



ทฤษฎีพื้นฐานอัลกอริทึมการบรรจบ

สำหรับเนื้อหาในบทนี้จะนำเสนออัลกอริทึมแบบใหม่ที่เรียกว่าอัลกอริทึมการบรรจบ (Combinatorial Optimization with Coincidence: COIN) ซึ่งเป็นการประยุกต์การคัดเลือกคำตอบ เป็นวิธีการที่ประยุกต์ในการสุ่มเลือกคำตอบโดยใช้หลักความน่าจะเป็น ในบทนี้จะนำเสนอหลักการวิธีอัลกอริทึมการบรรจบ แนวคิดวิธีการอัลกอริทึมการบรรจบ ลักษณะการตัดทอนคำตอบอัลกอริทึมการบรรจบ อัลกอริทึมการบรรจบ

6.1 หลักการวิธีอัลกอริทึมการบรรจบ

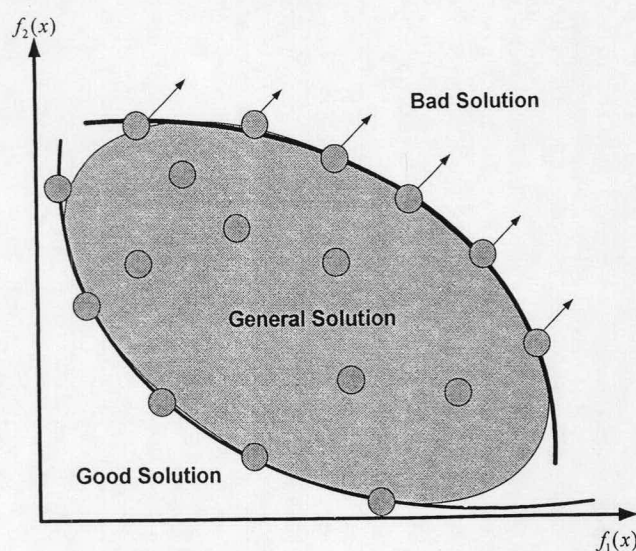
เนื่องจากอัลกอริทึมที่เป็นที่นิยมใช้ในการจัดสมดุลสายการประกอบ เช่น เจนเนติกอัลกอริทึม เมมเมติกอัลกอริทึม เป็นต้น จะเป็นวิธีการที่จะทำการค้นหาตรงคำตอบที่มีคำตอบดีในการคำนวณแต่ละรอบโดยไม่คำนึงถึงทิศทางของคำตอบที่ได้ ทำให้เสียเวลาในการคำนวณคำตอบที่ดีเป็นเวลานาน เนื่องจากการขึ้นอยู่กับวิธีการสุ่มคำตอบผ่านวิธีการครอสโอเวอร์ มิวนิตชั่น ทำให้ได้คำตอบที่กระจุกกระจายจนเกินไป วิธีการอัลกอริทึมการบรรจบซึ่งเป็นอัลกอริทึมแบบใหม่ที่คำนึงถึงการเลือกเส้นทางการเดินทาง โดยจดจำเส้นทางที่อยู่ใกล้เคียงกันที่ทำให้บรรลุภายใต้ฟังก์ชันวัตถุประสงค์ หลักการที่เข้ามาใช้ในการจดจำเส้นทางการเดินทางคือ หลักความน่าจะเป็น โดยการสร้างตารางความน่าจะเป็นเส้นทางการเดินทางในรูปแบบเมตริกซ์ (Matrix Probability) ซึ่งนำมาใช้ในการตัดสินใจเลือกเส้นทางการเดินทาง เส้นทางที่จะทำการเดินทางที่มีความน่าจะเป็นสูงจะมีสิทธิ (Priority) ถูกเลือกให้เดินมากกว่าและจะเป็นเส้นทางที่เหมาะสมที่ควรเลือกเดิน วิธีการบรรจบเป็นวิธีการที่ตัดทอนเส้นทางที่คิดว่าเป็นเส้นทางที่เดินไปแล้วจะทำให้ได้ผลลัพธ์ที่ย่ำแย่หรือไม่ตรงตามวัตถุประสงค์ ซึ่งจะใช้วิธีการลงโทษหรือหักค่าความน่าจะเป็นให้กับคู่เส้นทางที่เดินไปแล้ว ทำให้ได้คำตอบที่ย่ำแย่ และจะทำการให้รางวัลหรือเพิ่มค่าความน่าจะเป็นให้กับคู่ของเส้นทางการเดินทางแล้วทำให้คำตอบที่ดีหรือเหมาะสม ทำให้คำตอบที่ได้มีลักษณะลู่เข้าสู่คำตอบที่ดีที่สุด

6.2 แนวคิดวิธีการอัลกอริทึมการบรรจบ

วิธีการในการหาคำตอบส่วนใหญ่มักจะคำนึงถึงแต่คำตอบที่ดี และจะไม่สนใจหรือตัดทิ้งคำตอบที่ย่ำแย่ เพราะคิดว่าเป็นคำตอบที่ไม่ต้องการ จนไม่คาดคิดไปว่าคำตอบที่ย่ำแย่เราควรที่จะนำมาใช้ให้เกิดประโยชน์ในแง่การจดจำคำตอบไว้เพื่อไม่ให้เกิดคำตอบลักษณะแบบนี้เกิดขึ้นอีกครั้ง อันเนื่องจากจะทำให้เสียเวลาในการคำนวณและทำให้เสียโอกาสที่จะเกิดคำตอบดีที่ให้เราเลือกมีอัตราที่น้อยลงดังนั้นวิธีการบรรจบจึงมีแนวคิดที่ให้ความสำคัญคำตอบที่ดีและคำตอบที่ย่ำ โดยค่านึงว่าคำตอบที่ย่ำจะทำให้เราทราบว่าเป็นคำตอบที่ไม่ควรเลือก ส่งผลให้พื้นที่ของคำตอบมีขนาดลดน้อยลง ลดเวลาสูญเสียไปในแต่ละรอบที่จะสุ่มคำตอบออกมาในการคำนวณ ทำให้แต่ละรอบของการสุ่มแต่ละรอบเป็นคำตอบที่เข้าสู่ค่าที่เหมาะสมมากกว่าเดิม

6.3 อัลกอริทึมการบรรจบ (Combinatorial Optimization with Coincidence)

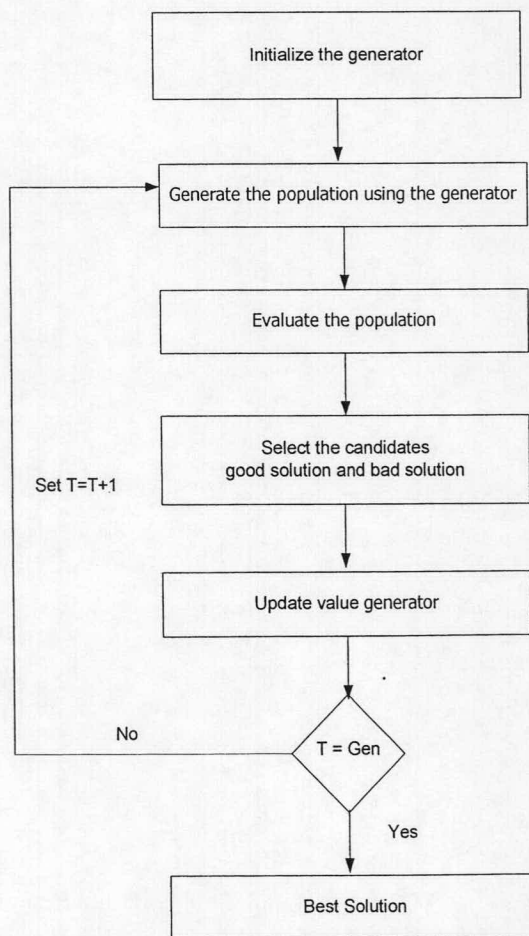
เป็นวิธีการที่นำหลักสถิติเข้ามาประยุกต์ใช้ในการหาคำตอบ โดยวิธีการในอดีตจะพิจารณาและให้ความสำคัญกับคำตอบที่ดี (Good Solution) เพียงอย่างเดียว จนมองข้ามการนำคำตอบที่ย่ำ (Bad Solution) มาใช้ให้เกิดประโยชน์ ซึ่งแนวคิดนี้ทำให้เกิดอัลกอริทึมที่ให้ความสำคัญของคำตอบที่ดีและคำตอบที่ย่ำ โดยคำตอบที่ดีจะนำมาทำการปรับปรุงความน่าจะเป็นให้มีค่าสูงขึ้น และทำการลดค่าความน่าจะเป็นให้กับคำตอบที่ย่ำ หลักการทำลักษณะนี้ทำให้พื้นที่ของคำตอบที่จะเกิดมีแคบและลดลงดังรูปที่ 6.1



รูปที่ 6.1 ลักษณะพื้นที่ของคำตอบที่เหมาะสมกรณีหาค่าเหมาะสมที่น้อยที่สุด

จากรูปที่ 6.1 พื้นที่ในการหาคำตอบมีขนาดที่น้อยลง เนื่องมาจากการนำคำตอบที่แย่มากมาทำการพัฒนาความน่าจะเป็นโดยการลดค่าความน่าจะเป็นของคำตอบที่แย่ ทำให้ในแต่ละรอบการคำนวณความน่าจะเป็นที่จะเลือกคำตอบที่แย่นั้นจะมีการเลือกมาพิจารณาที่ลดน้อยลง พื้นที่ของคำตอบที่จะได้ในแต่ละรอบที่มีการกระจัดกระจายอยู่ก็จะมีลักษณะที่แคบและลู่ลงเข้าสู่ค่าที่เหมาะสมมากขึ้น พื้นที่ของคำตอบในรอบถัดไปจะได้คำตอบที่อยู่ในพื้นที่ทั่วไป (General Solution)

อัลกอริทึมการบรรจบจะมีขั้นตอนการดำเนินการแบบเดียวกันกับวิวัฒนาการของอัลกอริทึม (Evolutionary Algorithm) แบบดั้งเดิม ซึ่งจะมีการใช้หลักความน่าจะเป็นเข้ามาใช้ในการเลือก ถ้าเทียบกับปัญหาการเดินทางของพนักงานขาย (Traveling Salesman Problem: TSP) เส้นทางในแต่ละทางที่เดินจะมีแยกให้เราเลือกตัดสินใจ ถ้าเกิดเราทำการเลือกเส้นทางผิดก็อาจจะทำให้เราใช้เวลาในการเดินทางเป็นเวลานานหรือทำให้การเดินทางของพนักงานหลงทางได้ หลักการทำงานของอัลกอริทึมการบรรจบจะทำการตัดทอนเส้นทางการเดินทางที่ไม่เหมาะสมหรือเป็นเส้นทางที่ใช้ระยะเวลาในการเดินยาวนาน และทำการจดจำเส้นทางที่ทำให้พนักงานเดินได้ทั่วเมืองแล้วได้ค่าเหมาะสมสูงสุดหรือระยะเวลาที่เดินสั้นที่สุด โดยขั้นตอนวิธีการบรรจบมีดังนี้



รูปที่ 6.2 ขั้นตอนการทำงานของอัลกอริทึมการบรรจบ

ขั้นตอนที่ 1 สร้างตัวดำเนินการเริ่มแรก (Initialize the generator) โดยการสร้างตารางความน่าจะเป็น (Matrix Probabilistic) สำหรับการตัดสินใจเลือกเส้นทาง

ขั้นตอนที่ 2 สร้างประชากรเบื้องต้นโดยใช้ตัวดำเนินการ (Generate the population) ขั้นตอนนี้จะทำการเลือกเส้นทางมาจากตารางความน่าจะเป็น (Matrix Probabilistic)

