่แบบที่ 2 นั้น ต้องเลื่อนการผลิตชั้นตอนที่ 1 ออกไป 3 หน่วย และเลื่อนชั้นตอนการผลิตที่ 2 ออกไป 2 หน่วย รวมเป็น 5 หน่วยนั่นเอง จะกำหนดเวลาเริ่มการผลิตของแต่ละแม่แบบให้เท่ากับ $5 \times (\text{ลำดับแม่แบบ} - 1)$ นั่นคือเวลาเริ่มของแม่แบบที่ 1-4 จะเท่ากับ 0-5-10-15

การคำนวณเวลาเสร็จสิ้นของแต่ละแม่แบบสามารถคำนวณได้จาก นำเวลาเริ่มการผลิตมาบวกกับเวลาการผลิตรวมสำหรับแม่แบบนั้น ๆ เช่น สำหรับปัญหาที่ 9 ที่ยกตัวอย่างมาแล้ว ใช้สูตรการผลิตคือ D1-D1-D1-D1-D1-S1 ซึ่งกำหนดแม่แบบดังนี้ 1-2-3-4-1-2-3 ขอยกตัวอย่างแม่แบบที่ 3 ซึ่งมีงานที่ 3 ซึ่งเป็นงานคู่และงานที่ 7 ซึ่งเป็นงานเดียว เวลาเสร็จสิ้นของแม่แบบที่ 3 จะเท่ากับ $5 \times (3 - 1) + 58 + 35 = 103$ หน่วย นั่นเอง เมื่อคำนวณเสร็จสิ้นทุกแม่แบบแล้ว หากพบว่ามีแม่แบบ



ได้แม่แบบหนึ่งที่มีเวลาเสร็จสิ้นเกินกำหนดส่ง จะสลับแม่แบบทีละคู่ เพื่อเปลี่ยนเวลาเริ่มการผลิต เช่น สลับแม่แบบ 1 และ 2 แม่แบบสำหรับงานจะเปลี่ยนเป็น 2-1-3-4-2-1-3 เวลาเสร็จสิ้นการผลิตก็จะเปลี่ยนไปตามสูตรการผลิตและลำดับแม่แบบ จะหยุดการสลับคู่แม่แบบก็ต่อเมื่อสลับแม่แบบครบทุกคู่ แล้ว หรือไม่มีแม่แบบใดที่มีเวลาเสร็จสิ้นเกินกำหนดส่ง โดยจะเก็บแม่แบบที่ใช้และเวลาเริ่มผลิตไว้ใช้สำหรับจัดตารางการผลิตต่อไป สาเหตุที่ต้องสลับแม่แบบเนื่องจากในบางครั้ง เมื่อปรับเปลี่ยนแม่แบบที่ใช้ ทำให้สามารถเลื่อนเวลาเริ่มการผลิตจนอาจทำให้สามารถจัดตารางการผลิตได้



แทน ขั้นตอนการผลิตที่ 1 (การเตรียมแม่แบบ) ของสูตรการผลิต F

แทน ขั้นตอนการผลิตที่ 2 (การผสมและหล่อคอนกรีต)

แทน ขั้นตอนการผลิตที่ 3 (การบ่ม)

แทน ขั้นตอนการผลิตที่ 4 (การตัดออกจากแม่แบบ)

แทน ขั้นตอนการผลิตที่ 5 (การขันย้ายออกจากแม่แบบ)

รูปที่ 4.7 ที่มาของการเลื่อนเวลาการผลิต

ดังปัญหาที่ 4 ที่มีงาน 9 งาน 2 แม่แบบ โดยให้มีงานคู่ 4 งาน และงานเดี่ยว 1 งาน โดยแต่ละงานใช้แม่แบบดังนี้ 1-2-1-2-1 เมื่อผ่านขั้นตอนการลดเวลาของสูตรการผลิตด้วยค่าถ่วงน้ำหนักแล้ว จะได้สูตรการผลิตคือ D2-D8-D2-D8-S1 จะคำนวนเวลาเสร็จสิ้นของแม่แบบที่ 1 ได้เท่ากับ $0 + 59 + 59 + 35 = 153$ และเวลาเสร็จสิ้นของแม่แบบที่ 2 เท่ากับ $5 + 83 + 83 = 171$ ชั่งเวลาเสร็จสิ้นของแม่แบบที่ 2 มีค่าเกินกว่ากำหนดส่งงาน (168 หน่วย) เมื่อลองสลับแม่แบบ จะได้ลำดับแม่แบบคือ 2-1-2-1-2 ซึ่งเมื่อคำนวนเวลาเสร็จสิ้นของแม่แบบที่ 1 จะได้เท่ากับ $0 + 83 + 83 = 166$ และเวลาเสร็จสิ้นของแม่แบบที่ 2 เท่ากับ $5 + 59 + 59 + 35 = 158$ ชั่งเวลาเสร็จสิ้นของทั้ง 2 แม่แบบมีค่าน้อยกว่ากำหนดส่งงานทั้งคู่ ทำให้สามารถนำสูตรการผลิตนี้ไปจัดตารางการผลิตต่อได้

เมื่อกำหนดให้แต่ละงานใช้สูตรการผลิตที่สั้นที่สุดแล้ว จำนวนคำนวนเวลาเสร็จสิ้นของแต่ละแบบແບບแล้ว ถ้าพบว่ามีเวลาเสร็จสิ้นของแบบແບບใดมีค่ามากกว่ากำหนดส่งงาน จะหยุดการทำงานทันที (Terminate)

4.1.3 การกำหนดสูตรการผลิตตั้งต้น (Assigning initial formulas to each job)

1) กำหนดสูตรการผลิตที่ยาวที่สุด (ถูกที่สุด) สำหรับทุกงาน โดยสำหรับงานคุ่ จะกำหนดให้ใช้สูตรการผลิต D13 และสำหรับงานเดียว จะกำหนดให้ใช้สูตรการผลิต S5 สำหรับปัญหาที่ 9 จะใช้สูตรการผลิต D13- D13- D13- D13- D13- D13-S5 และใช้แบบ 1-2-3-4-1-2-3

2) การลดเวลาของสูตรการผลิตด้วยค่าถ่วงน้ำหนัก (Reducing a lowest-weight formula)

เมื่อคำนวนเวลาเสร็จสิ้นของแต่ละแบบແບບสำหรับปัญหาที่ 9 ซึ่งได้เท่ากับ 260-265-247-145 จะเห็นว่ามีแบบที่ 1, 2 และ 3 ที่มีเวลาเสร็จสิ้นมากกว่ากำหนดส่ง ซึ่งไม่มีสามารถนำสูตรการผลิตนี้ไปจัดตารางการผลิตได้ จึงปรับลดเวลาของสูตรการผลิตด้วยค่าถ่วงน้ำหนักดังตารางที่ 4.4 และตารางที่ 4.5 ซึ่งคำนวนมาจากต้นทุนการผลิตที่เพิ่มขึ้นหารด้วยระยะเวลาการผลิตรวมที่ลดลง เช่น ปรับลดเวลาคู่สูตรการผลิต D13 ไปเป็นคู่สูตรการผลิต D12 จะมีค่าถ่วงน้ำหนักเท่ากับ $(13 - 10)/(130 - 107) = 0.13$ นั้นแปลว่าถ้าค่าถ่วงน้ำหนักยังมีค่าน้อย จะคุ้มแก่การเปลี่ยนสูตรเป็นสูตรนั้น ๆ นั่นเอง โดยจะกำหนดให้ค่าถ่วงน้ำหนักมีค่าอนันต์ (infinity) เมื่อคำนวนแล้วได้ค่าถ่วงน้ำหนักมีค่าติดลบหรือมีค่าอนันต์

ค่าถ่วงน้ำหนักสำหรับแต่ละงานจะพิจารณาว่าสูตรการผลิตปัจจุบันเมื่อปรับเปลี่ยนเป็นสูตรการผลิตใหม่ค่าถ่วงน้ำหนักน้อยที่สุด เช่น เมื่อสูตรการผลิตปัจจุบันคือสูตรการผลิต D13 มีค่าถ่วงน้ำหนักน้อยที่สุดคือ 0.13 สำหรับเปลี่ยนสูตรการผลิตเป็นสูตรการผลิต D12 และสำหรับสูตรการผลิตสำหรับงานเดียว เมื่อสูตรปัจจุบันคือสูตรการผลิต S5 ค่าถ่วงน้ำหนักที่น้อยที่สุดคือ 0.125 สำหรับเปลี่ยนสูตรการผลิตเป็นสูตรการผลิต S4 จะได้ค่าถ่วงน้ำหนักสำหรับงานแต่ละงานคือ 0.13-0.13-0.13-0.13-0.13-0.13-0.125 สูตรการผลิตที่จะปรับเปลี่ยนคือ D12-D12-D12-D12-D12-D12-S4 ใช้แบบดังนี้ 1-2-3-4-1-2-3 โดยจะเลือกแบบที่มีเวลาเสร็จสิ้นมากที่สุดมาปรับสูตรการผลิตก่อน ในที่นี้คือแบบที่ 2 ซึ่งมีงานที่ 2 และงานที่ 6 จะเลือกเปลี่ยนสูตรการผลิตงานที่มีค่าถ่วงน้ำหนักที่น้อยที่สุด แต่ในกรณีที่ทั้งสองงานมีค่าถ่วงน้ำหนักที่เท่ากันเท่ากับ 0.13 จะเลือกเปลี่ยนสูตรการผลิตงานที่มีลำดับการผลิตที่มากกว่า นั่นคืองานที่ 6 จะได้สูตรการผลิตดังนี้ D13-D13-D13-



D13-D13-D12-S5 จากนั้นคำนวณเวลาเสร็จสิ้นทุกแม่แบบอีกรัง จะได้เวลาเสร็จสิ้นดังนี้ 260-242-223-145 ซึ่งมีค่าถ่วงน้ำหนักคือ 0.13-0.13-0.13-0.13-0.333-0.125 และสูตรการผลิตที่จะปรับเปลี่ยนคือ D12-D12-D12-D12-D12-D8-S4 ถ้ายังต้องการปรับสูตรการผลิตอีก จะพิจารณาเลือกแม่แบบที่ 1 แทน ซึ่งมีงานที่ 1 และงานที่ 5 ที่มีค่าถ่วงน้ำหนักเท่ากันเท่ากับ 0.13 โดยจะเลือกงานที่มีลำดับการผลิตที่มากกว่า ซึ่งก็คืองานที่ 5 จะได้สูตรการผลิตดังนี้ D13-D13-D13- D12-D12-S4 นั่นเอง จะได้เวลาเสร็จสิ้นคือ 237-242-223-145 แทน

จากรูปที่ 4.2 เมื่อปรับสูตรการผลิตจนได้เวลาเสร็จสิ้นของแต่ละแม่แบบไม่เกินกำหนดส่งงานแล้ว จะทำการจัดตารางการผลิตในหัวข้อดังไป

