

# การจัดลำดับงานแบบฟล็อวช็อป



## เพื่อให้ได้เวลาในการผลิตความน้อยที่สุด



อาจารย์ศรีนพิพัฒ์ อุนุรักษ์  
คณบดีคณะวิทยาศาสตร์และเทคโนโลยี  
มหาวิทยาลัยราชภัฏนครศรีธรรมราช  
E-mail: sarintip111@yahoo.com

### ระบบการผลิตแบบฟล็อวช็อปเดียว:

ระบบการผลิตแบบฟล็อวช็อป (Flow Shop) คือ กระบวนการผลิตที่สามารถจัดตั้งขึ้นโดยใช้เครื่องจักรเดียวกันในแต่ละขั้นตอน ไม่ใช้เครื่องจักรที่ต้องเปลี่ยนแปลง ทำให้ลดเวลาในการผลิตรวมกันได้จากเดิมที่ใช้การผลิตตามแบบเดิมๆ ที่ต้องเปลี่ยนเครื่องจักรทุกๆ ขั้นตอน ให้เป็นการผลิตตามแบบเดียว ไม่ต้องเปลี่ยนเครื่องจักรทุกๆ ขั้นตอน ทำให้ลดเวลาลงได้มาก ลดต้นทุนการผลิต และลดเวลาในการผลิตลงได้มาก

การผลิตแบบฟล็อวช็อป (Flow Shop) ซึ่งมีกระบวนการผลิตหลายขั้นตอนใช้เครื่องจักรเดียวกันทุกขั้นตอน การจัดลำดับงานจะเป็นสิ่งสำคัญที่จะส่งผลกระทบต่อเวลาที่ใช้ทั้งหมดในการผลิต และตัวอย่างเช่น บริษัทที่ต้องการจะใช้เวลาในการผลิตในระบบการผลิตแบบฟล็อวช็อป (Flow Shop) ให้น้อยที่สุดนี้ จึงมีผู้สนใจศึกษาและพัฒนาวิธีการจัดลำดับงานในระบบการผลิตแบบฟล็อวช็อป (Flow Shop) ที่มีประสิทธิภาพและลดเวลาลงได้มาก โดยแนวทางในการพัฒนาจะมุ่งไปที่การหาค่าตอบแทนที่ดีที่สุดและการหาค่าตอบแทนโดยใช้เวลาที่สั้นที่สุด สำหรับการผลิตแบบฟล็อวช็อป จึงต้องคำนึงถึงการลดเวลาลงให้มากที่สุด ทั้งนี้โดยการใช้เครื่องจักรที่มีประสิทธิภาพและมีความเสถียร ที่สามารถทำงานได้เร็วและมีความแม่นยำ จึงจะสามารถลดเวลาลงได้มาก

### การจัดลำดับงานมีความสำคัญยังไง

เนื่องจากความต้องการลดต้นทุนการผลิตโดยต้องการใช้เวลาในการผลิตให้สั้นที่สุด เพื่อให้ระบบการผลิตมีกำลังการผลิตสูงสุดและเป็นการประหยัดต้นทุนทั้งในด้านค่าแรงงาน ค่าเครื่องจักร ค่าไฟฟ้า ฯลฯ และเพื่อสร้างความพึงพอใจให้กับลูกค้า ดังนั้นสำคัญที่จะระบบ

สร้างความพึงพอใจให้กับลูกค้าได้เป็นอย่างดี

### วิธีการจัดลำดับงานแบบฟอล์ชีปมิว: ไบรบัง

ถ้าเป็นกรณีการจัดลำดับงานซึ่งมีกระบวนการผลิตสองขั้นตอน เราสามารถจัดได้โดยใช้ กฎของ จอห์นสัน (Johnson's Rule) และในกรณีการจัดลำดับงานหลายงานซึ่งแต่ละงานสักระยะการผลิตหลายขั้นตอน ปัญหาจะมีความซับซ้อนมากขึ้น โดยแนวทางใน การทำคำศัพท์จะเป็นสองแนวทาง