ขั้นตอนที่ 3 คำนวณและประเมินผลประชากร (Evaluate the population) จะคำนวณค่าตามฟังก์ชันวัตถุประสงค์ที่กำหนดไว้

ขั้นตอนที่ 4 การคัดเลือกคำตอบ (Select the candidates) จะทำการเลือกคำตอบที่คำนวณจากขั้นตอนที่ 3 โดยจะทำการเลือกคำตอบสองลักษณะคือ คำตอบที่ถือเป็นคำตอบที่ดี (Good Solution) และคำตอบที่ถือเป็นคำตอบที่แย่ (Bad Solution)

ขั้นตอนที่ 5 ปรับปรุงค่าความน่าจะเป็นในตารางความน่าจะเป็น (Update Matrix Probabilistic)

ขั้นตอนที่ 6 กลับสู่ขั้นตอนที่ 2 เพื่อทำการเลือกประชากรครั้งต่อไป

6.3.1 สร้างตัวดำเนินการเริ่มแรก (Initialize the generator)

เป็นขั้นตอนเริ่มแรกในการคำนวณ โดยจะทำการสร้างตารางความน่าจะเป็น (Matrix Probabilistic) เพื่อใช้ในการเลือกเส้นทางการเดินทาง ซึ่งค่าความน่าจะเป็นเริ่มต้นในตารางจะมีค่าเท่ากันก่อนในรอบแรก

ตัวอย่างเช่นพนักงานต้องการเดินทางไปเมืองทั้ง 5 เมือง ที่ทำให้มีค่าใช้จ่ายในการเดินทางน้อยที่สุด ซึ่งกำหนดให้พนักงานสามารถเดินทางผ่านแต่ละเมืองได้เพียงครั้งเดียวและค่าใช้จ่ายในการเดินทางจากเมือง i ไปยังเมือง j เท่ากับ

ตารางที่ 6.1 ตารางความใช้จ่ายในการเดินทางของพนักงาน

เมือง i ไป j	y_{i1}	y_{i2}	y_{i3}	y_{i4}	y_{i5}
y_{1j}	0	2	3	4	2
y_{2j}	1	0	3	5	4
y_{3j}	3	2	0	1	3
y_{4j}	4	2	3	0	1
y_{5j}	5	2	4	3	0

กำหนดให้ i และ j คือเมืองที่พนักงานเดินซึ่ง $i=1,2,\dots,n$ และ $j=1,2,\dots,n$

y_{ij} คือค่าใช้จ่ายในการเดินมาจากเมือง i มาถึง j

x_{ij} คือความน่าจะเป็นที่เมือง i ที่ควรจะเดินต่อไปเมืองยัง j

ซึ่งตารางความน่าจะเป็นเส้นทางการเดินของพนักงานในแต่ละเมือง จะมีวิธีการสร้างตารางดังนี้

- สร้างตารางเมตริกซ์ ที่มีขนาดเท่ากับ $n \times n$ โดย n คือเส้นทางที่พนักงานต้องเดินทั้งหมด
- ค่าที่อยู่บนเส้นทแยงมุมจะมีค่าเท่ากับ 0 เนื่องจากพนักงานจะไม่มีการเดินทางกลับมาเมืองเดิม
- ค่าในตารางจะมีค่าความน่าจะเป็นที่มีค่าเริ่มต้นเท่ากันหมด และมีค่าเท่ากับ $1/n-1$

จากวิธีการสร้างตารางความน่าจะเป็นของเส้นทางการเดินของพนักงาน ทำให้ได้ตารางเพื่อนำมาใช้ในการคัดเลือกเส้นทางการเดิน จากตัวอย่างมีเมืองที่จะต้องเดินผ่านทั้งหมด 5 เมือง จึงทำการสร้างเมตริกซ์ที่มีขนาด 5×5 ค่าบนเส้นทแยงมุมของเมตริกซ์มีค่าเท่ากับ 0 และค่าที่อยู่ในตำแหน่งที่เหลือมีค่าเท่ากับ $1/5-1 = 1/4 = 0.25$ ซึ่งมีค่าดังตารางที่ 6.2

ตารางที่ 6.2 ตารางความน่าจะเป็นของเส้นทางการเดิน

เมือง i ไป j	x_{i1}	x_{i2}	x_{i3}	x_{i4}	x_{i5}
x_{1j}	0	0.25	0.25	0.25	0.25
x_{2j}	0.25	0	0.25	0.25	0.25
x_{3j}	0.25	0.25	0	0.25	0.25
x_{4j}	0.25	0.25	0.25	0	0.25
x_{5j}	0.25	0.25	0.25	0.25	0

6.3.2 สร้างประชากรเบื้องต้นโดยใช้ตัวดำเนินการ (Generate the population)

หลังจากที่ได้ตารางความน่าจะเป็นของเส้นทางการเดินแล้ว จัดทำการสร้างประชากรที่มาจากกลุ่มเลือกจากตารางความน่าจะเป็นของเส้นทางการเดิน ซึ่งจะทำการสุ่มเลือกทีละตัว เช่น สุ่มครั้งที่ 1 มีเมืองที่จะทำการเดินเริ่มต้นทั้งหมด 5 เมืองซึ่งมีค่าความน่าจะเป็น

เท่ากับ 0.25, 0.25, 0.25, 0.25 และ 0.25 ตามลำดับ สมมติทำการสุ่มเลือกโดยใช้ความน่าจะเป็นได้เมืองที่เริ่มต้นคือเมืองที่ 2 เมืองที่จะทำการเลือกให้พนักงานเดินทางต่อจากเมืองที่ 2 จะพิจารณาจากตารางที่ 6.2 โดยจะมีเส้นทางที่เหลือให้พิจารณาคือเมือง 1, 3, 4 และ 5 ตามลำดับ ซึ่งมีค่าความน่าจะเป็น 0.25, 0.25, 0.25 และ 0.25 ตามลำดับ จะสุ่มเลือกเมืองจากความน่าจะเป็น สมมติสุ่มเลือกได้เมืองที่จะทำการเดินทางต่อจากเมือง 2 คือ เมืองที่ 3 จะทำการสุ่มเลือกเมืองที่จะเดินทางต่อจากเมือง 3 ต่อไปจนครบเมืองที่พนักงานจะต้องเดินทาง จะทำการสุ่มเลือกเส้นทาง การเดินทางทั้งหมดจำนวนขนาดประชากร ถ้าต้องการประชากรทั้งหมด 4 สตรีงคำตอบจะได้เส้นทาง ดังนี้

สตรีงคำตอบที่ 1 คือ $[x_2, x_3, x_4, x_1, x_5]$

สตรีงคำตอบที่ 2 คือ $[x_1, x_2, x_3, x_5, x_4]$

สตรีงคำตอบที่ 3 คือ $[x_4, x_3, x_1, x_2, x_5]$

สตรีงคำตอบที่ 4 คือ $[x_3, x_2, x_4, x_1, x_5]$

6.3.3 คำนวณและประเมินผลประชากร (Evaluate the population)

เมื่อได้ประชากรเส้นทางเดินทางทั้งหมด จะนำมาคำนวณตามฟังก์ชันวัตถุประสงค์ที่ต้องการ ซึ่งจะขึ้นอยู่กับตัวชี้วัดที่ต้องการ เช่น เพื่อต้องการให้ค่าใช้จ่ายในการเดินทางน้อยที่สุด ระยะทางรวมในการเดินทางของพนักงานมีระยะทางที่สั้นที่สุด เวลาในการเดินทางของพนักงานมีเวลาในการเดินทางน้อยที่สุด เป็นต้น

จากตัวอย่าง ต้องการหาค่าใช้จ่ายในการเดินทางน้อยที่สุด ซึ่งประชากรที่ได้จากการสุ่มเลือกมาทั้งหมด 5 ประชากรจะมีค่าใช้จ่ายในการเดินทาง ดังนี้

สตรีงคำตอบที่ 1 คือ $[x_2, x_3, x_4, x_1, x_5]$ จากเส้นทางเดินทางเมื่อพิจารณาค่าใช้จ่ายจากตารางที่ 6.1 จะมีค่าเท่ากับ

การเดินทางจากเมืองที่ 2 ไปถึงเมืองที่ 3 มีค่าใช้จ่ายทั้งหมด = 3

การเดินทางจากเมืองที่ 3 ไปถึงเมืองที่ 4 มีค่าใช้จ่ายทั้งหมด = 1

การเดินทางจากเมืองที่ 4 ไปถึงเมืองที่ 1 มีค่าใช้จ่ายทั้งหมด = 4

การเดินทางจากเมืองที่ 1 ไปถึงเมืองที่ 5 มีค่าใช้จ่ายทั้งหมด = 2

เพราะฉะนั้นในการเลือกเส้นทางเดินเมือง 2-> 3-> 4-> 5-> 1 จะมีค่าใช้จ่ายรวมเท่ากับ $3+1+4+2 = 10$ หน่วย

จากสตริงคำตอบทั้งหมด 4 ตัวจะได้ค่าใช้จ่ายแต่ละสตริงคำตอบ ดังนี้

สตริงคำตอบที่ 1 คือ $[x_2, x_3, x_4, x_1, x_5]$ มีค่าใช้จ่ายเท่ากับ 10 หน่วย

สตริงคำตอบที่ 2 คือ $[x_1, x_2, x_3, x_5, x_4]$ มีค่าใช้จ่ายเท่ากับ 11 หน่วย

สตริงคำตอบที่ 3 คือ $[x_4, x_3, x_1, x_2, x_5]$ มีค่าใช้จ่ายเท่ากับ 12 หน่วย

สตริงคำตอบที่ 4 คือ $[x_3, x_2, x_4, x_1, x_5]$ มีค่าใช้จ่ายเท่ากับ 13 หน่วย

6.3.4 การคัดเลือกคำตอบ (Select the candidates)

สตริงคำตอบที่ได้จากการคำนวณตามฟังก์ชันวัตถุประสงค์ จะผ่านกระบวนการคัดเลือกคำตอบเพื่อนำไปทำการปรับปรุงตารางความน่าจะเป็นของเส้นทางเดิน การคัดเลือกคำตอบจะทำการเลือกคำตอบที่ดี (Good Solution) และคำตอบที่แย่ (Bad Solution) โดยจะพิจารณาจากค่าฟังก์ชันวัตถุประสงค์ การเลือกจะเลือกสตริงคำตอบดีและคำตอบแย่เป็นจำนวนอย่างละร้อยละ 10 จะทำการเรียงสตริงคำตอบจากน้อยไปหามาก ในกรณีหาค่าต่ำสุดของฟังก์ชันวัตถุประสงค์ คำตอบที่ดีจะอยู่ข้างบนของสตริงคำตอบทั้งหมด และคำตอบที่แย่จะอยู่บริเวณข้างล่างของสตริงคำตอบ ดังรูปที่ 6.2 จากตัวอย่างมีสตริงคำตอบทั้งหมด 4 สตริง จะเลือกสตริงคำตอบดีและแย่เท่ากับ $0.1 \times 4 = 0.4 \approx 1$ สตริง

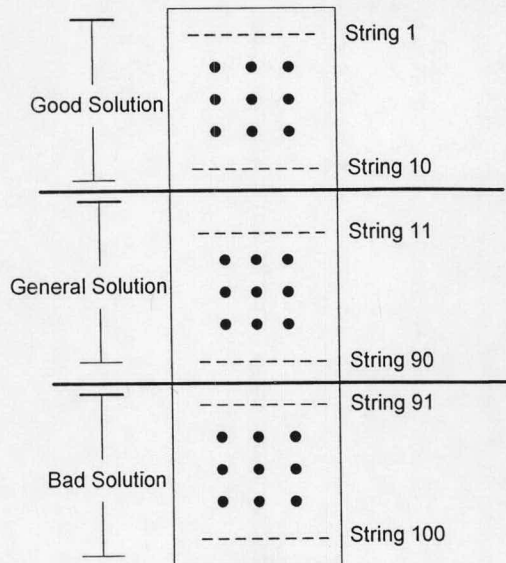
สตริงคำตอบที่ 1 คือ $[x_2, x_3, x_4, x_1, x_5]$ มีค่าใช้จ่ายเท่ากับ 10 หน่วย คำตอบดีที่ถูกเลือก