ตารางที่ 4.4 ค่าถ่วงน้ำหนักของสูตรการผลิตสำหรับงานเดียว

สูตรการผลิต	1	2	3	4	5
S1	-	-	-	-	-
S2	0.417	-	-	-	-
S3	0.292	0.167	-	-	-
S4	0.250	0.194	0.208	-	-
S5	0.208	0.167	0.167	0.125	-

4.1.4 การจัดตารางการผลิต (Scheduling)

เมื่อได้สูตรการผลิตหลังจากการลดเวลาของสูตรการผลิตด้วยค่าถ่วงน้ำหนัก จะลองนำมาจัดตารางการผลิต ถ้าไม่สามารถจัดตารางการผลิตให้ทุกงานเสร็จสิ้นภายในกำหนดส่งงานได้ จะลดเวลาของสูตรการผลิตด้วยค่าถ่วงน้ำหนักจนกว่าจะสามารถจัดตารางการผลิตได้ ดังรูปที่ 4.1

ถ้างานเป็นงานเดียว จะมีขั้นตอนการจัดตารางการผลิตเรียงจากขั้นตอนที่ 1 ถึงขั้นตอนที่ 5 ตามลำดับ ส่วนขั้นตอนการจัดตารางการผลิตสำหรับงานคู่ มีดังนี้

- ขั้นตอนการผลิตที่ 1 ของงานชั้นล่าง

- ขั้นตอนการผลิตที่ 2 ของงานชั้นล่าง

- ขั้นตอนการผลิตที่ 3 ของงานชั้นล่าง



ตารางที่ 4.5 ค่าถ่วงน้ำหนักของคู่สูตรการผลิตสำหรับงานคู่

คู่สูตร การผลิต	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
D1	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
D2	2.000	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
D3	0.583	0.455	∞	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
D4	0.280	0.208	0.154	∞	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
D5	0.375	0.304	0.333	0.167	∞	-	-	-	-	-	-	-	-	-
D6	0.204	0.167	0.135	0.081	0.125	0.040	-	-	-	-	-	-	-	-
D7	0.480	0.417	0.538	0.385	∞	3.000	∞	-	-	-	-	-	-	-
D8	0.560	0.500	0.692	0.538	∞	5.000	∞	∞	-	-	-	-	-	-
D9	0.306	0.271	0.270	0.216	0.333	0.240	∞	0.125	0.042	-	-	-	-	-
D10	0.347	0.313	0.324	0.270	0.417	0.320	∞	0.208	0.125	∞	-	-	-	-
D11	0.396	0.362	0.389	0.333	0.522	0.417	∞	0.304	0.217	∞	∞	-	-	-
D12	0.449	0.417	0.459	0.405	0.625	0.520	∞	0.417	0.333	∞	∞	3.000	-	-
D13	0.347	0.324	0.333	0.300	0.383	0.333	0.652	0.277	0.234	0.435	0.348	0.250	0.130	-

- ขั้นตอนการผลิตที่ 1 ของงานช้อนทับ

- ขั้นตอนการผลิตที่ 2 ของงานช้อนทับ

- ขั้นตอนการผลิตที่ 3 ของงานช้อนทับ

- ขั้นตอนการผลิตที่ 4 ของงานช้อนทับ

- ขั้นตอนการผลิตที่ 5 ของงานช้อนทับ

- ขั้นตอนการผลิตที่ 4 ของงานชั้นล่าง

- ขั้นตอนการผลิตที่ 5 ของงานช้อนทับ

สาเหตุที่จัดตารางการผลิตเรียงขั้นตอนดังนี้ เพราะว่า ทำให้ทราบเวลาเสร็จสิ้นของขั้นตอนการผลิตก่อนหน้า จึงสามารถคำนวณเวลาเริ่มการผลิตที่เร็วที่สุดที่เป็นไปได้ของขั้นตอนการผลิตตัดไปรวมไปถึงงานช้อนทับที่สามารถเริ่มการผลิตได้หลังจากเริ่มขั้นตอนการผลิตที่ 3 ของงานชั้นล่างไปแล้ว 12 หน่วย และเมื่อจัดตารางการผลิตงานช้อนทับเรียบร้อยแล้ว จึงสามารถเริ่มขั้นตอนการผลิตที่ 4

ของงานชั้นล่างได้เร็วที่สุดกีคือเวลาเสร็จสิ้นการผลิตงานช้อนทับหรือเริ่มการผลิตได้หลังจากขั้นตอนการผลิตที่ 3 ของงานชั้นล่างเสร็จสิ้นนั่นเอง ทำให้สามารถเปรียบเทียบได้ว่าเวลาเสร็จสิ้นการผลิตงานช้อนทับหรือเวลาเสร็จสิ้นขั้นตอนการผลิตที่ 3 ของงานชั้นล่างมีค่ามากกว่ากัน ค่าไดที่มีค่ามากกว่าจะเป็นเวลาเริ่มการผลิตขั้นตอนที่ 4 ของงานชั้นล่างที่เร็วที่สุด

ในตอนแรกนั้น เริ่มจัดตารางการผลิตจากการที่ 1 จนถึงงานสุดท้าย โดยแต่ละงานจะเริ่มจัดตารางการผลิตตามขั้นตอนที่ก่อลำไบข้างต้น โดยเมื่อจัดตารางการผลิตในแต่ละขั้นตอน จะตรวจสอบทุกครั้งว่ามีงานใดที่รับพยากรณ์ในช่วงเวลาเดียวกันหรือผิดเงื่อนไขอื่น ๆ หรือไม่ ถ้ามี จะเลื่อนงานที่กำลังจัดตารางการผลิตให้เริ่มหลังจากการที่จัดตารางการผลิตไปแล้ว ดังรูปที่ 4.8(a) เป็นการจัดตารางการผลิตสำหรับปัญหาที่ 9 ซึ่งมีสูตรการผลิตหลังจากขั้นตอนที่แล้วคือ D8-D8-D12-D12-D2-D2-S2 แม้แบบที่ใช้คือ 1-2-3-4-1-2-3 ที่ขั้นตอนการผลิตที่ 4 ของงานชั้นล่างที่ 2 ผิดเงื่อนไขกับงานช้อนทับที่ 1 โดยจะเลื่อนขั้นตอนการผลิตที่ 4 ของงานชั้นล่างที่ 1 ไปหลังจากเสร็จสิ้นการผลิตขั้นตอนการผลิตที่ 4 ของงานช้อนทับที่ 1 ดังรูปที่ 4.8(b) ซึ่งเมื่อจัดตารางการผลิตต่อไปจนถึงขั้นตอนการผลิตที่ 5 เมื่อตรวจสอบแล้วพบว่ามีการผิดเงื่อนไขกับงานช้อนทับที่ 1 อีกเช่นกัน จึงเลื่อนขั้นตอนการผลิตที่ 5 ของงานชั้นล่างที่ 1 ให้เริ่มการผลิตหลังจากเสร็จสิ้นการผลิตขั้นตอนการผลิตที่ 5 ของงานช้อนทับที่ 1 ดังรูปที่ 4.8(c) จากนั้นเมื่อจัดตารางการผลิตจนถึงขั้นตอนการผลิตที่ 2 ของงานชั้นล่างที่ 4 จะพบว่าผิดเงื่อนไขกับงานช้อนทับที่ 1 จึงเลื่อนการผลิตงานชั้นล่างที่ 4 ไปเริ่มหลังจากการผลิตขั้นตอนการผลิตที่ 2 ของงานช้อนทับที่ 4 เสร็จสิ้น 1 หน่วย ดังรูปที่ 4.8(d) ตรวจสอบแล้วพบว่าขั้นตอนการผลิตที่ 2 ของงานชั้นล่างที่ 4 ผิดเงื่อนไขกับงานช้อนทับที่ 2 เช่นกัน จึงเลื่อนการผลิตงานชั้นล่างที่ 4 ไปเริ่มการผลิตหลังจากการผลิตขั้นตอนการผลิตที่ 2 ของงานช้อนทับที่ 2 เสร็จสิ้น 1 หน่วยดังรูปที่ 4.8(e) และยังคงพบว่ามีการผิดเงื่อนไขกับงานช้อนทับที่ 3 จึงเลื่อนการผลิตงานชั้นล่างที่ 4 ออกไปหลังจากการผลิตขั้นตอนการผลิตที่ 2 ของงานช้อนทับที่ 3 เสร็จสิ้น 1 หน่วย จากนั้นจะเห็นว่าในขั้นตอนการผลิตที่ 2 ของงานชั้นล่างที่ 4 ไม่มีการผิดเงื่อนไขแล้ว จึงจัดตารางการผลิตในขั้นตอนการผลิตที่ 3 ต่อไป ทำเช่นนี้จนครบทุกงานจะได้ตารางการผลิตดังรูปที่ 4.8(f) ซึ่งจะเห็นว่าหากหลายงานชั้นล่างที่ 4 ต้องรอการผลิตโดยที่ไม่จำเป็นค่อนข้างนาน จึงปรับเปลี่ยนวิธีการจัดตารางการผลิต เป็นหัวข้อถัดไป



1) การจัดตารางการผลิต (Scheduling)