แนวทางแรกคือการหาคำาต่ออบที่ใกล้เคียงค่าที่ต้องการ (Optimum) ด้วยวิธีอิหริสติก (Heuristic) โดยข้อจำกัดทั่วไปของวิธีอิหริสติก (Heuristic) ก็คือวิธีการคิดหาคำาต่ออบ (Algorithm) ที่มีรูดมูดหมายเน้นหนักใน ด้านการที่นาหากาใกล้เคียงค่าที่ต้องการที่สุด ก็จะมีขั้นตอนในการตัดหน้าที่จะถูกเปลี่ยนขั้นตอนซึ่งส่งผลให้เวลาที่ใช้ในการทำคำาต่ออบคงข้างยาวนาน ส่วนวิธีการคิดหาคำาต่ออบ (Algorithm) ที่เน้นหนักในด้านความรวดเร็วในการตัดหน้าที่ต้องการ ก็มีขั้นตอนที่อยู่ในตัวคุณภาพของคำาต่ออบ ปัญหา ก็คือจะสร้างวิธีการหาคำาต่ออบอย่างไร เพื่อให้สามารถ หาคำาต่ออบที่มีคุณภาพดีได้ในระยะเวลาอันรวดเร็วและอิหริสติก (Heuristic) มีข้อด้อยตรงที่ไม่สามารถประเมินตัวว่าจะได้ คำาต่ออบที่ต้องการ (Optimum)

แนวทางที่สองคือการหาคำาต่ออบที่ดีที่สุด (Optimal) ซึ่งแบ่งออกเป็นสองวิธีคือ

1. วิธีจัดลำดับ (Permutation) เป็นการตรวจสอบ ทุกคำาต่ออบแล้วเบรียบเทียบเลือกคำาที่ดีที่สุดซึ่งมีข้อด้อย คือเวลาที่ต้องการคำาต่ออบนานมาก

2. วิธีแบกกิ้งและกําหนดขอบเขต (Branch and Bound) ซึ่งเป็นการใช้แผนกรือดังนี้เมื่อทำการหาคำาต่ออบ โดยเวลาที่ใช้ในการหาคำาต่ออบต้องดูวิธีแบกกิ้งและ กําหนดขอบเขต (Branch and Bound) จะขึ้นกับ คุณภาพของขอบเขตบน (Upper Bound) ลักษณะมีการ ใช้วิธีอิหริสติก (Heuristic) มาใช้ในการหาขอบเขตบน (Upper Bound) เพื่อช่วยให้การทำงานของวิธีแบกกิ้งและ กําหนดขอบเขต (Branch and Bound) เร็วขึ้น ซึ่งข้อ ต้องของวิธีแบกกิ้งและกําหนดขอบเขต (Branch and Bound) ก็คือใช้เวลาในการหาคำาต่ออบนานจึงไม่ สามารถแก้ปัญหาขนาดใหญ่ได้ วิธีแบกกิ้งและกําหนด

ขอบเขต ที่น่าสนใจมากกวิธีนี้คือ วิธีแบกกิ้งและ กําหนดขอบเขตของ Ignall และ Schrage

### วิธีแบกกิ้งและกําหนดขอบเขตของ Ignall และ Schrage

เมื่อหลักการทำงานคือใช้หลักการจัดงานเป็นส่วนๆ (Partial Schedule) หลักการนี้จะทำการจัดงานบางส่วนให้ดีที่สุดก่อน และทำการจัดไปเรื่อยๆ จนครบทุกงาน โดยจะมีขั้นตอนในการทำงานที่สำคัญ 2 ขั้นตอน คือ

1. การแบ่งงานเป็นส่วนย่อย ๆ โดยใช้วิธีการ แบกกิ้ง (Branching) ซึ่งเป็นการนำวิธีการเรียงสับเปลี่ยนมาใช้อย่างเป็นระบบซึ่งในการทำการจัดลำดับงาน ก็จะ จะมีวิธีที่เป็นไปได้ทั้งหมด  $n!$  วิธี โดยจะ ประมวลไปบัดด้วย

ลำดับงานที่จัดงานที่ 1 ไว้หน้าสุดมี  $(n-1)!$  วิธี ลำดับงานที่จัดงานที่ 2 ไว้หน้าสุดมี  $(n-1)!$  วิธี

⋮

ลำดับงานที่จัดงานที่  $n$  ไว้หน้าสุดมี  $(n-1)!$  วิธี

2. ซึ่งลำดับงานที่จัดงานที่ 1 ไว้หน้าสุดมี  $(n-1)!$  วิธี จะประมวลไปบัดด้วย

ลำดับงานที่จัดงานที่ 1 ตามด้วย 2 ไว้หน้าสุดมี  $(n-2)!$  วิธี

3. ลำดับงานที่จัดงานที่ 1 ตามด้วย 3 ไว้หน้าสุดมี  $(n-2)!$  วิธี

⋮

ลำดับงานที่จัดงานที่ 1 ตามด้วย  $n$  ไว้หน้าสุดมี  $(n-2)!$  วิธี

ถ้าทำการแบกกิ้งนี้ไปเรื่อยๆ จะทำให้เกิด ลำดับงานทั้งหมด  $n!$  ลำดับงาน ซึ่งในจำนวนนี้จะมี ลำดับงานที่ดีที่สุด ซึ่งเป็นลำดับงานที่ทำให้เกิดเวลาที่ใช้ ในการผลิตรวม (Makespan) น้อยที่สุด