สตริงคำตอบที่ 2 คือ $[x_1, x_2, x_3, x_5, x_4]$ มีค่าใช้จ่ายเท่ากับ 11 หน่วย

สตริงคำตอบที่ 3 คือ $[x_4, x_3, x_1, x_2, x_5]$ มีค่าใช้จ่ายเท่ากับ 12 หน่วย

สตริงคำตอบที่ 4 คือ $[x_3, x_2, x_4, x_1, x_5]$ มีค่าใช้จ่ายเท่ากับ 13 หน่วย คำตอบแย่ที่ถูกเลือก

ซึ่งสตริงที่ถูกเลือกเป็นสตริงคำตอบที่ดีคือ $[x_2, x_3, x_4, x_1, x_5]$ มีค่าใช้จ่ายเท่ากับ 10 หน่วย และสตริงคำตอบที่แย่ที่ถูกเลือกคือ $[x_3, x_2, x_4, x_1, x_5]$ มีค่าใช้จ่ายเท่ากับ 13 หน่วย



รูปที่ 6.3 ลักษณะการคัดเลือกเลือกคำตอบ

6.3.5 ปรับปรุงค่าความน่าจะเป็นในตารางความน่าจะเป็น (Update Matrix Probabilistic)

การปรับปรุงค่าความน่าจะเป็นของตารางความน่าจะเป็น เป็นขั้นตอนที่มีความสำคัญในอัลกอริทึมการบรรจบ การเพิ่มและลดค่าความน่าจะเป็น วัตถุประสงค์เพื่อลดค่าคำตอบที่คิดว่าเป็นคำตอบแย่ และเพิ่มโอกาสในการเลือกคำตอบที่ดีให้มีสิทธิในการถูกเลือกมากขึ้น ช่วยทำให้พื้นที่ของคำตอบที่เราสนใจมีขนาดที่แคบไม่กระจัดกระจาย ทำให้คำตอบในการหาแต่ละรอบลู่สู่ค่าเหมาะสมมากกว่าวิธีอัลกอริทึมอื่น การเพิ่มและลดค่าความน่าจะเป็นจะมีหลักการพิจารณาดังนี้

6.3.5.1 กรณีการเพิ่มค่าความน่าจะเป็น จะนำสตริงที่มีคำตอบที่ดีจากการคัดเลือกคำตอบนำมาพิจารณาที่ละคู่ลำดับของสตริง เมื่อคู่ลำดับของสตริงที่พิจารณาคือ x_c, x_r ซึ่งเป็นคู่ลำดับที่ทำให้ได้คำตอบดี โดยจะเพิ่มค่าความน่าจะเป็นร่วม (Join Probability) ตำแหน่ง $x_{c,r}$ ในตารางความน่าจะเป็นในการเลือก ค่าที่จะให้รางวัล (Reward) เมื่อคู่ลำดับเป็นคำตอบที่ดีมีค่าเท่ากับ $\frac{k}{n-1}$ และทำการลดค่าจากคู่ลำดับ $x_{c,j}$ เมื่อ j มีค่าเท่ากับ $1, 2, \dots, n$ ยกเว้น $j=r$ ด้วยค่าเท่ากับ $\frac{k}{(n-1)^2}$ เพื่อมาหารางวัลกับคู่ลำดับ $x_{c,r}$ เมื่อ k คือค่าร้อยละในการเพิ่มและลดค่าความน่าจะเป็น และ $r_{c,r}$ คือจำนวนนับรวมทั้งหมดที่จะทำการให้รางวัลเมื่อพิจารณาคู่ลำดับ x_c, x_r ที่เป็นคำตอบดี ดังนั้นค่าที่ใช้ในการเพิ่มค่าคู่ลำดับสตริงที่มีคำตอบที่ดีคือ

$$X_{c,r}(t+1) = X_{c,r}(t) + \frac{k}{(n-1)}(r_{c,r}(t+1)) + \frac{k}{(n-1)^2} \left(\sum_{j=1}^n r_{c,j}(t+1) \right) \quad (6.1)$$

6.3.5.2 กรณีการลดค่าความน่าจะเป็น จะนำสตริงที่มีคำตอบที่แย่จากการคัดเลือกคำตอบนำมาพิจารณาที่ละคู่ลำดับของสตริง เมื่อคู่อันดับของสตริงที่พิจารณาคือ x_c, x_p ซึ่งเป็นคู่อันดับที่ทำให้ได้คำตอบแย่ โดยจะลดค่าความน่าจะเป็นร่วม (Join Probability) ตำแหน่ง $x_{c,p}$ ในตารางความน่าจะเป็นในการเลือก ค่าที่จะให้ลงโทษ (Punish) เมื่อคู่อันดับเป็นคำตอบที่แย่มีค่าเท่ากับ $\frac{k}{n-1}$ และค่าที่ได้รับเพิ่มเมื่อคู่อันดับเป็นคำตอบที่ดีมีค่าเท่ากับ $\frac{k}{(n-1)^2}$ เมื่อ k คือค่าร้อยละในการเพิ่มและลดค่าความน่าจะเป็น j มีค่าเท่ากับ $1, 2, \dots, n$ และ $p_{c,p}$ คือจำนวนนับรวมทั้งหมดที่จะทำการลงโทษค่าเมื่อพิจารณาคู่ลำดับ x_c, x_p ที่เป็นคำตอบแย่ ดังนั้นค่าที่ใช้ในการเพิ่มค่าคู่ลำดับสตริงที่มีคำตอบที่แย่คือ

$$X_{c,p}(t+1) = X_{c,p}(t) - \frac{k}{(n-1)}(p_{c,p}(t+1)) + \frac{k}{(n-1)^2} \left(\sum_{j=1}^n p_{c,j}(t+1) \right) \quad (6.2)$$

และเมื่อทำการรวมค่าที่การให้รางวัลและลงโทษ ของค่าความน่าจะเป็นร่วม $x_{c1,c2}$ จะได้ดังสมการ 6.3

$$X_{c1,c2}(t+1) = X_{c1,c2}(t) + \frac{k}{(n-1)}(r_{c1,c2}(t+1) - p_{c1,c2}(t+1)) + \frac{k}{(n-1)^2} \left(\sum_{j=1}^n p_{c1,j}(t+1) - \sum_{j=1}^n r_{c1,j}(t+1) \right) \quad (6.3)$$

จากตัวอย่างเส้นทางการเดินของพนักงาน กำหนดให้ $k = 0.1$ สตริงคำตอบทั้งหมด 4 สตริง ได้แก่

- สตริงคำตอบที่ 1 คือ $[x_2, x_3, x_4, x_1, x_5]$ มีค่าใช้จ่ายเท่ากับ 10 หน่วย คำตอบดีที่ถูกเลือก
- สตริงคำตอบที่ 2 คือ $[x_1, x_2, x_3, x_5, x_4]$ มีค่าใช้จ่ายเท่ากับ 11 หน่วย
- สตริงคำตอบที่ 3 คือ $[x_4, x_3, x_1, x_2, x_5]$ มีค่าใช้จ่ายเท่ากับ 12 หน่วย
- สตริงคำตอบที่ 4 คือ $[x_3, x_2, x_4, x_1, x_5]$ มีค่าใช้จ่ายเท่ากับ 13 หน่วย คำตอบแย่ที่ถูกเลือก

พิจารณาสตริงคำตอบที่ 1 คือ $[x_2, x_3, x_4, x_1, x_5]$ ที่ถูกเลือกให้เป็นสตริงคำตอบที่ดีที่สุด คำตอบที่ดี มาทำการปรับปรุงค่าโดยการให้รางวัลดังนี้

คู่อันดับ x_2, x_3 จะมีการให้รางวัล ค่าความน่าจะเป็นร่วมตำแหน่ง x_{23} เท่ากับ $\frac{k}{5-1} = \frac{0.1}{5-1} = \frac{0.1}{4} = 0.025$ และหักค่าตำแหน่งของคู่ลำดับในตำแหน่ง x_{21}, x_{23}, x_{24} และ x_{25} จะต้องเสียค่ามาให้รางวัลกับคู่ลำดับ x_{23} เท่ากับ $\frac{k}{(n-1)^2} = \frac{0.1}{16} = 0.00625$ $r_{2,3}$ จะมีค่าเท่ากับ 1

จากตารางที่ 6.2

$$X_{2,3}(1+1) = X_{2,3}(1) + 0.025(r_{2,3})$$

$$X_{2,3}(2) = 0.25 + 0.025(1)$$

$$X_{2,3}(2) = 0.275$$

ซึ่งคู่ลำดับ x_{21}, x_{23}, x_{24} และ x_{25} จะมีค่าเท่ากับ

$$X_{2,1}(2) = 0.25 - 0.00625 = 0.2438$$

$$X_{2,3}(2) = 0.275 - 0.00625 = 0.2688$$

$$X_{2,4}(2) = 0.25 - 0.00625 = 0.2438$$

$$X_{2,5}(2) = 0.25 - 0.00625 = 0.2438$$

ตารางที่ 6.3 ความน่าจะเป็นของเส้นทางการเดินหลังจากปรับปรุงคำตอบที่ดี

เมือง i ไป j	x_{i1}	x_{i2}	x_{i3}	x_{i4}	x_{i5}
x_{2j}	0.2438	0	0.2688	0.2438	0.2438

และเมื่อทำการปรับปรุงตารางความน่าจะเป็นของเส้นทางการเดินจากสตริงคำตอบที่ดีทั้งหมดจะได้ดังตารางที่ 6.4

ตารางที่ 6.4 ตารางความน่าจะเป็นของเส้นทางการเดินหลังจากปรับปรุงคำตอบที่ดี

เมือง i ไป j	x_{i1}	x_{i2}	x_{i3}	x_{i4}	x_{i5}
x_{1j}	0	0.2438	0.2438	0.2438	0.2688
x_{2j}	0.2438	0	0.2688	0.2438	0.2438
x_{3j}	0.2438	0.2438	0	0.2688	0.2438
x_{4j}	0.2688	0.2438	0.2438	0	0.2438
x_{5j}	0.25	0.25	0.25	0.25	0

พิจารณาสตริงคำตอบที่ 4 คือ $[x_3, x_2, x_4, x_1, x_5]$ ที่ถูกเลือกให้เป็นสตริงคำตอบที่ทำได้ คำตอบที่แย่ มาทำการปรับปรุงค่าโดยการให้ลงโทษดังนี้

คู่อันดับ x_3, x_2 จะมีการให้ลงโทษค่าความน่าจะเป็นร่วมตำแหน่ง x_{32} เท่ากับ $\frac{k}{n-1} = \frac{0.1}{5-1} = \frac{0.1}{4} = 0.025$ และเพิ่มค่าตำแหน่งให้กับคู่ลำดับในตำแหน่ง x_{31}, x_{32}, x_{34} และ x_{35} เท่ากับ $\frac{k}{(n-1)^2} = \frac{0.1}{(5-1)^2} = \frac{0.1}{16} = 0.00625$ $p_{3,2}$ จะมีค่าเท่ากับ 1 จากตารางที่ 6.4

$$X_{3,2}(1+1) = X_{3,2}(1) - 0.025(p_{2,3})$$

$$X_{3,2}(2) = 0.2438 - 0.025(1)$$

$$X_{3,2}(2) = 0.2188$$

ซึ่งคู่ลำดับ x_{31}, x_{32}, x_{34} และ x_{35} จะมีค่าเท่ากับ $X_{3,1}(2) = 0.2438 + 0.00625 = 0.2500$

$$X_{3,2}(2) = 0.2188 + 0.00625 = 0.2205$$

$$X_{3,4}(2) = 0.2688 + 0.00625 = 0.2750$$

$$X_{3,5}(2) = 0.2438 + 0.00625 = 0.2500$$

ตารางที่ 6.5 ความน่าจะเป็นของเส้นทางการเดินหลังจากปรับปรุงคำตอบที่แย่

เมือง i ไป j	x_{i1}	x_{i2}	x_{i3}	x_{i4}	x_{i5}
x_{3j}	0.25	0.2205	0	0.2750	0.25

และเมื่อทำการปรับปรุงตารางความน่าจะเป็นของเส้นทางการเดินจากสตริงคำตอบที่แย่ทั้งหมดจะได้ดังตารางที่ 6.6