เริ่มการจัดตารางการผลิตจากงานที่ 1 จนถึงงานสุดท้าย แต่ละงานจะมีลำดับการจัดตารางการผลิตตั้งที่กล่าวไปข้างต้น ซึ่งจะตรวจสอบว่ามีการใช้ทรัพยากร้อนทับกันหรือผิดเงื่อนไขหรือไม่ในทุกขั้นตอนการผลิต ถ้ามีการผิดเงื่อนไขเกิดขึ้น จะเปรียบเทียบว่าที่ขั้นตอนการผลิตนั้น ๆ งานใดเริ่มการผลิตก่อน จะไม่เลื่อนการผลิตงานที่เริ่มผลิตก่อน แต่จะไปปรับเลื่อนเวลาการผลิตงานที่เริ่มช้ากว่าในกรณีที่มีการเริ่มผลิตพร้อมกัน จะเลื่อนการผลิตงานที่กำลังพิจารณาอยู่ ทุกครั้งที่มีการเลื่อนตารางการผลิตในขั้นตอนใดขั้นตอนหนึ่ง จะจัดตารางการผลิตใหม่ตั้งแต่งานที่ 1 จนถึงงานและขั้นตอนที่กำลังพิจารณาอยู่ โดยใช้การจัดตารางการผลิตใหม่ (Rescheduling) ซึ่งจะกล่าวในหัวข้อด้านไป เมื่อเริ่มจัดตารางการผลิตแล้ว จะเห็นว่าในขั้นตอนการผลิตที่ 4 ของงานซ้อนทับที่ 2 มีการผิดเงื่อนไขกับงานซ้อนทับที่ 1 โดยทั้ง 2 งานเริ่มการผลิตพร้อมกันรูปที่ 4.9(a) จึงเลื่อนการผลิตงานที่กำลังพิจารณาคืองานชั้นล่างที่ 2 ให้เริ่มการผลิตหลังจากเสร็จสิ้นการผลิตขั้นตอนที่ 4 ของงานซ้อนทับที่ 1 จากนั้นจะเริ่มจัดตารางการผลิตใหม่โดยใช้การจัดตารางการผลิตแบบที่ 1 ตั้งแต่งานที่ 1 จนถึงงานและขั้นตอนการผลิตที่กำลังพิจารณาอยู่ นั่นคืองานชั้นล่างที่ 2 ที่ขั้นตอนการผลิตที่ 4 จากนั้นจะจัดตารางการผลิตต่อในขั้นตอนการผลิตที่ 5 ของงานซ้อนทับที่ 2 ต่อ โดยจะเห็นว่างานชั้นล่างที่ 2 มีการผิดเงื่อนไขกับงานซ้อนทับที่ 1 ดังรูปที่ 4.9b) เมื่อเปรียบเทียบกันแล้วพบว่างานชั้นล่างที่ 2 เริ่มการผลิตขั้นตอนการผลิตที่ 5 ของงานซ้อนทับที่ 1 เสร็จสิ้น และจัดตารางการผลิตแบบที่ 1 จนครบแล้วจึงจัดตารางการผลิตงานชั้นล่างที่ 3 ต่อไป จนเมื่อตรวจสอบแล้วพบว่าการผิดเงื่อนไขระหว่างงานชั้นล่างที่ 4 กับงานซ้อนทับที่ 1 ในขั้นตอนการผลิตที่ 2 ดังรูปที่ 4.9(c) เมื่อเปรียบเทียบเวลาเริ่มการผลิตแล้วพบว่างานชั้นล่างที่ 4 เริ่มการผลิตก่อน จึงเลื่อนขั้นตอนการผลิตที่ 2 ของงานซ้อนทับที่ 1 ให้เริ่มหลังการผลิตขั้นตอนการผลิตที่ 2 ของงานชั้นล่างที่ 4 เสร็จสิ้น จากนั้นจะเริ่มจัดตารางการผลิตงานที่ 1 จนถึงงานและขั้นตอนที่กำลังพิจารณาโดยใช้การจัดตารางการผลิตแบบที่ 1 ดังรูปที่ 4.9(d) และ (e) จากนั้นจัดตารางการผลิตจนกว่าจะครบทุกงาน ซึ่งจะได้ตารางการผลิตดังรูปที่ 4.9(f) นั่นเอง

โดยทุกครั้งที่จัดตารางการผลิตงานใดงานหนึ่งเสร็จสิ้นแล้ว ให้ตรวจสอบก่อนว่างานนั้นเสร็จสิ้นแล้วก่อนกำหนดส่งงานหรือไม่ ถ้าใช่ ก็จะให้หยุดการจัดตารางการผลิตสำหรับสูตรการผลิตนั้น ๆ เมื่อไม่สามารถจัดตารางการผลิตให้เสร็จสิ้นภายในกำหนดส่งงานได้ จะสลับสูตรสำหรับงานในแต่ละแม่แบบทีละคู่ โดยเริ่มจากแม่แบบแรกไปจนถึงแม่แบบสุดท้าย เช่น สำหรับปัญหาที่ 9 ซึ่งมีสูตรการผลิตคือ D8-D8-D12-D12-D2-D2-S2 แม่แบบที่ใช้คือ 1-2-3-4-1-2-3 จะสลับแม่แบบที่ 1 ก่อน ซึ่งมี

งานที่ 1 และงานที่ 5 ผลิตอยู่ในแม่แบบ จะสลับสูตรสำหรับงานคุ้นๆ สูตรการผลิตจะเปลี่ยนไปเป็น D2-D8-D12-D12-D8-D2-S2 นั่นเอง จะหยุดการสลับกีต่อเมื่อสลับสูตรการผลิตครบทุกคุ้ของทุกแม่แบบแล้ว หรือสามารถจัดตารางการผลิตให้เสร็จสิ้นภายในกำหนดส่งงาน

2) การจัดตารางการผลิตใหม่ (Rescheduling)

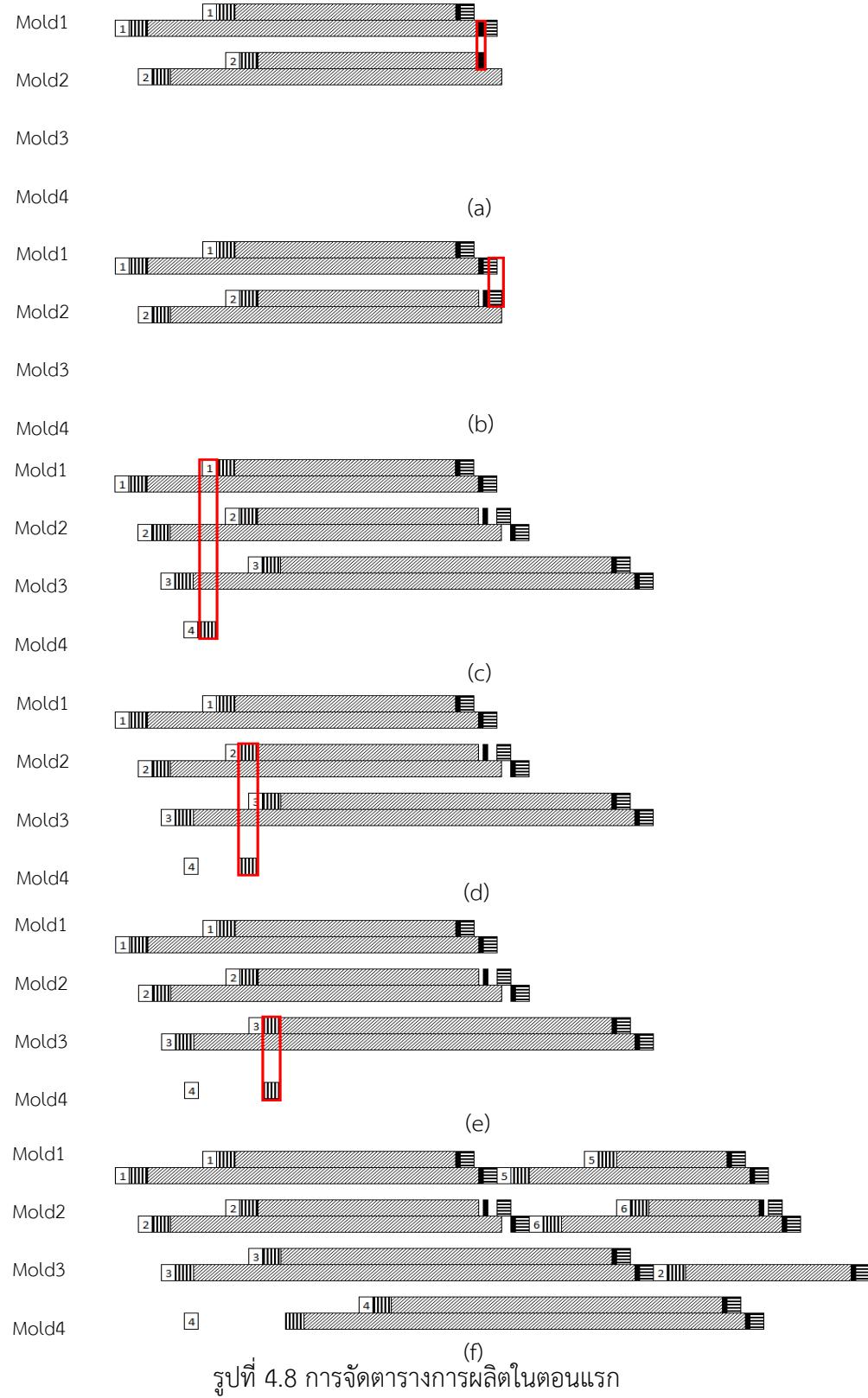
เริ่มจัดตารางการผลิตใหม่ตั้งแต่งานที่ 1 จนถึงงานและขั้นตอนการผลิตที่กำลังพิจารณาไว้ มีการผิดเงื่อนไขอยู่ โดยทุก ๆ ขั้นตอนการผลิต จะต้องตรวจสอบว่ามีการผิดเงื่อนไขหรือไม่ ถ้ามีก็จะเลื่อนงานที่กำลังพิจารณาอยู่ให้เริ่มการผลิตหลังจากงานที่ได้จัดตารางการผลิตไปแล้ว วิธีการจัดตารางการผลิตใหม่จะเหมือนกับการจัดตารางการผลิตในตอนแรกนั่นเอง

4.1.5 การปรับสูตรการผลิตให้ใช้สูตรที่ถูกกลง (Changing formulas to be cheaper formulas)