2. การตัดกิ้งที่ทราบว่าจะไม่ใช้ลำดับงานที่ดีที่สุดที่สุดที่ไป (Bounding) ซึ่งนำมาใช้คือวิธีการแบกกิ้ง (Branching) เพื่อที่จะทำการแบกกิ้งให้น้อยที่สุด ซึ่ง จะแยกเฉพาะกิ้งที่คาดว่ามีคำาต่ออบที่ดีที่สุดอยู่ โดยใน ส่วนของ Bounding จะทำการคำานวณขอบเขตล่าง (Lower Bound) เพื่อบันทึกขอบเขตบน (Upper Bound) โดยถ้า ขอบเขตล่างของกิ้งใดมากกว่าขอบเขตบน ก็จะตัดกิ้งนั้น ทิ้ง

2.1 การคำนวณขอบเขตล่าง(Lower Bound) จะนำเวลาที่ใช้จริงในการทำงานในส่วนที่ทำไปแล้ว รวมกับส่วนที่ยังไม่ได้ทำโดยในส่วนนี้จะคำนวณโดยพิจารณาเลือกเวลาที่สูงที่สุดของแต่ละเส้นทางที่เป็นไปได้มาเปรียบเทียบกันเพื่อเลือกค่าที่ต่ำที่สุดมาใช้ สามารถอธิบายการหาขอบเขตล่างของงานที่ต้องทำบนสามเครื่องจักรได้ดังนี้

$$LB(J_r) = \max \left\{ \begin{array}{l} \text{Time A } (\bar{J}_r) + \sum J_i \frac{a_i}{b_i} + \min J_i (b_i + c_i) \\ \text{Time B } (\bar{J}_r) + \sum J_i b_i + \min J_i c_i \\ \text{Time C } (\bar{J}_r) + \sum J_i c_i \end{array} \right\}$$

โดย Time A ( $\bar{J}_r$ ) , Time B ( $\bar{J}_r$ ) และ Time C ( $\bar{J}_r$ ) คือเวลาที่งาน r ทำเสร็จบนเครื่องจักร A, B, C ตามลำดับ  $\bar{J}_r$  เป็นเข็มขัดงาน  $r - 1$  ซึ่งเป็นงานที่ยังไม่ได้จัดอยู่ในลำดับงาน  $\bar{J}_r$  ส่วน  $a_i, b_i, c_i$  คือเวลาที่งาน i ใช้บนเครื่องจักร A, B, C ตามลำดับ โดย LB ( $\bar{J}_r$ ) คือเวลาต่ำสุดเท่าที่เป็นไปได้ที่งานสามารถเสร็จ

2.2 การหาขอบเขตบน (Upper Bound) ก็จะให้มีขอบเขตสูงต่ำสุด ให้นำลำดับงานของกิจกรรมมาจัดเรียงตามลำดับเวลาที่ใช้ในการผลิตรวม (Makespan) และกำหนดให้เป็นขอบเขตบน จากนั้นทุกครั้งที่ได้ค่าเวลาที่ใช้ในการผลิตรวม (Makespan) ใหม่ให้นำมาเปรียบเทียบกับขอบเขตบนเดิม ถ้าค่าได้น้อยกว่า เห็นชั้นเป็นขอบเขตบน