ตารางที่ 6.6 ตารางความน่าจะเป็นของเส้นทางการเดินหลังจากปรับปรุงคำตอบที่แย่

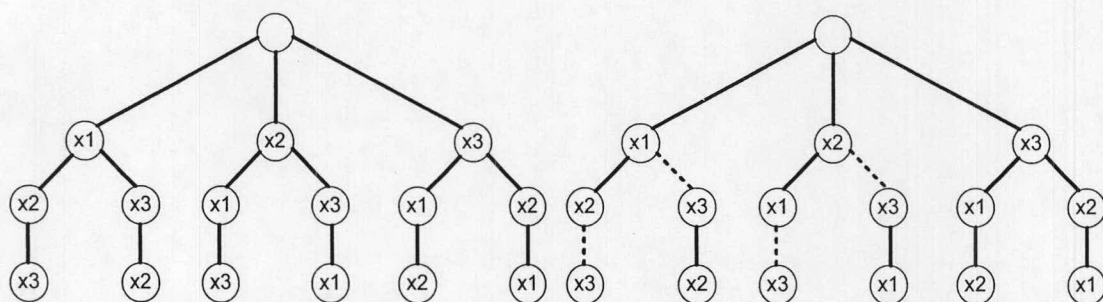
เมือง i ไป j	x_{i1}	x_{i2}	x_{i3}	x_{i4}	x_{i5}
x_{1j}	0	0.2438	0.2438	0.2438	0.2688
x_{2j}	0.25	0	0.2750	0.2205	0.25
x_{3j}	0.25	0.2205	0	0.2750	0.25
x_{4j}	0.25	0.25	0.25	0	0.25
x_{5j}	0.25	0.25	0.25	0.25	0

จากตารางที่ 6.6 สังเกตได้ว่าการเปลี่ยนแปลงค่าความน่าจะเป็นให้กับเส้นทางที่จะเลือกในการเดิน เส้นทางที่จะทำให้ได้คำตอบดีจะมีความน่าจะเป็นที่มาก ทำให้มีสิทธิในการเลือกในครั้งต่อไปได้สูง และคำตอบที่แย่ก็จะเป็นตัวช่วยลดค่าความน่าจะเป็นของตัวเอง ทำให้ความน่าจะเป็นมีค่าน้อยลง การสุ่มเลือกเส้นทางการเดินในครั้งต่อไปก็จะส่งผลให้มีโอกาสเลือกน้อยลง

ตารางที่ 6.6 จะถูกส่งกลับสู่กระบวนการสุ่มเลือกเส้นทางการเดินทางอีกครั้ง ทำให้สตริงคำตอบที่สุ่มออกมาจากตารางมีคำตอบที่เข้าสู่คำตอบที่ดีอย่างรวดเร็ว ถ้าเกิดมีการทำการคำนวณหลายรอบการทดลอง (Generations) คำตอบจะคงที่ (Stable) ทำให้ได้สตริงที่มีค่าที่ดีตามฟังก์ชันวัตถุประสงค์ สตริงคำตอบที่ได้คำตอบแย่นี้จะมีจำนวนที่น้อยลงหลังจากมีการลดความน่าจะเป็นจนมีค่าเข้าใกล้ 0

6.4 ลักษณะการตัดทอนคำตอบ

อัลกอริทึมการบรรจบเป็นอัลกอริทึมที่ทำการตัดทอนคำตอบที่คิดว่าเป็นคำตอบที่แย่เพื่อมุ่งไปสู่เส้นทางที่คิดว่าเป็นเส้นทางที่เหมาะสม ดังนั้นจึงต้องมีการตัดเส้นทางการเดินทางที่ทำให้คำตอบที่แย่ โดยการลดความน่าจะเป็นและเพิ่มความน่าจะเป็นเมื่อเส้นทางที่เดินไปนั้นเป็นเส้นทางที่เหมาะสม วิธีการทำลักษณะนี้ทำให้มีการตัดทอนเส้นทางการเดินทางของคำตอบเพื่อให้พื้นที่ในการหาคำตอบแคบลง เส้นทางที่เหมาะสมจะมีให้เราเลือกตัดสินใจน้อยลง ซึ่งเส้นทางที่เหลือในการเลือกเดิน จะเป็นเส้นทางที่มีความเหมาะสมตามฟังก์ชันวัตถุประสงค์ที่เราสนใจ ดังรูป 6.3 จะเห็นได้ว่าเส้นในการเดินจาก x_1 ไป x_3 และ x_2 ไป x_3 ถูกทำการตัดเส้นทางการเดินทางเนื่องจากเป็นเส้นทางที่ทำให้ได้คำตอบที่แย่ ทำให้เหลือเส้นทางแรกที่จะเลือกเดินคือ x_3 ไป x_1 หรือ x_2 เท่านั้น เพราะถ้าเลือกเส้น x_1 ไป x_2 เส้นทางจะถูกตัดทิ้งเมื่อจะเดินต่อจาก x_2 ไป x_3 เช่นเดียวกับ x_2 ไป x_1 เส้นทางจะถูกตัดทิ้งเมื่อจะเดินต่อจาก x_1 ไป x_3



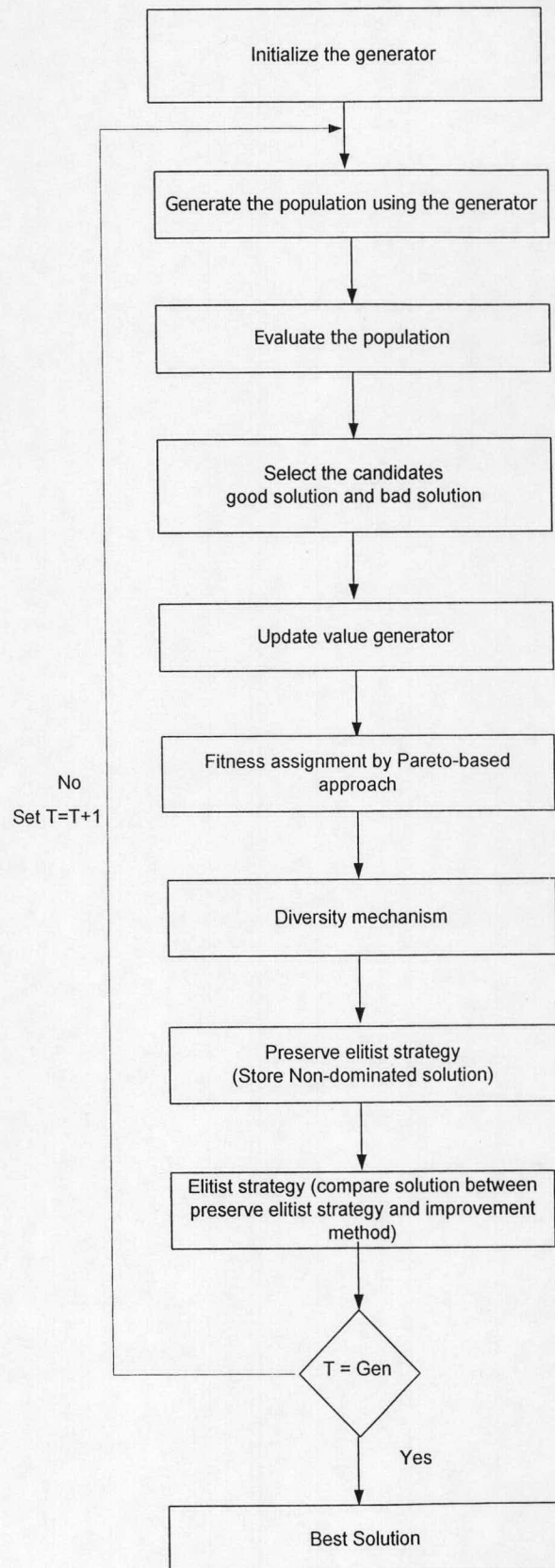
ก) ก่อนทำการตัดทอนเส้นทางการเดินทาง ข) หลังทำการตัดทอนเส้นทางการเดินทาง

รูปที่ 6.4 ลักษณะเส้นทางในการเลือกคำตอบก่อนและหลังตัดทอนเส้นทางการเดินทาง

6.5 โครงสร้างของอัลกอริทึมการบรรจบ สำหรับปัญหาการจัดสมดุลสายการประกอบผลิตภัณฑ์ผสม ที่มีลักษณะตัวยู่

โครงสร้างหลัก ประกอบด้วย 9 ส่วน คือ

1. Initialize the generator: สร้างตัวดำเนินการเริ่มแรก โดยการสร้างตารางความน่าจะเป็น (Matrix Probabilistic) สำหรับการตัดสินใจเลือกชิ้นงาน
2. Generate the population: สร้างประชากรเบื้องต้นโดยใช้ตัวดำเนินการ ขั้นตอนนี้จะทำการเลือกชิ้นงานมาจากตารางความน่าจะเป็นร่วม (Matrix Join Probability) และตารางความน่าจะเป็นสำหรับการเลือกงานอันดับแรก (First Walk Matrix Probability) เพื่อใช้ในการเลือกงานอันดับแรกที่ถูกเลือก
3. Evaluate the population: คำนวณและประเมินผลประชากร จะคำนวณค่าตามฟังก์ชันวัตถุประสงค์ที่กำหนดไว้ เช่น จำนวนสถานีงาน ผลต่างสถานีงานกับความสัมพันธ์ในสถานีงาน และการกระจายภาระชิ้นงานในสถานีงาน
4. Select the candidates: การคัดเลือกสตริงคำตอบ ซึ่งจะทำการเลือกสตริงคำตอบที่คำนวณได้ โดยจะทำการเลือกสตริงคำตอบสองลักษณะคือ สตริงคำตอบที่ถือเป็นคำตอบที่ดี (Good Solution) และสตริงคำตอบที่ถือเป็นคำตอบที่แย่ (Bad Solution) เพื่อทำการปรับปรุงตารางความน่าจะเป็น
5. Update Matrix Probability: ปรับปรุงค่าความน่าจะเป็นในตารางความน่าจะเป็น โดยสตริงคำตอบที่ดีจะทำการให้รางวัล(Reward) กับตารางความน่าจะเป็น และสตริงคำตอบที่แย่จะทำการลงโทษ(Punish) กับตารางความน่าจะเป็น
6. Strategies to maintain elitist solutions in the population: เป็นเทคนิคการเก็บค่าที่ดีที่สุด โดยทำการนำสตริงคำตอบที่ดีมาทำการรวมกับสตริงคำตอบที่ทำการจัดเก็บไว้ในแต่ละรอบ
7. Pareto Based Approach : กำหนดค่าความแข็งแรงให้กับสตริงคำตอบแต่ละตัว ด้วยวิธีเชิงกลุ่มที่ดีที่สุด สตริงคำตอบที่ดีที่สุดจะมีอันดับที่ในการจัดอันดับต่ำที่สุด
8. Selection : คัดเลือกสตริงคำตอบที่มีความแข็งแรงมากที่มีค่าเท่ากับ 1