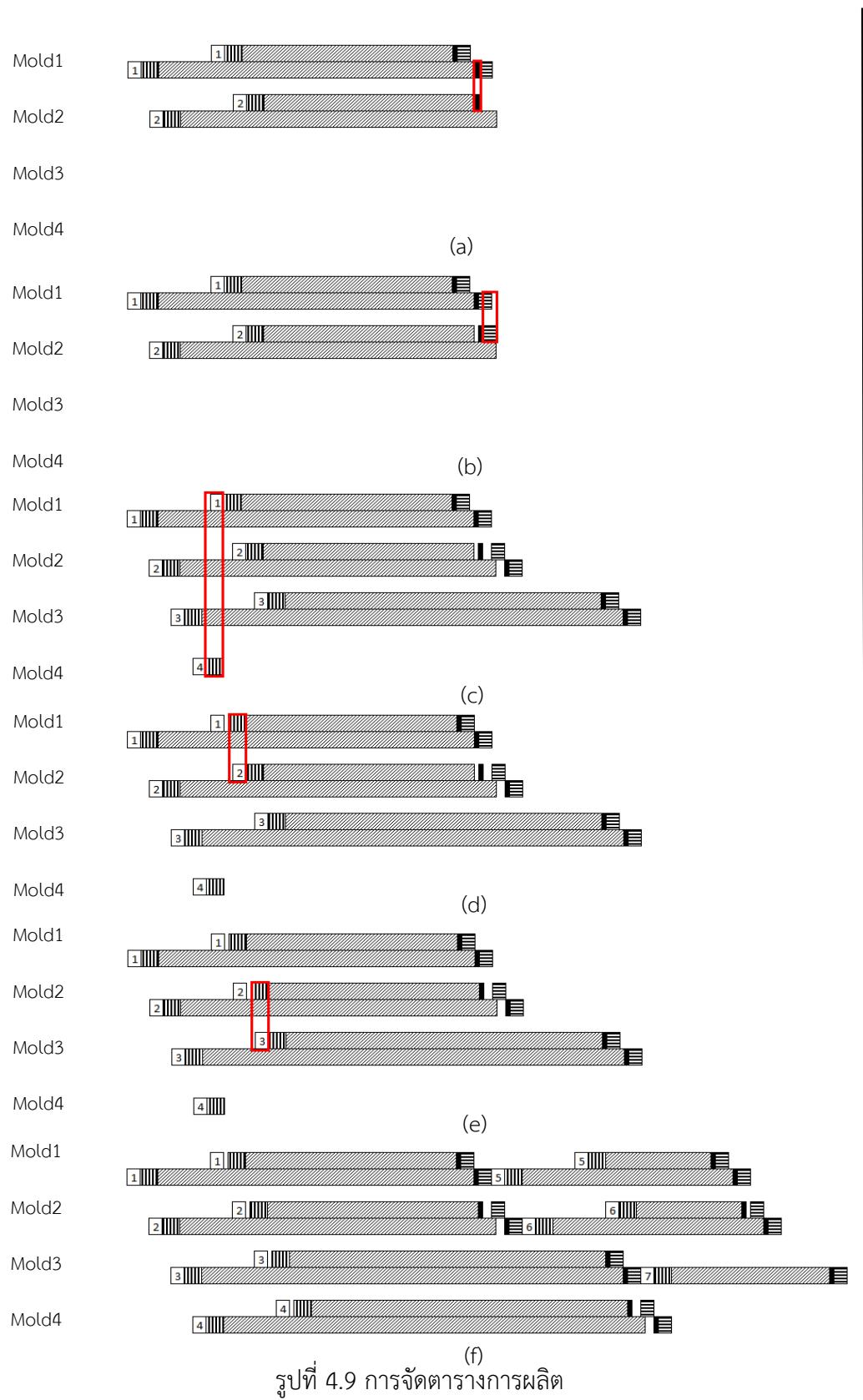
ส่วนงานที่จะนำมายับสูตร โดยจะพิจารณาที่ลงงาน พิจารณาเฉพาะสูตรที่ถูกกว่าสูตรปัจจุบันเท่านั้น เริ่มพิจารณาสูตรที่ถูกที่สุด คำนวนเวลาหย่อน (Slack time) ของแม่แบบของงานที่กำลังพิจารณา โดยเวลาหย่อนของแม่แบบนั้น ๆ จะเท่ากับกำหนดส่งงานลบเวลาเสร็จสิ้นของแม่แบบซึ่งเวลาเสร็จสิ้นของแต่ละแม่แบบสามารถคำนวณได้จากหัวข้อ 4.3 นั่นเอง เพื่อดูว่าเวลาที่จะต้องใช้เพิ่มขึ้นจากการเปลี่ยนสูตรในตารางที่ 4.6-4.7 นั้น มีค่าน้อยกว่าเวลาหย่อนหรือไม่ ถ้าไม่ มีงานใดที่เสร็จสิ้นเลยกำหนดเวลาส่งงานเลย ก็จะปรับให้งานนั้น ๆ ใช้สูตรที่กำลังพิจารณา และหยุดการพิจารณางานนั้นแต่ถ้าไม่ จะพิจารณาสูตรที่แพงขึ้นมาหนึ่งสูตร โดยสูตรการผลิตนั้น ๆ จะต้องมีเวลาที่ต้องใช้เพิ่มขึ้นในการเปลี่ยนสูตรน้อยกว่าเวลาหย่อนด้วย จะหยุดขั้นตอนนี้ก็ต่อเมื่อพิจารณาครบทุกสูตรเรียบร้อยแล้วดังรูปที่ 4.10



กำหนดส่งงาน



กำหนดส่งงาน



รูปที่ 4.9 การจัดตารางการผลิต

จากขั้นตอนที่แล้ว จะได้สูตรการผลิตคือ D8-D8-D12-D12-D2-S2 แม่แบบที่ใช้คือ 1-2-3-4-1-2-3 จะนำมาคำนวณเวลาเสร็จสิ้นของแต่ละแม่แบบได้เท่ากับ 142-147-164-122 ซึ่งจะได้เวลาอย่อนของแต่ละแม่แบบเท่ากับ 26-21-4-46 เมื่อสุ่มลำดับงานเพื่อที่จะนำมาปรับสูตรการผลิตได้ลำดับดังนี้ 7-5-2-3-1-6-4 จะเริ่มพิจารณาที่งานที่ 7 ซึ่งเป็นงานเดียวเป็นลำดับแรก โดยมีเวลาอย่อนเท่ากับ 4 หน่วย จะเริ่มพิจารณาสูตรที่ถูกที่สุดก่อน นั่นก็คือสูตรการผลิต S5 เวลาการผลิตที่เพิ่มขึ้นเมื่อเปลี่ยนสูตรการผลิตจากสูตรการผลิต S2 ไปเป็นสูตรการผลิต S5 เท่ากับ 60 หน่วย ซึ่งมีค่ามากกว่าเวลาอย่อน จึงไม่สามารถปรับเปลี่ยนสูตรการผลิตได้ จะพิจารณาเข่นนี้ไปจนถึงสูตรการผลิต S3 ซึ่งมีเวลาการผลิตที่เพิ่มขึ้นเท่ากับ 12 หน่วย ซึ่งไม่สามารถเปลี่ยนสูตรการผลิตได้ เนื่องจากมีค่ามากกว่าเวลาอย่อน จึงพิจารณางานลำดับถัดไป คืองานที่ 5 ซึ่งเป็นงานคู่ที่ใช้สูตรการผลิตที่ D2 และมีเวลาอย่อนเท่ากับ 26 หน่วย จะเริ่มพิจารณาที่สูตรการผลิตที่ถูกที่สุดซึ่งก็คือสูตรการผลิต D13 แต่จะเห็นว่าเวลาการผลิตที่เพิ่มขึ้นเมื่อเปลี่ยนสูตรการผลิตมีค่ามากถึง 71 หน่วย ซึ่งมากกว่าเวลาอย่อน จึงไม่สามารถนำไปจัดตารางการผลิตได้ โดยคู่สูตรการผลิตแรกที่สามารถนำไปจัดตารางการผลิตได้ก็คือ สูตรการผลิต D8 ที่มีเวลาการผลิตที่เพิ่มขึ้นเมื่อเปลี่ยนสูตรการผลิตเท่ากับ 24 หน่วย ซึ่งมีค่าน้อยกว่าเวลาอย่อน จึงนำไปจัดตารางการผลิต ถ้าสามารถจัดตารางการผลิตให้เสร็จสิ้นภายในกำหนดส่งงานได้ ก็จะปรับให้งานที่ 5 ใช้คู่สูตรการผลิตที่ D8 แต่ถ้าไม่ ก็จะพิจารณาสูตรการผลิต D7 แทนสูตรการผลิตที่ D2 และมีเวลาอย่อนเท่ากับ 26 หน่วยเข่นเดิม เมื่อลองจัดตารางการผลิตแล้วพบว่าสามารถจัดตารางการผลิตให้เสร็จสิ้นภายในกำหนดส่งงาน จึงปรับสูตรการผลิตเป็น D8-D8-D12-D12-D8-D2-S2 จากนั้นคำนวณเวลาเสร็จสิ้นของแต่ละแม่แบบได้เท่ากับ 166-147-164-122 และเวลาอย่อนเท่ากับ 2-21-4-46 จากนั้นจะพิจารณางานในลำดับถัดไปจนครบทุกงาน จะได้สูตรการผลิตคือ D8-D8-D12-D13-D8-D3-S2 และแม่แบบคือ 1-2-3-4-1-2-3 เมื่อนำไปจัดตารางการผลิตแล้วจะได้รูปที่ 4.11(a) ซึ่งมีเวลาเสร็จสิ้นเกินกำหนดส่งงาน แต่มีอสัลับสูตรการผลิตที่ได้กล่าวไว้ในการจัดตารางการผลิตหลังปรับปรุงแล้วพบว่าสามารถจัดตารางการผลิตได้รูปที่ 4.11(b) ซึ่งมีสูตรการผลิตคือ D8-D3-D12-D13-D8-D8-S2 เป็นคำตอบ โดยจะได้ต้นทุนการผลิตรวมเท่ากับ 129 หน่วย

ตารางที่ 4.6 เวลาการผลิตที่เพิ่มขึ้น เมื่อเปลี่ยนสูตรการผลิต

สูตรการผลิต	1	2	3	4	5
S1	-	-	-	-	-
S2	12	-	-	-	-
S3	24	12	-	-	-
S4	48	36	24	-	-
S5	72	60	48	24	-

Randomly choose jobs for changing the formula

Start considering the cheapest formula

While (The considered formula is cheaper than the current formula)

 Compute slack time of each mold

 While (The increasing completion time of the considered job is less than slack time of its mold)

 Schedule

 If (Finishing time of any job > due date)