### แนวโน้มในการพัฒนาวิธีการจัดลำดับงานแบบฟลัฟชิป

แม้ว่าการหาคำตอบด้วยวิธีแตกกิ่งและกวนด้วยวิธีแบบเบตัน (Branch and Bound) จะมีข้อจำกัดในเรื่องขนาดของปัญหาแต่ยังไร้ความสามารถเมื่อเชื่อมจากวิธีแตกกิ่งและกวนด้วยวิธีแบบเบตัน (Branch and Bound) มีข้อดีคือให้คำตอบที่ดีที่สุด (Optimum) ฉะนั้นจึงควรมีการปรับปรุงความเร็วในการหาคำตอบ เพื่อที่จะสามารถนำไปใช้ได้กับปัญหานานาด้านใหญ่ ปัญหาก็คือจะสร้างวิธีการหาคำตอบอย่างไร เพื่อให้สามารถหาคำตอบที่มีคุณภาพดีได้รวดเร็วขึ้น ก็คือค่าอย่างมากต่อระบบการผลิตแบบไฟล์ชิป (Flow Shop) เนื่องจาก การใช้เวลาในการผลิตให้ล้นที่สุด จะทำให้สามารถลดต้นทุนการผลิตให้ต่ำลง โดยส่งผลให้ระบบการผลิตมีกำลังการผลิตสูงสุดและเป็นการประหยัดต้นทุนทั้งในด้านค่าแรงงาน ค่าเครื่องจักร ค่าไฟฟ้า ฯลฯ และสามารถสร้างความพึงพอใจให้กับลูกค้า

สาเหตุที่ทำให้อัตราการเพิ่มของเวลาที่ใช้ในการคำนวณของปัญหาไฟล์ชิปเพิ่มขึ้นอย่างรวดเร็ว เมื่อจำนวนงานเพิ่มขึ้น เนื่องจากการจัดลำดับงานเป็นปัญหาเรียงลับเรียงซึ่งขนาดของปัญหาน่าจะเท่ากัน แต่เมื่อจำนวนงาน ซึ่งการนำกฎในการตัดต่อมาใช้ในการลดขนาดของปัญหา จะช่วยให้การหาคำตอบด้วยการแตกกิ่งและกวนด้วยวิธีแบบเบตัน (Branch and Bound) ทำได้เร็วขึ้นและคาดว่าสามารถแก้ปัญหาที่มีขนาดใหญ่ได้นอกจากนี้เราสามารถนำกฎในการตัดนี้ไปประยุกต์ใช้ในวิธีแตกกิ่งและกวนด้วยวิธีแบบเบตัน (Branch and Bound) โดยไม่ต้องใช้ Upper Bound และ Lower Bound กล่าวคือลำดับงานที่มีจำนวนงานมากกว่าหรือเท่ากัน สามารถตัดลำดับงานที่มีจำนวนงานน้อยกว่าหรือเท่ากันได้ โดยใช้กฎในการตัด ซึ่งจำเป็นต้องศึกษาข้อมูลเว้นที่ทำให้มีความสามารถลำดับงานนั้นมาพิจารณาตามกฎได้ เราสามารถปรับปรุงกฎเพิ่มเติมมาช่วยในการตัดให้สามารถคำนวณหาคำตอบอย่างรวดเร็วขึ้นได้ แต่ต้องทำการทดลองก่อนว่าคุณที่จะนำมาใช้ มีอะไรบ้างจะเป็นภาระในการคำนวณ แต่ถ้าหากมาใช้แล้วทำให้สามารถคำนวณหาคำตอบที่มีคุณภาพดีได้รวดเร็วขึ้น ก็คือค่าอย่างมากต่อระบบการผลิตแบบไฟล์ชิป (Flow Shop) เนื่องจาก การใช้เวลาในการผลิตให้ล้นที่สุด จะทำให้สามารถลดต้นทุนการผลิตให้ต่ำลง โดยส่งผลให้ระบบการผลิตมีกำลังการผลิตสูงสุดและเป็นการประหยัดต้นทุนทั้งในด้านค่าแรงงาน ค่าเครื่องจักร ค่าไฟฟ้า ฯลฯ และสามารถสร้างความพึงพอใจให้กับลูกค้า

### เอกสารอ้างอิง

- Ignall, E. and L.E. Schrage. 1965. Application of the branch and bound technique to some flow-shop scheduling problems. *Ops.Res.* 13 : 400-412.
- Moras, R., M.L. Smith, K.S. Kumar and M.A. Azim. 1997. Analysis of antithetic sequences in flow shop scheduling to minimize makespan. *Production Planning & Control* 8 (8) : 780-787.

- Rajendran, C. and H. Ziegler. 1997. Heuristics for scheduling in a flowshop with setup, processing and removal times separated. **Production Planning & Control** 8 (6) : 568-576.
- Rios-mercado, R.Z. and J.F. Bard. 1999. A branch-and-bound algorithm for permutation flow shops with sequence-dependent setup times. **IIE Transactions** 31 (2) : 721-731.
- Wu, H.H. and R.K. Li, 1996. A methodology for schedule compression. **Production Planning & Control** 11 (8) : 407-417.