รูปที่ 6.5 โครงสร้างอัลกอริทึมการบรรจบสำหรับปัญหาการจัดสมดุล
สายการประกอบผลิตภัณฑ์ผสมที่มีลักษณะตัวอยู่ในงานวิจัยครั้งนี้

6.6 ขั้นตอนวิธีการอัลกอริทึมการบรรจบ สำหรับปัญหาการจัดสมดุลสายการประกอบผลิตภัณฑ์ผสม ที่มีลักษณะตัวยู

จากโครงสร้างหลักของอัลกอริทึมการบรรจบ สามารถแบ่งย่อยเป็นวิธีการของอัลกอริทึมการบรรจบ ได้ดังนี้

1. Data Input : รับข้อมูลนำเข้าต่าง ๆ ได้แก่ ชนิดและจำนวนผลิตภัณฑ์ แผนภาพแสดงความสัมพันธ์ในแต่ละผลิตภัณฑ์ เวลาการทำงานของแต่ละชั้นงาน
2. Representation & Initialization : นำข้อมูลนำเข้าต่าง ๆ มาสร้างคำตอบเบื้องต้นอย่างสุ่ม จำนวน *popsiz* ตัว โดยผ่านกระบวนการใส่รหัสคำตอบ(Representation) และการสร้างประชากรคำตอบเบื้องต้น(Initial Population)
3. Evaluation : คำนวณหาค่าต่าง ๆ ที่ต้องการ เช่น จำนวนสถานีงาน ผลต่างสถานีงานกับความสัมพันธ์ในสถานีงาน และการกระจายภาระชั้นงานในสถานีงาน
4. Pareto Based Approach : ใช้เทคนิควิธีเชิงกลุ่มที่ดีที่สุดในการกำหนดความแข็งแรงให้กับประชากรคำตอบ ในขั้นตอนการทำงานนี้จะทำให้ประชากรคำตอบถูกแบ่งออกเป็นกลุ่ม กลุ่มที่ดีที่สุดจะมีอันดับที่ในการจัดต่ำที่สุด
5. Density Information : คำนวณค่าความหนาแน่นให้กับประชากรคำตอบ
6. Selection : เรียงค่าความแข็งแรงจากน้อยไปมาก และเรียงค่าความหนาแน่นจากมากไปน้อยทำการเลือกสตริงอันดับแรกจำนวนเท่า *Choose* เป็นสตริงคำตอบที่ดี (Good Solution) และอันดับสุดท้ายจำนวนเท่ากับ *Choose* เป็นสตริงคำตอบที่แย่ (Bad Solution) โดย *Choose* คือจำนวนเปอร์เซ็นต์ในการเลือกสตริงคำตอบ
7. Update Matrix Probability: ปรับปรุงค่าความน่าจะเป็นในตารางความน่าจะเป็น โดยสตริงคำตอบที่ดีจะทำการให้รางวัล(Reward) กับตารางความน่าจะเป็น และสตริงคำตอบที่แย่จะทำการลงโทษ(Punish) กับตารางความน่าจะเป็น
8. Strategies to maintain elitist solution in the population : เปรียบเทียบประชากรคำตอบที่เก็บไว้ในรอบก่อนหน้ากับสตริงคำตอบที่ดีที่สุดในรอบนี้ เก็บคำตอบที่เป็น Non-dominated Solution แทนที่คำตอบที่ดีที่สุดตัวเดิม
9. Stop : หยุดกระบวนการค้นหาคำตอบ และนำคำตอบใน Strategies to maintain elitist solutions in the population มาเป็นกลุ่มคำตอบที่ดีที่สุด

6.7 วิธีการทำงานของอัลกอริทึมการบรรจบสำหรับปัญหาการจัดสมดุสสายการประกอบผลิตภัณฑ์ผสมที่มีลักษณะตัวยู่

6.7.1 การใส่รหัสคำตอบ

ในการใส่รหัสคำตอบของอัลกอริทึมการบรรจบ เป็นการใส่รหัสคำตอบ (Chromosome Representation / Coding) เปลี่ยนคำตอบปัญหาให้อยู่ในรูปสตริงคำตอบ หรือเรียกว่า โครโมโซม ในกรณีของปัญหาการจัดสมดุสของสายงานการประกอบแบบผลิตภัณฑ์ผสม ลักษณะตัวยู่ คำตอบของปัญหาคือกลุ่มของงานที่ถูกมอบหมายให้กับสถานีทำงานสถานีต่างๆ ดังนั้น วิธีการใส่รหัสคำตอบที่ใช้จึงต้องสามารถแสดงลำดับของงานในรูปของสตริงได้ วิธีการใส่รหัสคำตอบที่ใช้จึงเป็นแบบ Non-binary String

6.7.2 การสร้างกลุ่มประชากรเบื้องต้น

สร้างตารางความน่าจะเป็น ในการเลือกชิ้นงานที่จะวางลงบนสตริงคำตอบแต่ละชิ้นงาน จะมีวิธีการสร้างตารางดังนี้

- สร้างตารางเมตริกซ์ความน่าจะเป็นร่วม(Matrix Join Probability) ที่มีขนาดเท่ากับ $n \times n$ โดย n คือจำนวนชิ้นงานทั้งหมด
- สร้างตารางเมตริกซ์ความน่าจะเป็นในการเลือกชิ้นงานแรก (First Walk Matrix Probability) ที่มีขนาดเท่ากับ $1 \times n$ โดย n คือจำนวนชิ้นงานทั้งหมด
- ค่าในตารางเมตริกซ์ความน่าจะเป็นร่วม(Matrix Join Probability) ที่อยู่บนเส้นทะแยงมุมจะมีค่าเท่ากับ 0 เนื่องจากชิ้นงานจะไม่สามารถถูกเลือกซ้ำกันลงในสตริงคำตอบเดียวกัน และตำแหน่งของชิ้นงานที่ไม่สามารถทำได้ถ้าชิ้นงานก่อนหน้ายังไม่ได้ทำตามข้อจำกัดของความสัมพันธ์ของชิ้นงาน จะมีค่าเท่ากับ 0
- ค่าในตารางเมตริกซ์ความน่าจะเป็นร่วม(Matrix Join Probability) จะมีค่าเท่ากับ $1/m$ กำหนดให้ m คือจำนวนตำแหน่งรวมตามแถวที่ยังไม่มีการกำหนดค่า
- ค่าในตารางเมตริกซ์ความน่าจะเป็นในการเลือกชิ้นงานแรก (First Walk Matrix Probability) ในตารางจะมีค่าความน่าจะเป็นที่มีค่าเริ่มต้นเท่ากันหมด และมีค่าเท่ากับ $1/n$

จำนวนประชากรเบื้องต้น (Population Size) คือ จำนวนคำตอบเบื้องต้นที่สร้างขึ้นมาจากจำนวนหนึ่งเพื่อนำไปใช้ในกระบวนการของอัลกอริทึมโดยคำตอบ 1 คำตอบ คือ สตริงคำตอบ 1 ตัว จะมีการกำหนดจำนวนประชากรคำตอบเบื้องต้นในแต่ละเจนเนอเรชันซึ่งในที่นี้กำหนดให้เท่ากับ *popsize* ตัว

การสุ่มเลือกชิ้นงานจากตารางความน่าจะเป็นทั้งสอง จะทำการสุ่มเลือกชิ้นงานอันดับแรกจากตารางความน่าจะเป็นสำหรับการเลือกงานอันดับแรกเสียก่อน โดยจะพิจารณาจากตารางความสัมพันธ์ในการทำงานข้างหน้าและข้างหลัง โดยดูจากผลรวมของคอลัมน์ที่มีค่าเท่ากับ 0 และเลือกชิ้นงานที่จะจัดสรรลงอย่างต่อเนื่องจนครบทุกชิ้นงานจากตารางความน่าจะเป็นร่วม (Matrix Join Probability) โดยการสร้างประชากรเบื้องต้นทั้ง *popsize* ตัว

ถ้างานหมายเลขใดที่ถูกกำหนดลงไปแล้วให้ทำการตัดชิ้นงานนั้นทิ้ง เพื่อป้องกันการสุ่มเลือกงานซ้ำและยังทำให้ลำดับชิ้นงานไม่ผิดข้อกำหนดด้านความสัมพันธ์ของชิ้นงาน มีหลักการในการปรับปรุงตาราง 2 กรณี คือ

- ถ้างานที่ถูกเลือกมาจาก Precedence Matrix Font ให้ตัดทิ้งโดยการเปลี่ยนตัวเลข ในแถว Precedence Matrix Font เป็น 0 ทั้งหมด และในคอลัมน์ของงานนั้นเท่ากับ 1 ทั้งหมด และทำให้คอลัมน์งานนั้นใน Precedence Matrix Back มีค่าเท่ากับ 1 ทั้งหมด
- ถ้างานที่ถูกเลือกมาจาก Precedence Matrix Back ให้ตัดทิ้งโดยการเปลี่ยนตัวเลข ในแถว Precedence Matrix Back เป็น 0 ทั้งหมด และในคอลัมน์ของงานนั้นเท่ากับ 1 ทั้งหมด และทำให้คอลัมน์งานนั้นใน Precedence Matrix Font มีค่าเท่ากับ 1 ทั้งหมด

6.7.3 การประเมินค่า

นำสตริงคำตอบหลังจากสุ่มเลือกมาจากตารางความน่าจะเป็นมาทำการจัดงานลงสถานีสายก่อน ซึ่งการจะทำการคำนวณค่าฟังก์ชันวัตถุประสงค์แบบตัวเดียว ได้นั้นจะต้องทำการ นำสตริงคำตอบที่มีลักษณะเป็นเส้นตรงมาทำการขอเป็นลักษณะตัวเดียว ซึ่งจะมีจัดสรรงานลงสถานีสายในลักษณะตัวเดียว โดยมีวิธีการในการเลือกงานหลายแบบ ในงานวิจัยนี้จะใช้ทั้งหมด 4 แบบ ดังนี้

1. การเลือกงานที่มีเวลาขึ้นงานสูงสุด(Longest Processing Time) จะทำการเลือกงานที่มีเวลาขึ้นงานสูงลงสถานีงานก่อน
2. การเลือกงานที่มีค่าถ่วงน้ำหนักสูงสุด(Greatest Weight Priority) จะทำการกำหนดค่าถ่วงน้ำหนักให้แก่ขึ้นงาน และทำการพิจารณาเลือกงานที่มีค่าถ่วงน้ำหนักสูงสุดลงสถานีงานก่อน
3. เลือกงานโดยวิธีสุ่มเลือก (Random Priority) ทำการสุ่มเลือกขึ้นงานลงสถานีงาน
4. เลือกงานที่มีจำนวนภาระในการทำงานข้างหน้ามากที่สุด(Greatest Number of Successors) จะพิจารณาจำนวนขึ้นงานที่จะต้องทำต่อจากงานที่พิจารณา ถ้าขึ้นงานใดมีจำนวนขึ้นงานที่ทำต่อมากที่สุดจะถูกเลือกลงสถานีงานก่อน

การพิจารณาลงสถานีงานในอัลกอริทึมการบรรจุบ จะ มีขั้นตอนพิจารณาทั้งหมด 4 ขั้นตอน ดังนี้