 Consider the more expensive formula

 Recompute slack time

 Else

 The current formula will be changed to be the considered formula

 Break

รูปที่ 4.10 รหัสเที่ยงของการปรับสูตรของงานให้ใช้สูตรที่ถูกกลง

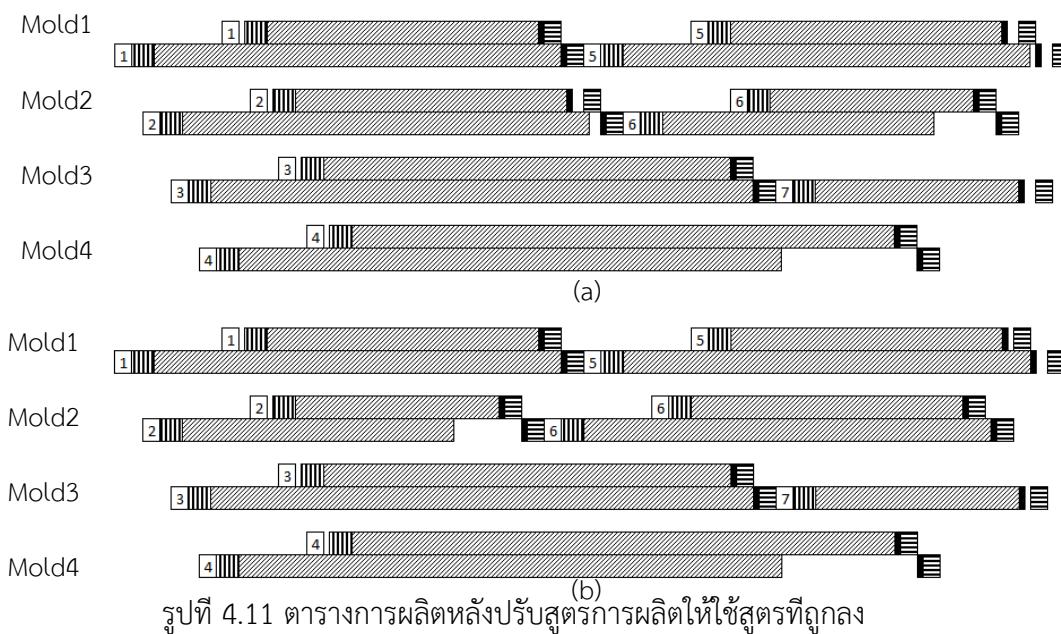


ในบางปัญหา การแบ่งจำนวนงานชั้นล่างและจำนวนงานช้อนทับเท่า ๆ กันอาจจะไม่ได้คำตอบที่ดีที่สุดจากวิธีอิวาริสติก เช่น ในปัญหาที่ 8 ที่มีจำนวนงาน 12 งาน 4 แม่แบบ จะพบว่า คำตอบจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวมนั้น ได้ต้นทุนการผลิต 108 หน่วย โดยแบ่งเป็นงานชั้นล่าง 7 งาน และงานช้อนทับ 5 งานดังรูปที่ 4.12(a) โดยคำตอบที่ได้มี 4 งานที่ใช้สูตรการผลิตที่ 5, 3 งานที่ใช้สูตรการผลิตที่ 4, 2 งานที่ใช้สูตรการผลิตที่ 3 และ 2 งานที่ใช้สูตรการผลิตที่ 2 เมื่อลงนามาจัดตารางการผลิต โดยแบ่งจำนวนงานชั้นล่างและงานช้อนทับเท่ากัน คืองานชั้นล่างจำนวน 6 งาน และงานช้อนทับจำนวน 6 งาน ดังรูปที่ 4.12(b) แล้วพบว่าไม่สามารถจัดตารางการผลิตให้เสร็จสิ้นทันเวลาได้ เนื่องจากการแบ่งงานชั้นล่างและงานช้อนทับเท่ากันในกรณีนี้ ทำให้ช่วงเวลาใกล้กำหนดส่งนั้น มีโอกาสสูงที่จะใช้ทรัพยากรในเวลาเดียวกันเป็นจำนวนมากหลายงาน ทำให้ต้องรอให้งานก่อนหน้าเสร็จสิ้นก่อน เมื่อจัดสรรทรัพยากรเรียบร้อยแล้ว ทำให้บางงานเสร็จสิ้นเลยกำหนดส่งงานได้

ตารางที่ 4.7 เวลาการผลิตที่เพิ่มขึ้นเมื่อเปลี่ยนคู่สูตรการผลิต

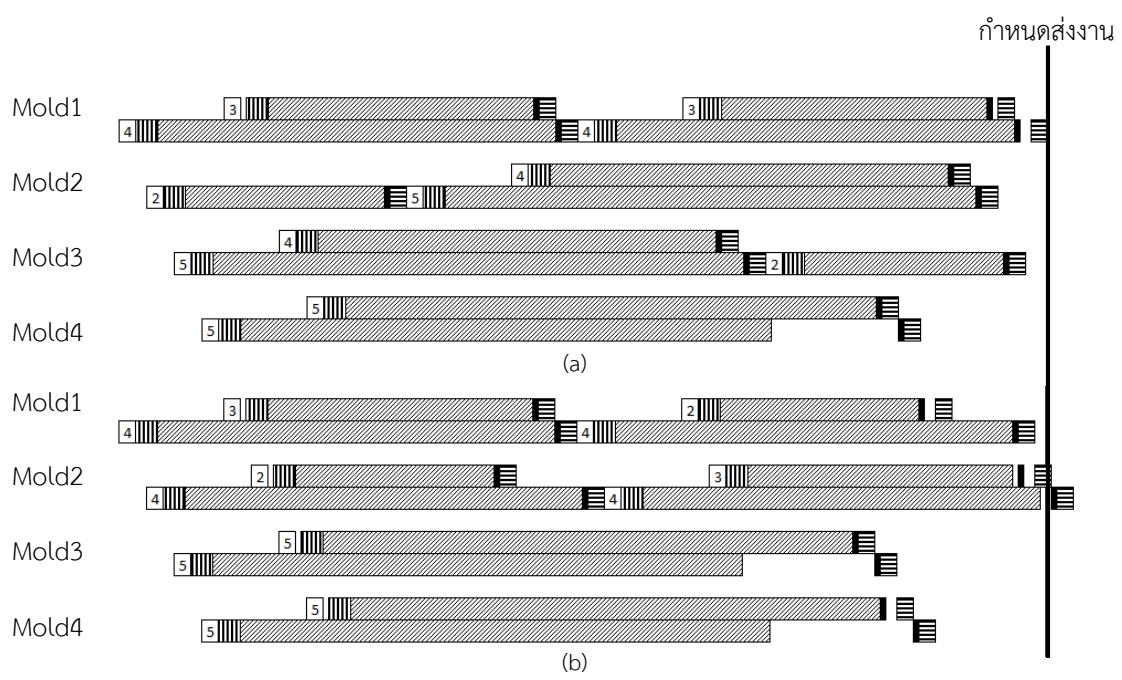
คู่สูตรการผลิต	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
D1	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
D2	1	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
D3	12	11	0	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
D4	25	24	13	13	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
D5	24	23	12	12	-1	-	-	-	-	-	-	-	-	-
D6	49	48	37	37	24	25	-	-	-	-	-	-	-	-
D7	25	24	13	13	0	1	-24	-	-	-	-	-	-	-
D8	25	24	13	13	0	1	-24	0	-	-	-	-	-	-
D9	49	48	37	37	24	25	0	24	24	-	-	-	-	-
D10	49	48	37	37	24	25	0	24	24	0	-	-	-	-
D11	48	47	36	36	23	24	-1	23	23	-1	-1	-	-	-
D12	49	48	37	37	24	25	0	24	24	1	0	1	-	-
D13	72	71	60	60	47	48	23	47	47	23	23	24	23	-





รูปที่ 4.11 ตารางการผลิตหลังปรับสูตรการผลิตให้ใช้สูตรที่ถูกกลง

ในขั้นตอนนี้จึงลดจำนวนงานคู่ลง 1 งาน และปรับจำนวนงานเดียวเท่ากับจำนวนงานทั้งหมด ลบสองเท่าของจำนวนงานคู่ นั่นคือจากจำนวนงานคู่ 5 งาน และจำนวนงานเดียว 1 งาน จะปรับเป็น จำนวนงานคู่ 4 งาน และจำนวนงานเดียวเท่ากับ $11 - (2 \times 4) = 3$ งาน ซึ่งก็คือขั้นตอนการกำหนดงานคู่และงานเดียวในขั้นตอนที่ 4.1.1 หลังจากนั้นจะทำการขั้นตอน 4.1.2-4.1.5 ซึ่ง ปรับลดจำนวนงานคู่จนกว่าจำนวนงานคู่มีค่าติดลบ หรือเมื่อได้ค่าตอบที่ไม่ได้กว่าค่าตอบก่อนหน้าดังรูปที่ 4.2



รูปที่ 4.12 ตารางการผลิตสำหรับปั๊มหัว 12 งาน 4 แม่แบบ

โดยจะได้คำตอบออกมาเป็นจำนวนงานคู่ จำนวนงานเดียว แม่แบบที่ใช้ ตารางการผลิตงานทุกประเภทในแต่ละขั้นตอนการผลิตและสูตรการผลิตที่ใช้ ซึ่งคำตอบจากวิธีอิวาริสติกสำหรับปัญหาที่ 9 คือปัญหาที่มี 13 งาน 4 แม่แบบ จะจัดให้มีการผลิต 6 งานคู่ และ 1 งานเดียว โดยที่ 6 งานแรก เป็นงานคู่ และงานที่ 7 เป็นงานเดียว มีลำดับแม่แบบคือ 1-2-3-4-1-2-3 โดยจะมีตารางการผลิตดัง ตารางที่ 4.8

ตารางที่ 4.8 คำตอบจากวิธีอิวาริสติกสำหรับปัญหา 13 งาน 4 แม่แบบ

#Job	Formula	Starting time										Completion time	
		Based job					Top-layer job						
		P1	P2	P3	P4	P5	P1	P2	P3	P4	P5		
1	D8	0	3	7	79	80	19	23	27	75	76	83	
2	D3	5	8	12	72	73	24	28	32	68	69	76	
3	D12	10	13	17	113	114	29	33	37	109	110	117	
4	D13	15	18	22	142	143	34	38	42	138	139	146	
5	D8	83	86	90	162	165	102	105	109	157	159	168	
6	D8	76	79	83	155	156	95	98	102	150	151	159	
7	S2	117	120	124	160	162	-	-	-	-	-	165	

4.2 ผลลัพธ์จากการวิธีอิวาริสติกเปรียบเทียบกับแบบจำลองทางคณิตศาสตร์

เมื่อนำวิธีอิวาริสติกมาหาคำตอบสำหรับปัญหา 2 แม่แบบ, 4 แม่แบบ และ 8 แม่แบบ ที่กำหนดส่งงาน 168 หน่วยและ 336 หน่วย เพื่อเปรียบเทียบคำตอบและเวลา กับแบบจำลองทั้ง 2 แบบ ดังตารางที่ 4.9-4.14 สำหรับปัญหา 2 แม่แบบจะเห็นว่าวิธีอิวาริสติกสามารถหาคำตอบได้เท่ากับคำตอบที่ดีที่สุดของแบบจำลองทั้ง 2 แบบในทุกปัญหา ยกเว้นปัญหาที่ 5 ซึ่งสามารถหาคำตอบได้ดีกว่า 1.91% เทียบกับคำตอบของแบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวม โดยใช้เวลาในการหาคำตอบทุกปัญหาน้อยกว่าอย่างเห็นได้ชัด เช่นเดียวกับปัญหา 4 แม่แบบ ที่สามารถหาคำตอบได้ดีกว่าหรือเท่ากับคำตอบที่ดีที่สุดของแบบจำลองทั้ง 2 แบบ โดยปัญหาที่ 13 วิธีอิวาริสติกสามารถหาคำตอบได้ดีกว่า คำตอบจากแบบจำลองรวมถึง 17.55% ยกเว้นปัญหาที่ 12 ที่ยังไม่สามารถหาคำตอบที่ดีกว่าคำตอบจากการแบ่งปัญหาย่อยได้ ซึ่งคำตอบที่ได้มีความใกล้เคียงกันมาก แตกต่างเพียง 3.25% เท่านั้น แต่สามารถใช้เวลาในการหาคำตอบเร็วกว่ามาก

สำหรับปัญหา 8 แม่แบบที่กำหนดส่งงาน 168 หน่วย พบร่วมกับวิธีอิวาริสติกนั้นในบางปัญหา ไม่สามารถหาคำตอบได้ดีกว่าคำตอบจากแบบจำลองได้ ซึ่งก็คือปัญหาที่ 14-16 โดยในปัญหาที่ 14 นั้น คำตอบที่ได้แย่กว่าคำตอบที่ดีที่สุดจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ถึง 15.63% แต่ใช้เวลาในการหา

คำตอบเพียง 42.74 วินาที ซึ่งใช้เวลาอย่างมากเมื่อเทียบกับแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ คิดเป็นเกือบ 100% และเมื่อปัญหามีขนาดใหญ่ขึ้น เมื่อกำหนดส่งงานมีค่าเท่ากับ 336 หน่วย พบร่วมกับปัญหาใช้เวลาในการหาคำตอบค่อนข้างนาน ซึ่งมีเพียง 1 ปัญหาที่เวลาในการหาคำตอบด้วยวิธีชีวิสติกแยกกว่าแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ 37.65% คือปัญหาที่ 22 แต่สามารถหาคำตอบได้ดีกว่าแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ทั้ง 2 แบบ ซึ่งสามารถหาคำตอบได้ดีกว่าคำตอบจากการแบ่งปัญหาย่อยถึง 32.73% โดยปัญหาส่วนนี้พบว่าวิธีชีวิสติกสามารถหาคำตอบได้ดีกว่าคำตอบจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ทุกปัญหา

4.3 ผลวิจัยจากปัญหาเพิ่มเติม

นอกจากนี้ งานวิจัยนี้ศึกษาปัญหาเพิ่มเติมเพื่อเปรียบเทียบผลวิจัย โดยการสร้างปัญหาสำหรับ 2 แม่แบบ 4 แม่แบบ และ 8 แม่แบบ อย่างละ 2 ปัญหา โดยเลือกปัญหาที่มีจำนวนงานทั้งจำนวนคู่และจำนวนคี่ ในกำหนดส่งงานที่มากขึ้นเป็น 504 หน่วย โดยใช้พิจารณาเฉพาะปัญหาที่มีความยากในการจัดตารางการผลิต นั่นคือไม่ใช่ปัญหาที่ใช้สูตรการผลิตที่ถูกที่สุดสำหรับทุกงานแล้ว สามารถจัดตารางการผลิตได้ และไม่เลือกปัญหาเมื่อใช้สูตรการผลิตที่แพงที่สุดสำหรับทุกงานแล้ว ไม่สามารถจัดตารางการผลิตได้ ซึ่งจะกำหนดให้ผลิตงานชั้นล่างและงานชั้nonทับจำนวนเท่า ๆ กัน โดยตรวจสอบจากการคำนวณเวลาเสร็จสิ้นของแต่ละแม่แบบในหัวข้อ 4.1.3 เช่นสำหรับปัญหาที่มี 2 แม่แบบ ปัญหาที่มี 13 งาน เป็นปัญหาสุดท้ายที่เมื่อให้ทุกงานใช้สูตรการผลิตที่ถูกที่สุดแล้ว เวลาเสร็จสิ้นของแต่ละแม่แบบมีค่าน้อยกว่าหรือเท่ากับกำหนดส่งงาน และปัญหาที่มี 34 งาน เป็นปัญหาแรกที่ เมื่อให้ทุกงานใช้สูตรการผลิตที่แพงที่สุดแล้ว เวลาเสร็จสิ้นของแต่ละแม่แบบมีค่ามากกว่ากำหนดส่งงาน ปัญหาที่สามารถนำมาศึกษาได้คือปัญหาที่มีจำนวนงานระหว่าง 14 งานและ 33 งาน โดยปัญหาที่เลือกมาหาคำตอบมีดังตารางที่ 4.15 พบร่วมกับปัญหาที่ไม่เคยศึกษามาก่อน วิธีชีวิสติกสามารถหาคำตอบได้ดีกว่าแบบจำลองทั้ง 2 แบบในทุกปัญหา โดยช่วยลดเวลาในการหาคำตอบมากกว่า 78.24% ส่วนในปัญหาที่ 29 สามารถหาคำตอบได้ดีกว่าคำตอบจากการแบ่งปัญหาย่อยสูงมากที่สุด ซึ่งสูงถึง 42.05%

จากปัญหาที่ได้ศึกษามาทั้งสิ้น 29 ปัญหานั้น พบร่วม วิธีการหาคำตอบทั้งจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์จากการแบ่งปัญหาย่อย แบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวม และวิธีชีวิสติกจะสามารถหาคำตอบที่ถูกที่สุดได้เมื่อแบ่งงานให้ผลิตเป็นงานชั้นล่างที่มีค่าใกล้เคียงกับงานชั้nonทับ

933256692

CU iThesis 5870347421 thesis / recv: 25072552 16:00:35 / seq: 23

ตารางที่ 4.9 ผลงานนิวัติสำหรับปั๊บหัวที่ 2 เมมเบรนท์ทำหน้าที่กำหนดส่งงาน 168 หน่วย

Prob.	Jobs	Separated model				Overall model				Heuristic					
		# Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Time (s)	# Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Time (s)	# Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Time (s)	% Cost imp.	% Time decrease
1	6	3	3	52	0.16	3	3	52	10.63	3	3	52	0.01	0	93.16
2	7	4	3	70	0.2	4	3	70	272.82	4	3	70	0.02	0	91.02
3	8	5	3	105	0.45	4	4	91	6638.67	4	4	91	0.04	0	91.14
4	9	6	3	144	1.69	5	4	(128)	5400.38	5	4	128	0.03	0	98.16

ตารางที่ 4.10 ผลงานนิวัติสำหรับปั๊บหัวที่ 2 เมมเบรนท์ทำหน้าที่กำหนดส่งงาน 336 หน่วย

Prob.	Jobs	Separated model				Overall model				Heuristic					
		# Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Time (s)	# Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Time (s)	# Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Time (s)	% Cost imp.	% Time decrease
5	15	11	4	189	8101.25	8	7	(157)	5000.34	8	7	154	0.05	1.91	100.00
6	16	8	8	183	13.66	8	8	(180)	4600.23	8	8	180	1.28	0	90.64

หมายเหตุ ตั้งแต่การผลิตที่ห้องในวงเล็บหมายถึงแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ไม่สามารถหาคำตอบที่ดีที่สุดได้

ตารางที่ 4.11 ผลงานนิจัยสำหรับปั๊บழูหาที่ 4 แม่แบบที่กำหนดส่งงาน 168 หน่วย

Prob.	# Jobs	Separated model				Overall model				Heuristic					
		# Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Time (s)	# Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Time (s)	# Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Time (s)	% Cost imp.	% Time decrease
7	11	6	5	90	0.87	6	5	(90)	4200.22	6	5	90	0.05	0	93.70
8	12	7	5	113	5.83	7	5	(108)	5000.19	7	5	108	0.48	0	91.72
9	13	12	1	(192)	5000.46	7	6	(131)	4900.34	7	6	129	0.54	1.53	99.99
10	14	8	6	159	53.84	8	6	(164)	5200.39	7	7	159	0.93	0	98.26
11	15	10	5	(204)	5900.46	9	6	(199)	5400.17	8	7	185	0.74	7.04	99.99

ตารางที่ 4.12 ผลงานนิจัยสำหรับปั๊บழูหาที่ 4 แม่แบบที่กำหนดส่งงาน 336 หน่วย

Prob.	# Jobs	Separated model				Overall model				Heuristic					
		# Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Time (s)	# Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Time (s)	# Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Time (s)	% Cost imp.	% Time decrease
12	27	14	13	(246)	2058.28	18	9	(317)	7500.45	15	12	254	25.88	-3.25	98.74
13	29	24	5	(417)	4833.4	19	10	(376)	15500.47	15	14	310	43.07	17.55	99.11

หมายเหตุ ต้นทุนการผลิตซึ่งอยู่ในวงเล็บหมายถึงค่าคงทางคณิตศาสตร์ไม่สามารถหาคำต่อไปได้

ตารางที่ 4.13 ผลลัพธ์ของจัลสก้าหัวร์บบ์ชั้น 8 และเมเบิลสำหรับตัวอย่าง 168 หน่วย

Prob.	# Jobs	Separated model			Overall model			Heuristic			
		# Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Time (s)	# Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Time (s)	# Based jobs	Cost
14	19	10	9	(160)	7230.33	11	8	(170)	5400.42	12	7
15	20	12	8	(185)	17900.25	12	8	(196)	6700.52	12	8
16	21	14	7	(226)	29220.84	15	6	(243)	7000.44	12	9
17	22	18	4	(278)	7567.01	14	8	(270)	8300.47	16	6
										265	126.38
											1.85
											98.33

ตารางที่ 4.14 ผลลัพธ์ของจัลสก้าหัวร์บบ์ชั้น 8 และเมเบิลสำหรับตัวอย่าง 336 หน่วย

Prob.	# Jobs	Separated model			Overall model			Heuristic			
		# Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Time (s)	# Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Time (s)	# Based jobs	Cost
18	43	32	11	(460)	18964.69	30	13	(577)	18501.51	24	19
19	44	25	19	(453)	9505.20	27	17	(465)	15650.97	24	20
20	45	28	17	(431)	15504.53	27	18	(465)	24401.24	23	22
21	48	36	12	(587)	23330.61	37	11	(765)	2804.92	24	24
22	49	45	4	(724)	24619.59	35	14	(740)	3603.44	27	22
23	50	41	9	(710)	17091.10	44	6	(793)	25500.50	26	24
										530	4404.70
											25.35
											74.23

หมายเหตุ ตั้งทุกการผลิตที่อยู่ในวงเล็บหมายถึงแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ไม่สามารถหาคำตอบที่ดีที่สุดได้

ตารางที่ 4.15 ผลงานวิจัยสำหรับปัญหาที่สร้างขึ้นมาศึกษาใหม่ที่กำหนดต่างๆ งาน 504 หน่วย

Prob.	# Jobs	Separated model			Overall model			Heuristic			% Cost imp.	% Time decrease			
		# Based jobs	# Top-layer jobs	Time (s)	Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Time (s)	Based jobs	# Top-layer jobs	Cost	Time (s)			
24	20	10	10	(162)	17.7	10	10	(160)	5000.38	10	10	162	0.12	-1.25	99.29
25	25	13	12	(299)	3628.69	14	11	(316)	11000.47	13	12	291	0.72	2.68	99.98
26	35	18	17	(238)	6303.3	21	14	(315)	19000.66	18	17	237	21.36	0.42	99.66
27	40	22	18	(334)	7604.24	24	16	(414)	35000.73	20	10	332	98.92	0.60	98.70
28	55	28	27	(346)	20005.75	34	21	(434)	14501.34	28	27	296	487.73	14.45	96.64
29	60	31	29	(616)	13006.84	44	16	(601)	12000.51	30	30	357	2611.68	42.05	78.24

ตารางที่ 4.15 แสดงการประมวลผลของปัญหานี้ด้วยแบบแยกชั้นและแบบรวมทั้งแบบ heuristic ที่ได้รับการพัฒนา