1. นำขึ้นงานที่อยู่เลือกเป็นลำดับแรกในสตริงคำตอบไปจัดให้กับสถานีทำงานแรก
2. นำขึ้นงานที่อยู่ที่ถูกเลือกลำดับถัดไปจัดให้กับสถานีทำงานแรกเช่นกัน แล้วดูว่าเวลาทำงานรวมในสถานีเกินรอบเวลาทำงาน (Cycle Time) ที่กำหนดให้หรือไม่ ถ้าเกินให้ตัดงานล่าสุดที่จัดให้สถานีทิ้งไป แล้วนำงานที่ตัดออกไปจัดให้กับสถานีถัดไป แต่ถ้าเวลารวมในสถานีน้อยกว่าระยะเวลาทำงาน ก็ให้เอางานที่อยู่ในลำดับต่อมาไปจัดให้กับสถานีนั้น จนกว่าเวลารวมของสถานีจะมากกว่าระยะเวลาทำงาน
3. เมื่อนำงานที่ตัดออกมาจากสถานีเดิม มาจัดให้กับสถานีถัดไปแล้ว ก็ให้นำงานลำดับต่อมาไปจัดให้กับสถานีทำงานนั้น จนกว่าเวลารวมของสถานีจะเกินระยะเวลาทำงาน ถ้าเกินก็ให้ตัดงานนั้นออกจากสถานีเดิม และนำไปจัดให้กับสถานีใหม่ต่อไป
4. ทำตามข้อที่ 3 จนกว่างานทุกงานจะถูกจัดให้กับสถานีทำงานจนหมด

นำสตริงคำตอบหลังจากการจัดสรรลงสถานีงานมาทำการคำนวณค่าฟังก์ชันวัตถุประสงค์ 3 วัตถุประสงค์คือ คือ จำนวนสถานีงานมีจำนวนน้อยที่สุด งานมีผลต่าง

ความสัมพันธ์ในสถานีนงานมีค่าน้อยที่สุดและความผันแปรของเวลาในสถานีนงานทั้งหมดมีค่าน้อยที่สุด เพื่อทำการกำหนดค่าความแข็งแรงไม่แท้จริงของสตริงคำตอบ มีวิธีดังนี้

กำหนดให้ m คือ สถานีนงาน

SN_k คือ จำนวนการเชื่อมต่องานในสถานีนงาน k

S_{max} คือ เวลารวมที่สูงที่สุดในสถานีนงาน

S_k คือ เวลารวมในสถานีนงาน k

1 เพื่อให้มีจำนวนสถานีนงานน้อยที่สุด

$$f_1(X) = \text{Minimum } m \quad (6.4)$$

2 เพื่อให้งานมีผลต่างความสัมพันธ์ในสถานีนงานมีค่าน้อยที่สุด

$$f_2(X) = \text{Minimum relatedness} = \text{Minimum } m - \frac{m}{\sum_{k=1}^m SN_k} \quad (6.5)$$

3 เพื่อหาค่าต่ำสุดของค่าการกระจายภาระงานในแต่ละสถานีนงาน

$$f_3(X) = \text{Minimum } SI = \text{Minimum } \sqrt{\frac{\sum_{k=1}^m (S_{max} - S_k)^2}{m}} \quad (6.6)$$

6.7.4 วิธีเชิงกลุ่มที่ดีที่สุด

วิธีเชิงกลุ่มที่ดีที่สุดเป็นวิธีในการกำหนดค่าความแข็งแรงให้กับสมาชิกคำตอบ และมีหลายวิธี จึงเลือกใช้วิธีเชิงกลุ่มที่ดีที่สุดแบบเดียวกับอัลกอริทึม NSGAII แบบการจัดอันดับของ Goldberg หรือ Non-dominated Sorting

การกำหนดค่าความแข็งแรงวิธี Non-dominated Sorting เป็นวิธีการจัดลำดับเซตของสตริงคำตอบในประชากรคำตอบทั้งหมด โดยจะพิจารณาคำตอบที่ไม่มีคำตอบใดดีกว่าเซตคำตอบนี้ (Non-dominated Solution) เป็นอันดับที่หนึ่ง และจัดลำดับ (Rank) เป็นอันดับแรก จากนั้นจะตัดคำตอบที่พิจารณาไปแล้ว คำตอบที่เหลือจะถูกจัดเป็นอันดับถัดไปจนหมด อันดับที่ทำการจัดจะถือว่าเป็นค่าความแข็งแรงไม่แท้จริง (Dummy Fitness Value) หลังจากการนั้นจะทำการกำหนดความหนาแน่นของประชากรคำตอบ

6.7.5 วิธีกำหนดความหนาแน่นของประชากรคำตอบ

เป็นวิธีในการรักษาความหลากหลายให้กับสมาชิกคำตอบ หรือแบ่งปันค่าความแข็งแรง หรือกำหนดความหนาแน่น เพื่อทำให้เกิดกลุ่มคำตอบที่ดีที่สุดและป้องกันการเกิดคำตอบเกาะกลุ่มบริเวณใดบริเวณหนึ่ง วิธีที่ใช้จะเป็นวิธีเดียวกับอัลกอริทึม NSGAI คือวิธีการ Crowding Distance เพื่อในการตัดสินใจในการเลือกสตริงคำตอบที่มีค่าความแข็งแรงเท่ากัน ในกรณีที่มีค่า Dummy Fitness เท่ากันจะเลือกสตริงคำตอบที่มีค่า Crowding Distance สูงก่อน

6.7.6 การคัดเลือกสตริงคำตอบ

การคัดเลือกสตริงคำตอบ (Selection String) เป็นการคัดเลือกสตริงคำตอบที่มีความแข็งแรงสูงที่สุดหรือเป็นสตริงคำตอบที่ให้คำตอบที่ดีที่สุด (Good Solution) และเลือกสตริงคำตอบที่มีความแข็งแรงน้อยที่สุดหรือเป็นสตริงคำตอบที่ให้คำตอบที่แย่มากที่สุด (Bad Solution) เป็นจำนวนเท่ากับ *Choose* ตัว เพื่อไปทำการปรับปรุงตารางความน่าจะเป็นทั้งสองตาราง การเลือกคำตอบที่เหมาะสมจะช่วยให้การสุ่มเข้าของคำตอบเข้าสู่ค่าที่เหมาะสมเร็วยิ่งขึ้น โดยกำหนดให้ *Choose* เปรอ์เซ็นต์ในการเลือกคำตอบไปทำการปรับปรุงตารางความน่าจะเป็นทั้งสองตาราง

6.7.7 ปรับปรุงค่าความน่าจะเป็นในตารางความน่าจะเป็น

การปรับปรุงค่าความน่าจะเป็นของตารางความน่าจะเป็น เป็นขั้นตอนที่มีความสำคัญในอัลกอริทึมการบรรจบ การเพิ่มและลดค่าความน่าจะเป็น วัตถุประสงค์เพื่อลดค่าคำตอบที่ที่คิดว่าเป็นคำตอบแย่ และเพิ่มโอกาสในการเลือกคำตอบที่ดีให้มีสิทธิในการถูกเลือกมากขึ้น ช่วยทำให้พื้นที่ของคำตอบที่เราสนใจมีขนาดที่แคบไม่กระจัดกระจาย ทำให้คำตอบในการหาแต่ละรอบสุ่มค่าเหมาะสมมากกว่าวิธีอัลกอริทึมอื่น

ตัวอย่างเช่น ถ้าสตริงคำตอบ 2->3->4->1->5 ที่ถูกเลือกให้เป็นสตริงคำตอบที่ดี ทำได้คำตอบที่ดี และไม่มีความสัมพันธ์ของชิ้นงาน มาทำการปรับปรุงค่าโดยการให้รางวัล อันดับที่จะทำการให้รางวัล (2,3),(3,4),(4,1) และ (1,5) กำหนดให้ k คือค่าร้อยละในการเพิ่มและลดค่าความน่าจะเป็น พิจารณาคู่อันดับ (2,3) เริ่มจากปรับปรุงตารางความน่าจะเป็น (First Walk Matrix Probability) โดยทำการให้รางวัล (Reward) ที่ตำแหน่ง (1,2) เท่ากับ $\frac{k}{n} = \frac{0.1}{5} = 0.02$ และหักค่าตำแหน่งของคู่ลำดับในตำแหน่ง (1,1), (1,2), (1,3), (1,4) และ (1,5) จะต้องเสียค่ามาให้รางวัลกับ

คู่ลำดับ (1,2) เท่ากับ $\frac{k}{(n)^2} = \frac{0.1}{25} = 0.004$ ในส่วนตารางค่าความน่าจะเป็นร่วม (Matrix Join

Probability) จะมีการให้รางวัล ตำแหน่ง (2,3) เท่ากับ $\frac{k}{m} = \frac{0.1}{5} = 0.020$ และหักค่าตำแหน่งของ

คู่ลำดับในตำแหน่ง (2,1),(2,3),(2,4)และ (2,5) จะต้องเสียค่ามาให้รางวัลกับคู่ลำดับ (2,3) เท่ากับ

$$\frac{k}{(m)^2} = \frac{0.1}{(5)^2} = \frac{0.1}{25} = 0.004$$

ถ้าสตริงคำตอบ 2->3->4->1->5 ที่ถูกเลือกให้เป็นสตริงคำตอบที่ทำได้คำตอบที่
แย่ และไม่มีความสัมพันธ์ของชิ้นงาน มาทำการปรับปรุงค่าโดยการให้รางวัล อันดับที่จะทำการ
ลงโทษรางวัล (2,3),(3,4),(4,1) และ (1,5) กำหนดให้ k คือค่าร้อยละในการเพิ่มและลดค่าความ
น่าจะเป็น พิจารณาคู่ลำดับ (2,3) เริ่มจากปรับปรุงตารางความน่าจะเป็น(First Walk Matrix

Probability) โดยทำการลงโทษ(Punish) ที่ตำแหน่ง (1,2) เท่ากับ $\frac{k}{n} = \frac{0.1}{5} = 0.02$ และเพิ่มค่า

ตำแหน่งของคู่ลำดับในตำแหน่ง (1,1), (1,2),(1,3),(1,4)และ (1,5) จะต้องเสียค่ามาให้รางวัลกับ

คู่ลำดับ (1,2) เท่ากับ $\frac{k}{(n)^2} = \frac{0.1}{25} = 0.004$ ในส่วนตารางค่าความน่าจะเป็นร่วม (Matrix Join

Probability) จะมีการลงโทษ(Punish) ตำแหน่ง (2,3) เท่ากับ $\frac{k}{m} = \frac{0.1}{5} = 0.020$ และเพิ่มค่า

ตำแหน่งของคู่ลำดับในตำแหน่ง (2,1), (2,3),(2,4)และ (2,5) จะต้องเสียค่ามาให้รางวัลกับคู่ลำดับ

(2,3) เท่ากับ $\frac{k}{(m)^2} = \frac{0.1}{(5)^2} = \frac{0.1}{25} = 0.004$

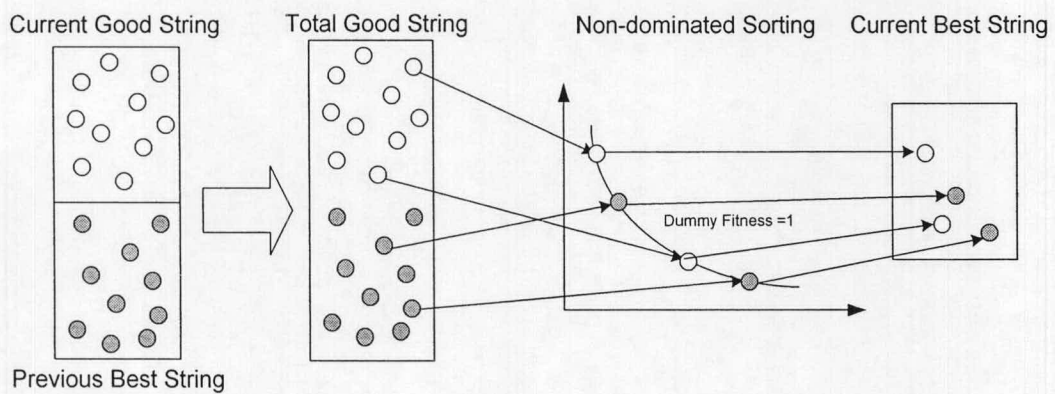
ในการให้รางวัล (Reward) และการลงโทษ (Punish) จะมีการพิจารณาตามหลัก
ความน่าจะเป็นดังนี้

- ถ้าตำแหน่งที่ทำการให้รางวัล(Reward) หรือเพิ่มค่าความน่าจะเป็น แล้ว
ทำให้ค่าความน่าจะเป็นในตำแหน่งนั้นมีค่าเกิน 1 จะไม่ทำการเพิ่มค่าใน
ตำแหน่งในการพิจารณาครั้งนั้น
- ถ้าตำแหน่งทำการลงโทษ(Punish) หรือลดค่าความน่าจะเป็น แล้วทำให้
ค่าความน่าจะเป็นในตำแหน่งนั้นมีค่าน้อยกว่า 0 จะไม่ทำการลดค่าใน
ตำแหน่งในการพิจารณาครั้งนั้น

6.7.8 การเก็บค่าที่ดีที่สุด

เทคนิคการเก็บค่าที่ดีที่สุด เป็นเทคนิคที่นำมาใช้เพื่อเก็บค่าที่ดีที่สุดไว้ และป้องกันการสูญเสียคำตอบที่ดีไปหลังจากผ่านกระบวนการต่าง ๆ หลักการในการเก็บค่าที่ดีที่สุดของ อัลกอริทึมการบรรจบจะมีลักษณะคล้ายคลึงกับอัลกอริทึม NSGAII ซึ่งจะนำสตริงคำตอบที่เลือกไว้ที่มีค่าตอบที่ดีในรอบนั้น (Current Good String) และสตริงคำตอบที่ทำการจัดเก็บในรอบก่อนหน้า (Previous Best String) มาทำการรวมกันและหาคำนวนหาค่าฟังก์ชันวัตถุประสงค์ เพื่อทำการกำหนดค่าเชิงกลุ่ม หาค่าความแข็งแรงไม่แท้จริง (Dummy Fitness) โดยใช้วิธีแบบ Goldberg หรือ Non-dominated Sorting สตริงคำตอบที่มีค่าความแข็งแรงไม่แท้จริง (Dummy Fitness) เท่ากับ 1 จะถือว่าเป็นสตริงคำตอบที่มีค่าที่ดีที่สุดในปัจจุบัน (Current Best String) ซึ่งสตริงคำตอบที่มีค่าที่ดีที่สุดในปัจจุบันจะกลายเป็นสตริงคำตอบที่มีค่าที่ดีที่สุดแต่ก่อน (Previous Best String) ในการพิจารณาถัดไป

ถ้าจำนวนเจนเนอร์ชันเท่ากับที่เรากำหนดแล้ว สตริงคำตอบสุดท้ายที่ถือว่าเป็นสตริงคำตอบที่ดีที่สุดจะมีค่าเท่ากับสตริงคำตอบที่ดีที่สุดในปัจจุบัน (Current Best String) ของรอบเจนเนอร์ชันรอบนั้น



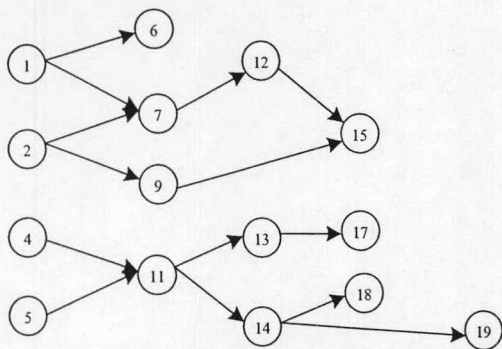
รูปที่ 6.6 การเก็บค่าที่ดีที่สุดของวิธีอัลกอริทึมการบรรจบ

6.8 ตัวอย่างการประยุกต์ใช้วิธีอัลกอริทึมการบรรจบในการแก้ปัญหาสมดุลสายการประกอบลักษณะตัวยูผลิตภัณฑ์ผสม

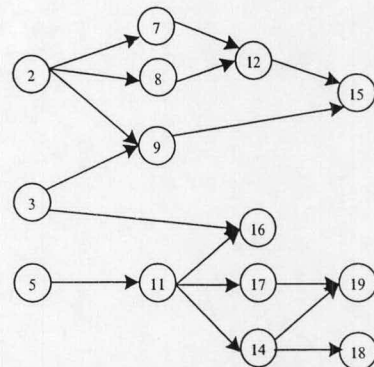
จากขั้นตอนของอัลกอริทึมการบรรจบ ที่ได้เสนอมาทั้งหมด สามารถนำมาทดลองใช้แก้ปัญหาตัวอย่างซึ่งเป็นสายการประกอบผลิตภัณฑ์ผสมของปัญหา Thomopoulos มีงานทั้งหมด 19 งาน จำนวนชนิดของผลิตภัณฑ์ 3 ชนิด ได้แก่ A, B และ C มีรอบเวลาในการทำงานในแต่ละสถานีงานเท่ากับ 2 ซึ่งมีความสัมพันธ์ของแต่ละงานดังนี้

6.8.1. การเตรียมข้อมูล (Data Input)

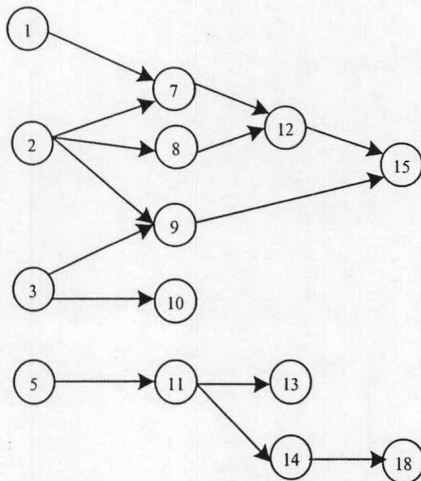
6.8.1.1 การสร้างแผนภาพความสัมพันธ์รวม (Overall Precedence Diagram) แสดงได้ดังรูปที่



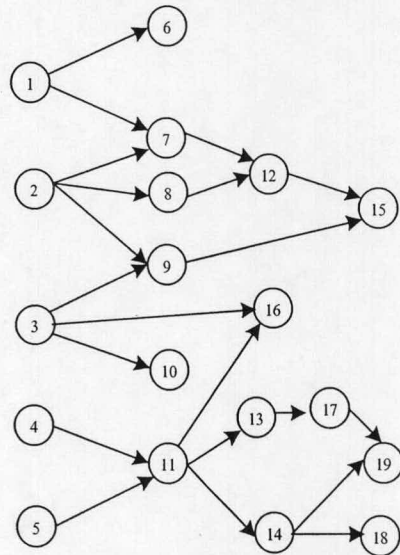
แผนภาพความสัมพันธ์ของผลิตภัณฑ์ A



แผนภาพความสัมพันธ์ของผลิตภัณฑ์ B



แผนภาพความสัมพันธ์ของผลิตภัณฑ์ C



แผนภาพความสัมพันธ์ของผลิตภัณฑ์รวม

A, B และ C

รูปที่ 6.7 การสร้างแผนภาพความสัมพันธ์รวม (Overall Precedence Diagram) ของปัญหาตัวอย่างขนาด 19 ชิ้นงาน

6.8.1.2 การหาเวลาทำงานเฉลี่ยในแต่ละชั้นงานซึ่งสามารถแสดงได้ดังตารางที่ 6.7

ตารางที่ 6.7 เวลาในการผลิตสินค้าชนิด A B และ C ในแต่ละชั้นงาน

Task	Model			
	A	B	C	Mean
1	0.1	0	0.1	0.0667
2	1.2	1.2	1.2	1.2
3	0	0.4	0.4	0.2667
4	0.4	0	0	0.1333
5	0.2	0.2	0.2	0.2
6	0.2	0	0	0.0667
7	0.6	0.6	0.6	0.6
8	0	0.5	0.5	0.3333
9	0.4	0.4	0.4	0.4
10	0	0	0.2	0.0667
11	0.3	0.3	0.3	0.3
12	0.5	0.5	0.5	0.5
13	0.1	0	0.1	0.0667
14	0.2	0.2	0.2	0.2
15	1.5	1	1.5	1.3333
16	0	0.1	0	0.0333
17	0.5	0.5	0	0.3333
18	0.5	0.5	0.5	0.5
19	0.4	0.4	0	0.2667

6.8.1.3 สร้างตาราง Precedence Matrix Font และ Precedence Matrix Back จากแผนภาพความสัมพันธ์รวม รูปที่ 6.7 จะได้ดังตารางที่ 6.8-6.9

ตารางที่ 6.8 ความสัมพันธ์ของชั้นงานในการทำงานข้างหน้า (Precedence Matrix Font)

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19
1	0	0	0	0	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
2	0	0	0	0	0	0	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
3	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	0	0	0	0	0	1	0	0	0
4	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0
5	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0
6	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
7	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0
8	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0
9	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0
10	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
11	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	0	1	0	0	0
12	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0
13	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0
14	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1
15	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
16	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
17	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1
18	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
19	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0

ตารางที่ 6.9 ความสัมพันธ์ของชั้นงานในการทำงานข้างหลัง (Precedence Matrix Back)

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19
1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
2	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
3	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
4	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
5	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
6	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
7	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
8	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
9	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
10	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
11	0	0	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
12	0	0	0	0	0	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
13	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0
14	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0
15	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0
16	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0
17	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0
18	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0
19	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0	1	0	0

6.8.1.4 พารามิเตอร์ของอัลกอริทึมการบรรจวน ที่เลือกใช้คือ

- จำนวนประชากรเบื้องต้น 5 ตัว
- รอบเวลาในการทำงาน(Cycle Time) เท่ากับ 2
- ฮิวริสติกในการเลือกงานวิธีแบบสุ่ม(Random Priority)
- จำนวนสตริงคำตอบที่ถูกคัดเลือกในการปรับปรุงตารางความน่าจะเป็น เท่ากับ 0.2
- ค่าให้รางวัล(Reward)และค่าลงโทษ(Punish)เท่ากับ 0.1

6.8.2 การสร้างสตริงคำตอบเบื้องต้น

การสร้างประชากรเบื้องต้นโดยใช้ตัวดำเนินการ ขั้นตอนนี้จะทำการเลือกชิ้นงานมาจากตารางความน่าจะเป็นร่วม (Matrix Join Probability) และตารางความน่าจะเป็นสำหรับการเลือกงานอันดับแรก (First Walk Matrix Probability) เพื่อใช้ในการเลือกงานอันดับแรกที่ถูกเลือก ดังนั้นจึงจะต้องทำการสร้างตารางความน่าจะเป็นทั้งสองตารางก่อน

สร้างตารางความน่าจะเป็นสำหรับการเลือกงานอันดับแรก (First Walk Matrix Probability) ซึ่งจะมีขนาดเท่ากับ $1 \times n = 1 \times 19$ โดย n คือจำนวนชิ้นงานทั้งหมด และมีค่าความน่าจะเป็นเริ่มต้นเท่ากันทั้งหมด มีค่าเท่ากับ $1/n = 1/19 = 0.0526$ ดังตารางที่