บทที่ 5

สรุปผลการวิจัยและข้อเสนอแนะ

5.1 สรุปผลการวิจัย

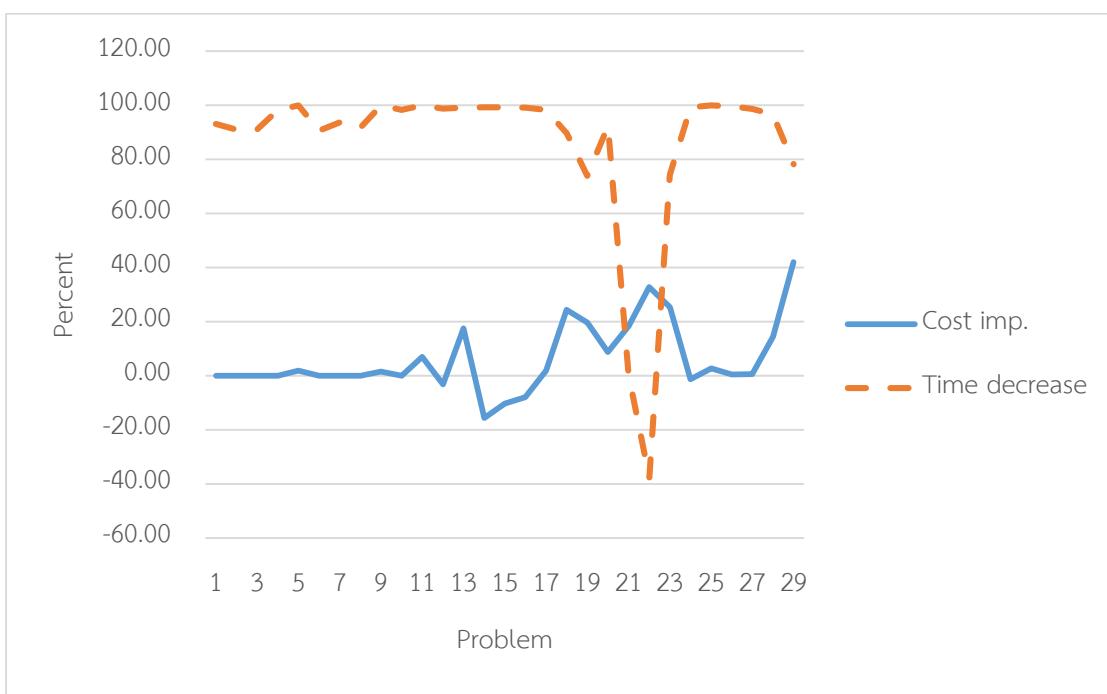
งานวิจัยนี้ศึกษาการเลือกสูตรและการจัดตารางการผลิตคอนกรีตสำเร็จรูปที่มีการผลิตแบบช้อนทับ งานชั้นล่างสามารถเลือกผลิตในแม่แบบที่มีลักษณะเหมือนกันทุกประการแม่แบบเดียวกัน และงานช้อนทับสามารถเลือกผลิตบนงานชั้นล่างได้ก็ได้ โดยแต่ละงานชั้นล่างจะมีงานช้อนทับได้ไม่เกิน 1 งาน โดยแต่ละงานนั้นจะมีขั้นตอนการผลิต 5 ขั้นตอน ซึ่งต้องผลิตตามลำดับ ห้ามหยุดการผลิตขั้นตอนการผลิตใด ๆ กลางคันเพื่อไปทำงานอื่น แต่ละขั้นตอนการผลิตต้องการทรัพยากรถไฟฟ้าที่มีเพียง 1 หน่วยเท่านั้นทำให้ไม่สามารถผลิตขั้นตอนได้ขั้นตอนหนึ่งในเวลาเดียวกันได้ โดยงานช้อนทับนั้น จะสามารถเริ่มการผลิตได้ก็ต่อเมื่องานชั้นล่างเริ่มการผลิตในขั้นตอนการผลิตที่ 3 ไปแล้ว 12 หน่วย และสามารถกลับมาผลิตงานชั้นล่างได้ก็ต่อเมื่อเสร็จสิ้นการผลิตงานช้อนทับแล้ว นอกจากนี้ งานชั้นล่างและงานช้อนทับสามารถเลือกสูตรการผลิตได้ก็ได้ โดยมีสูตรการผลิตทั้งหมด 5 สูตร เพื่อให้มีต้นทุนการผลิตที่ต่ำที่สุดและผลิตเสร็จสิ้นภายในกำหนดส่งงาน ซึ่งณัฐพล (2554) ได้ศึกษาปัญหานี้โดยการแบ่งปัญหาออกเป็น 2 ปัญหาย่อย โดยปัญหาย่อยแรกนั้น ศึกษาเฉพาะงานชั้นล่าง เพื่อเลือกสูตรและจัดตารางการผลิต โดยจะนำคำตอบที่ได้จากปัญหาย่อยแรกมาเป็นข้อมูลนำเข้าสำหรับปัญหาย่อยที่ 2 ซึ่งก็คือสูตรการผลิตและแม่แบบสำหรับงานชั้นล่าง ดังนั้นจะเห็นได้ว่าการเลือกสูตรการผลิตสำหรับงานช้อนทับ ถูกจำกัดด้วยสูตรการผลิตของงานชั้นล่าง ทำให้ต้องเลือกสูตรการผลิตที่สั้นเพื่อไม่ให้ต้องเลื่อนการผลิตจนเสร็จสิ้นเลยกำหนดส่งงาน [1] ดังนั้นงานวิจัยนี้จึงศึกษาปัญหาทั้งหมด โดยพิจารณาการเลือกสูตรและการจัดตารางการผลิตสำหรับงานชั้นล่างและงานช้อนทับไปพร้อม ๆ กัน สามารถเลือกได้ว่าจะให้งานได้ผลิตเป็นงานชั้นล่าง และงานได้ผลิตเป็นงานช้อนทับ ทำให้สามารถเลือกสูตรการผลิตสำหรับงานได้ค่อนข้างหลากหลายกว่า จึงสามารถหาคำตอบได้กว่าเมื่อสามารถหาคำตอบที่ดีที่สุดได้จากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวม และในปัญหาที่มี 2 แม่แบบซึ่งเป็นปัญหาขนาดเล็กพบว่าแบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวมสามารถหาคำตอบได้ดีกว่าการแบ่งปัญหาย่อยแม้ว่าจะไม่สามารถหาคำตอบที่ดีที่สุดได้ก็ตาม แต่เมื่อปัญหามีขนาดใหญ่ขึ้น สำหรับปัญหาที่มี 4 แม่แบบพบว่า แบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวมยังคงหาคำตอบได้ดีกว่าเกือบทุกปัญหา แต่สำหรับปัญหาที่มี 8 แบบซึ่งมีขนาดใหญ่ที่สุด พบร่วมแบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวมไม่สามารถหาคำตอบได้ดีกว่าคำตอบจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์จากการแบ่งปัญหาย่อยได้แล้ว จึงเสนอ

วิธีอิหริสติกที่สามารถเลือกสูตรการผลิตและการจัดตารางการผลิตที่มีการผลิตแบบช้อนทับได้เนื่องจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์รวมใช้เวลาในการหาคำตอบมากและไม่สามารถหาคำตอบที่ดีที่สุดได้ ซึ่งจะใช้เวลาในการหาคำตอบที่สั้นกว่าแบบจำลองทางคณิตศาสตร์แต่อาจจะไม่ได้คำตอบที่ดีที่สุด

หลักการของวิธีอิหริสติกที่เสนอแนะ จะผลิตให้มีงานช้อนทับมากที่สุดเท่าที่จะเป็นไปได้เพื่อลดเวลาการผลิต ทำให้สามารถเลือกสูตรการผลิตที่ถูกกลงได้ โดยจะมองงานที่มีงานช้อนทับเป็นงานคู่พิจารณาเลือกสูตรเป็นคู่สูตรการผลิต และมองงานที่ไม่มีงานช้อนทับเป็นงานเดี่ยว โดยให้ใช้สูตรการผลิตที่ยาวที่สุด จากนั้นปรับลดสูตรการผลิตโดยใช้ค่าถ่วงน้ำหนัก เพื่อให้คำนวนเวลาเสร็จสิ้นคร่าวๆ ไม่ให้มีแม่แบบใหม่เวลาเสร็จสิ้นเกินกำหนดส่งงาน เพื่อนำสูตรการผลิตนี้ไปจัดตารางการผลิต เมื่อจัดตารางการผลิตได้แล้ว จะนำมาปรับปรุงเพื่อเลือกสูตรการผลิตที่อาจจะยังไม่ได้พิจารณาจากการปรับลดสูตรโดยใช้ค่าถ่วงน้ำหนัก ซึ่งขั้นตอนนี้อาจจะทำให้ได้คำตอบที่ดียิ่งขึ้น หลังจากนั้นจะปรับลดจำนวนงานคู่ 1 งาน โดยให้งานที่เหลือเป็นงานเดี่ยว เพื่อคุ้มค่าน้ำหนักที่จะได้คำตอบที่ดียิ่งขึ้นหรือไม่ถ้าไม่ได้คำตอบที่ดีขึ้นก็จะหยุดการพิจารณา

วิธีอิหริสติกที่เสนอแนะ พบร่วมโดยส่วนมาก สามารถหาคำตอบได้ดีกว่าหรือเท่ากับคำตอบจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ทั้ง 2 แบบ คือ 24 ปัจจุบัน จากทั้งหมด 29 ปัจจุบัน โดยสามารถหาคำตอบได้ดีกว่าไม่เกิน 43% และย่กว่าไม่เกิน 16% เมื่อเทียบกับคำตอบที่ดีที่สุดที่ได้จากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ทั้ง 2 แบบ สำหรับปัจจุบันที่เคยศึกษาในงานวิจัย [1] นั้น ปัจจุบัน 2 แม่แบบ วิธีอิหริสติกสามารถหาคำตอบได้ดีกว่าหรือเท่ากับคำตอบที่ดีที่สุดจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ และใช้เวลาในการหาคำตอบไม่ถึง 2 วินาที และยังคงสามารถหาคำตอบได้ดีในปัจจุบัน 4 แม่แบบ มีเพียงปัจจุบันเดียวที่ไม่สามารถหาคำตอบได้ดีกว่าคำตอบจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ และได้คำตอบที่ย่กว่าคำตอบจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์เพียงแค่ 3.25% เท่านั้น โดยใช้เวลาในการหาคำตอบไม่ถึง 1 นาที ส่วนในปัจจุบัน 8 แม่แบบพบว่ามี 3 ปัจจุบันที่ไม่สามารถหาคำตอบที่ดีกว่าคำตอบที่ดีที่สุดจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ โดยได้คำตอบย่กว่าไม่เกิน 16% โดยทั้ง 3 ปัจจุบันนั้นเป็นปัจจุบันที่มีกำหนดส่งงานสั้นที่สุด และเป็นปัจจุบันที่มีจำนวนงานและแม่แบบมากที่สุดด้วย การพิจารณางานชั้นล่างและงานช้อนทับพร้อม ๆ กัน ทำให้มีพื้นที่ในการหาคำตอบที่กว้างกว่า จึงใช้เวลาในการหาคำตอบนานและยังไม่เจอกับคำตอบที่ดีเท่ากับการแบ่งปัจจุบันอยกว่าแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ และพบว่าบางปัจจุบันใช้เวลาในการหาคำตอบค่อนข้างนาน ซึ่งปัจจุบันที่วิธีอิหริสติกใช้เวลาในการหาคำตอบย่กว่าแบบจำลองทางคณิตศาสตร์นั้น มีเพียงปัจจุบันเดียว ซึ่งใช้เวลาในการหาคำตอบย่กว่าไม่เกิน 38% ดังปัจจุบันที่ 22 ในรูปที่ 5.1 นอกจากนี้ ปัจจุบันที่สร้างขึ้นมา

ใหม่ เมื่อนำมาหาคำตอบแล้ว พบร่วมกับวิธีอิหริสติกสามารถหาคำตอบได้ดีในทุก ๆ ปัญหา มีเพียงปัญหาเดียวเท่านั้นที่ได้คำตอบมากกว่า 1.25% ซึ่งใช้เวลาอยู่มากในการหาคำตอบ และสามารถหาคำตอบได้ดีกว่าคำตอบจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ได้มากที่สุด 42.05% คือปัญหาที่ 29 ซึ่งจากการพัฒนาการผลิตที่ปรับปรุงและเวลาในการหาคำตอบที่ลดลงด้วยวิธีอิหริสติกสำหรับปัญหาต่าง ๆ ดังรูปที่ 5.1 พบร่วมโดยรวมวิธีอิหริสติกสามารถปรับปรุงลดต้นทุนการผลิต และใช้เวลาในการหาคำตอบน้อยกว่าแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ โดยวิธีอิหริสติกสามารถลดเวลาในการหาคำตอบโดยเฉลี่ยได้ถึง 86.45%



รูปที่ 5.1 กราฟต้นทุนการผลิตที่ปรับปรุงและเวลาในการหาคำตอบที่ลดลงด้วยวิธีอิหริสติก

5.2 ข้อเสนอแนะ

5.2.1 เมื่อปัญหามีขนาดใหญ่ขึ้น พบร่วมวิธีอิหริสติกที่ได้เสนอไปนั้น ใช้เวลาค่อนข้างนานในการหาคำตอบ ซึ่งในขั้นตอนการจัดตารางการผลิตนั้น ยังใช้เวลาค่อนข้างนานในการทำแต่ละครั้ง เนื่องจากถ้ามีงานใดงานหนึ่งที่ใช้ทรัพยากรในช่วงเวลาเดียวกัน ก็จะจัดตารางการผลิตใหม่ทั้งหมด จนกว่าจะถึงงานและขั้นตอนที่กำลังพิจารณา ถ้าสามารถปรับปรุงการจัดตารางการผลิตให้ใช้เวลาน้อยกว่าเดิม เวลาในการหาคำตอบด้วยวิธีอิหริสติกก็จะน้อยลง เช่นกัน

5.2.2 ในปัญหาที่วิธีอิหริสติกไม่สามารถหาคำตอบให้ดีกว่าแบบจำลองทางคณิตศาสตร์นั้น เนื่องจากไม่สามารถจัดตารางการผลิตให้ได้ผลดีเท่ากับแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ ทำให้ไม่สามารถ

จัดตารางการผลิตงานที่ใช้สูตรการผลิตเดียวกับคำตอบจากแบบจำลองทางคณิตศาสตร์ได้ ทำให้ต้องเลือกสูตรการผลิตที่แพงมากขึ้น ส่งผลให้ต้นทุนรวมเพิ่มมากขึ้น เช่นเดียวกัน ถ้าสามารถปรับปรุงการจัดตารางการผลิตให้มีประสิทธิภาพเพิ่มมากขึ้นได้ ก็จะสามารถปรับปรุงคำตอบได้ดียิ่งขึ้น

5.2.3 เมื่อสามารถปรับลดเวลาในการหาคำตอบด้วยวิธีอิหริสติกได้แล้ว ก็จะสามารถเพิ่มขั้นตอนในการปรับปรุงคำตอบได้ เช่น จับคู่งานเพื่อปรับสูตรการผลิต โดยงานแรกปรับให้ใช้สูตรการผลิตที่แพงขึ้น 1 สูตร และอีกหนึ่งงานปรับสูตรการผลิตใช้สูตรที่ถูกลง 1 สูตร โดยที่ต้นทุนรวมนั้นต้องมีค่าลดลง เพื่อนำไปลองจัดตารางการผลิต ก็อาจจะสามารถปรับปรุงจากการวิธีอิหริสติกที่งานวิจัยนี้เสนอได้



บรรณานุกรม

- [1] ณัฐพล สุเรนทร์พิทักษ์, "การเลือกสูตรและจัดตารางการผลิตสำหรับการผลิตคอนกรีตสำเร็จรูป," วิทยานิพนธ์ปริญญาบัณฑิต, สาขาวิศวกรรมอุตสาหการ ภาควิชาวิศวกรรมอุตสาหการ คณะวิศวกรรมศาสตร์, จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย, 2554.
- [2] W. T. Chan, and H. Hu, "Constraint programming approach to precast production scheduling," *Journal of Construction Engineering and Management*, vol. 128, no. 6, 2002.
- [3] V. Benjaoran, N. Dawood, and B. Hobbs, "Flowshop scheduling model for bespoke precast concrete production planning," *Construction Management and Economics*, vol. 23, no. 1, 2005.
- [4] C.-H. Ko and S.-F. Wang, "Precast production scheduling using multi-objective genetic algorithms," *Expert Systems with Applications*, vol. 38, no. 7, pp. 8293-8302, 7// 2011.
- [5] Z. Yang, Z. Ma, and S. Wu, "Optimized flowshop scheduling of multiple production lines for precast production," *Automation in Construction*, vol. 72, Part 3, pp. 321-329, 12// 2016.
- [6] L. Kong, H. Li, H. Luo, L. Ding, X. Luo, and M. Skitmore, "Optimal single-machine batch scheduling for the manufacture, transportation and JIT assembly of precast construction with changeover costs within due dates," *Automation in Construction*, vol. 81, pp. 34-43, 2017/09/01/ 2017.
- [7] W. Tharmmaphornphilas, and N. Sareinpithak, "Formula selection and scheduling for precast concrete production," *International Journal of Production Research*, vol. 51, no. 17, 2013.
- [8] ณัฐพล สุเรนทร์พิทักษ์ และ วิภาวดี ธรรมภรณ์พิลาศ, "การเลือกสูตรและจัดตารางการผลิตสำหรับคอนกรีตสำเร็จรูปที่มีการผลิตช้อนทับ," *KKU Engineering Journal*, vol. 39, no. 2, 2012.
- [9] J. Grabowski and J. Pempera, "Sequencing of jobs in some production system," *European Journal of Operational Research*, vol. 125, no. 3, pp. 535-550, 9/16/ 2000.

- [10] E. B. Edis, and I. Qzkaranhan, "A combined integer/constraint programming approach to a resource-constrained parallel machine scheduling problem with machine eligibility restrictions," *Engineering Optimization*, vol. 43, no. 2, 2011.
- [11] S. Özpeynirci, B. Gökgür, and B. Hnich, "Parallel machine scheduling with tool loading," *Applied Mathematical Modelling*, vol. 40, no. 9–10, pp. 5660-5671, 5// 2016.
- [12] A. C. Beezão, J.-F. Cordeau, G. Laporte, and H. H. Yanasse, "Scheduling identical parallel machines with tooling constraints," *European Journal of Operational Research*, vol. 257, no. 3, pp. 834-844, 2017.
- [13] L. Fanjul-Peyro, F. Perea, and R. Ruiz, "Models and matheuristics for the unrelated parallel machine scheduling problem with additional resources," *European Journal of Operational Research*, vol. 260, no. 2, pp. 482-493, 2017.
- [14] J. A. Ventura and D. Kim, "Parallel machine scheduling with earliness–tardiness penalties and additional resource constraints," *Computers & Operations Research*, vol. 30, no. 13, pp. 1945-1958, 11// 2003.
- [15] A. J. Ruiz-Torres and G. Centeno, "Scheduling with flexible resources in parallel workcenters to minimize maximum completion time," *Computers & Operations Research*, vol. 34, no. 1, pp. 48-69, 1// 2007.
- [16] A. Grigoriev, M. Sviridenko, and M. Uetz, "Machine scheduling with resource dependent processing times," *Mathematical Programming*, journal article vol. 110, no. 1, pp. 209-228, 2007.
- [17] A. J. Ruiz-Torres, F. J. López, and J. C. Ho, "Scheduling uniform parallel machines subject to a secondary resource to minimize the number of tardy jobs," *European Journal of Operational Research*, vol. 179, no. 2, pp. 302-315, 6/1/ 2007.
- [18] L.-H. Su and C.-Y. Lien, "Scheduling parallel machines with resource-dependent processing times," *International Journal of Production Economics*, vol. 117, no. 2, pp. 256-266, 2// 2009.
- [19] X. Zhang, and D. Du, "Approximate algorithms for unrelated machine scheduling to minimize makespan," *Journal of Industrial and Management Optimization*, vol. 12, no. 2, 2016.

- [20] W. L. Winston, *Operations research applications and algorithms*, 4 ed. Curt Hintichs, 2004.
- [21] E. A. Silver, "An overview of heuristic solution methods," *Journal of the Operational Research Society*, journal article vol. 55, no. 9, pp. 936-956, 2004.
- [22] IBM, *IBM ILOG CPLEX Optimization Studio OPL Language User's Manual*, 12 ed. 2016.
- [23] กิตติภณ พลังการ, กิตติภพ พลังการ, สมชาย ประสิทธิ์จุตระกูล และ สุกรี สินธุภิญโญ, *Python ๑๐๑*, พิมพ์ครั้งที่ ๒ ed. กรุงเทพฯ: ภาควิชาวิศวกรรมคอมพิวเตอร์ จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย, 2561.



ประวัติผู้เขียน

ชื่อ-สกุล นันทิยา เอี่ยมสำอางค์
 วัน เดือน ปี เกิด 1 มิถุนายน 2536
 สถานที่เกิด สมุทรสงคราม
 วุฒิการศึกษา โรงเรียนครุณานุกูล
 โรงเรียนภารราษฎร์
 คณะวิศวกรรมศาสตร์ ภาควิชาวิศวกรรมโลหการ จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย
 ที่อยู่ปัจจุบัน 126/10 ตำบลแม่กลอง อำเภอเมืองฯ จังหวัดสมุทรสงคราม 75000