สร้างตารางความน่าจะเป็นร่วม (Matrix Join Probability) ซึ่งจะมีขนาดเท่ากับ $n \times n = 19 \times 19$ โดย n คือจำนวนชิ้นงานทั้งหมด โดยเส้นทแยงมุมจะมีค่าเท่ากับ 0 และพิจารณาจากความสัมพันธ์ก่อนหลัง ตัวอย่างเช่น ชิ้นงานที่ 6 ตำแหน่งที่ 6,6 ในตารางความน่าจะเป็นร่วม(Matrix Join Probability) จะมีค่าเท่ากับ 0 และเมื่อพิจารณาจากตารางความสัมพันธ์ในการทำงานข้างหน้า ตารางที่ พบว่าชิ้นงานที่ 6 จะทำได้ก็ต่อเมื่องานที่ 1 ต้องทำเสร็จก่อนดังนั้นชิ้นงานที่ 6 จะถูกสุ่มเลือกก่อนชิ้นงานที่ 1 ไม่ได้ ตำแหน่งที่ (6,1) จึงกำหนดให้มีความน่าจะเป็นเท่ากับ 0 ดังนั้นค่าที่เหลือในแถวที่ 6 จะมีค่าเท่ากับ $1/m = 1/17 = 0.0588$ กำหนดให้ m คือจำนวนตำแหน่งรวมตามแถวที่ยังไม่มีการกำหนดค่า เช่นเดียวกับชิ้นงานที่ 7 ที่มีค่าตำแหน่ง (7,7) เท่ากับ 0 และจะทำชิ้นงานที่ 7 ได้ ต้องทำงานที่ 1 และ 2 ก่อน จึงกำหนดให้ตำแหน่ง(7,1) และ (7,2) เท่ากับ 0 ค่าที่เหลือในแถวที่ 7 จะเท่ากับ $1/m = 1/16 = 0.0625$

การสุ่มเลือกชั้นงานจากตารางความน่าจะเป็นทั้งสอง จะทำการสุ่มเลือกชั้นงานอันดับแรกจากตารางความน่าจะเป็นสำหรับการเลือกงานอันดับแรกเสียก่อน โดยจะพิจารณาจากตารางความสัมพันธ์ในการทำงานข้างหน้า โดยดูจากผลรวมของคอลัมน์ที่มีค่าเท่ากับ 0 ในตัวอย่างนี้พบว่าชั้นงานที่สามารถถูกเลือกลงอันดับแรกมีทั้งหมด 5 ชั้นงาน ได้แก่ งานที่ทำข้างหน้า (Forward work) คือ 1,2,3,4 และ 5 โดยมีความน่าจะเป็นเท่ากันหมดคือ 0.05266 สมมติสุ่มได้งานที่ 1 จะทำการปรับปรุงตารางความสัมพันธ์ในการทำงานข้างหน้า โดยให้แถวที่ 1 เท่ากับ 0 ทั้งหมด และให้คอลัมน์ที่ 1 เท่ากับ 1 ทั้งหมด เช่นเดียวกับตารางความสัมพันธ์ในการทำงานข้างหลัง โดยให้คอลัมน์ที่ 3 เท่ากับ 1 ทั้งหมด จะได้สตริงคำตอบที่จะมีลำดับชั้นงาน ในสตริงคำตอบที่ 1 คือ 1,6,3,10,4,5,11,13,2,16,8,7,12,9,15,14,,17,18 และ 19 ตามลำดับ

ตารางที่ 6.12 การคัดเลือกงานลงสตริงคำตอบ

No.	TASK(Font)	Task Sequence
1	1,2,3,4,5	1
2	2,3,4,5,6	6
3	2,3,4,5	3
4	2,4,5,10	10
5	2,4,5	4
6	2,5	5
7	2,11	11
8	2,13,14,16	13
9	2,14,16,17	2
10	7,8,9,14,16,17	16
11	7,8,9,14,17	8
12	9,14,17	7
13	9,12,14,17	12
14	9,14,17	9
15	14,15,17	15
16	14,17	14

ตารางที่ 6.12 การคัดเลือกงานลงสตริงคำตอบ (ต่อ)

No.	TASK(Font)	Task Sequence
17	17,18	17
18	18	18
19	19	19

ซึ่งสตริงคำตอบที่สร้างขึ้นมามีจำนวนเท่ากับ $popsize = 5$ ตัว ได้สตริงคำตอบทั้งหมด
ดังนี้

String 1 = [1 6 3 10 4 5 11 13 2 16 8 7 12 9 15 14 17 18 19]

String 2 = [2 8 5 4 11 13 14 18 1 6 7 12 3 10 16 17 19 9 15]

String 3 = [4 1 6 5 11 13 14 3 10 16 17 2 18 8 19 7 12 9 15]

String 4 = [3 10 2 9 4 8 1 6 7 12 15 5 11 16 14 18 13 17 19]

String 5 = [3 10 2 5 9 1 6 7 8 12 4 11 16 14 13 17 19 18 15]

6.8.3 การประเมินค่าฟังก์ชันวัตถุประสงค์

สตริงคำตอบที่ได้จะทำการคำนวณค่าฟังก์ชันวัตถุประสงค์ 3 วัตถุประสงค์ คือ จำนวนสถานีนงานมีจำนวนน้อยที่สุด งานมีผลต่างความสัมพันธ์ในสถานีนงานมีค่าน้อยที่สุดและความผันแปรของเวลาในสถานีนงานทั้งหมดมีค่าน้อยที่สุด เพื่อทำการกำหนดค่าความแข็งแรงไม่แท้จริงของสตริงคำตอบ มีวิธีดังนี้

กำหนดให้ m คือ สถานีนงาน

SN_k คือ จำนวนการเชื่อมต่อการทำงานในสถานีนงาน k

S_{max} คือ เวลารวมที่สูงที่สุดในสถานีนงาน

S_k คือ เวลารวมในสถานีนงาน k

1 เพื่อให้มีจำนวนสถานีนงานน้อยที่สุด

$$f_1(X) = \text{Minimum } m \quad (6.7)$$

2 เพื่อให้งานมีผลต่างความสัมพันธ์ในสถานีนงานมีค่าน้อยที่สุด

$$f_2(X) = \text{Minimum relatedness} = \text{Minimum } m - m / \sum_{k=1}^m SN_k \quad (6.8)$$

3 เพื่อหาค่าต่ำสุดของค่าการกระจายภาระงานในแต่ละสถานีนงาน

$$f_3(X) = \text{Minimum SI} = \text{Minimum} \sqrt{\sum_{k=1}^m (S_{\max} - S_k)^2 / m} \quad (6.9)$$

ชิ้นงานที่จะถูกเลือกมาทำการพิจารณาอิวิริกติกจะใช้วิธีการเลือกงานจากข้างหน้าและข้างหลังในลักษณะหักงอเส้นตรง ของสตริงคำตอบ จากสตริงคำตอบที่ 1 จะใช้อิวิริกติกในการเลือกงานแบบ วิธีสุ่มเลือกชิ้นงาน (Random Priority)

งานที่ถูกเลือกมาในการพิจารณาครั้งที่ 1 ของสตริงคำตอบที่ 1 คืองาน 1 และ 19 ทำการสุ่มเลือกงานที่จะจัดสรรลงสถานีงานที่ 1 สมมติสุ่มได้ ชิ้นงานที่ 19 เวลารวมในสถานีงานที่ 1 เท่ากับ 0.2667 งานถัดไปที่จะทำการเลือกลงสถานีงานที่ 1 คือชิ้นงาน 1 และ 18 สมมติสุ่มได้ชิ้นงานที่ 18 การพิจารณาลงสถานีงานที่ 1 ซึ่งเมื่อจัดสรรลงสถานีงานที่ 1 พบว่าเวลารวมในสถานีงานยังไม่เกินรอบเวลาในการทำงานจึงยอมรับให้ชิ้นงานที่ 18 อยู่ในสถานีงานที่ 1 เวลารวมในสถานีงานที่ 1 เท่ากับ 0.7667 ทำจนกว่างานทุกงานจะถูกจัดให้กับสถานีทำงานจนหมดจะได้สถานีงานทั้งหมด 4 สถานี ดังนี้

$$f_1(x) = \text{Workstation} = m = 4$$

สถานีงานที่ 1 มีงาน 14, 17, 18 และ 19 เวลารวมในสถานีงานเท่ากับ 1.3

สถานีงานที่ 2 มีงาน 9 และ 15 เวลารวมในสถานีงานเท่ากับ 1.733

สถานีงานที่ 3 มีงาน 1,3,6,7,8,10 และ 12 เวลารวมในสถานีงานเท่ากับ 1.900

สถานีงานที่ 4 มีงาน 2,4,5,11,13 และ 16 เวลารวมในสถานีงานเท่ากับ 1.933

ในส่วนของหาค่าวัตถุประสงค์ที่ 2 คือ ผลต่างความสัมพันธ์ในสถานีงานมีค่ามีวิธีการคำนวณดังนี้

สถานีงานที่ 1 มีเครือข่ายงานที่เชื่อมต่อกันในสถานีคือ 14-17-18-19 มีค่าเท่ากับ 1

สถานีงานที่ 2 มีเครือข่ายงานที่เชื่อมต่อกันในสถานีคือ 9-15 มีค่าเท่ากับ 2

สถานีงานที่ 3 มีเครือข่ายงานที่เชื่อมต่อกันในสถานีคือ 1-6-7-8-12,3-10 มีค่าเท่ากับ 2

สถานีงานที่ 4 มีเครือข่ายงานที่เชื่อมต่อกันในสถานีคือ 2,4-5-11-13-16 มีค่าเท่ากับ 1

ดังนั้น

$$f_2(x) = WR = m - \frac{m}{\sum_{k=1}^m SN_k}$$

$$f_2(x) = WR = 4 - \frac{4}{1+2+2+1}$$

$$f_2(x) = WR = 3.3333$$

วัตถุประสงค์ที่ 3 เพื่อหาค่าการกระจายภาระงานในแต่ละสถานีงาน มีวิธีการคำนวณดังนี้

$$f_3(x) = SI = \sqrt{\frac{\sum_{k=1}^m (S_{\max} - S_k)^2}{m}}$$

$$f_3(x) = SI = \sqrt{\frac{(1.933 - 1.3)^2 + (1.933 - 1.733)^2 + (1.933 - 1.9)^2 + (1.933 - 1.933)^2}{4}}$$

$$f_3(x) = SI = \sqrt{\frac{0.441788}{4}} = 0.3325$$

สรุปได้ว่า String 1 = [1 6 3 10 4 5 11 13 2 16 8 7 12 9 15 14 17 18 19]

Workstation 1 = [3 3 3 3 4 4 4 4 4 4 3 3 3 2 2 1 1 1 1]

สถานีงานที่ 1 มีงาน 14, 17, 18 และ 19 เวลารวมในสถานีงานเท่ากับ 1.3

สถานีงานที่ 2 มีงาน 9 และ 15 เวลารวมในสถานีงานเท่ากับ 1.733

สถานีงานที่ 3 มีงาน 1,3,6,7,8,10 และ 12 เวลารวมในสถานีงานเท่ากับ 1.900

สถานีงานที่ 4 มีงาน 2,4,5,11,13 และ 16 เวลารวมในสถานีงานเท่ากับ 1.933

จากสตริงคำตอบทั้งหมด 5 ตัว ได้ค่าจากการคำนวณฟังก์ชันวัตถุประสงค์ ในตารางที่ 6.11

String 1 = [1 6 3 10 4 5 11 13 2 16 8 7 12 9 15 14 17 18 19]

String 2 = [2 8 5 4 11 13 14 18 1 6 7 12 3 10 16 17 19 9 15]

String 3 = [4 1 6 5 11 13 14 3 10 16 17 2 18 8 19 7 12 9 15]

String 4 = [3 10 2 9 4 8 1 6 7 12 15 5 11 16 14 18 13 17 19]

String 5 = [3 10 2 5 9 1 6 7 8 12 4 11 16 14 13 17 19 18 15]

Workstation 1 = [3 3 3 3 4 4 4 4 4 4 3 3 3 2 2 1 1 1 1]

Workstation 2 = [2 2 3 3 3 3 3 3 4 4 4 4 4 4 4 3 3 2 1]

Workstation 3 = [4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 3 3 2 2 2 2 1 1]

Workstation 4 = [1 1 1 1 2 4 4 4 4 4 3 3 2 2 2 2 2 2 2]

Workstation 5 = [1 1 1 1 2 4 4 4 4 4 3 3 3 3 3 3 3 3 2]

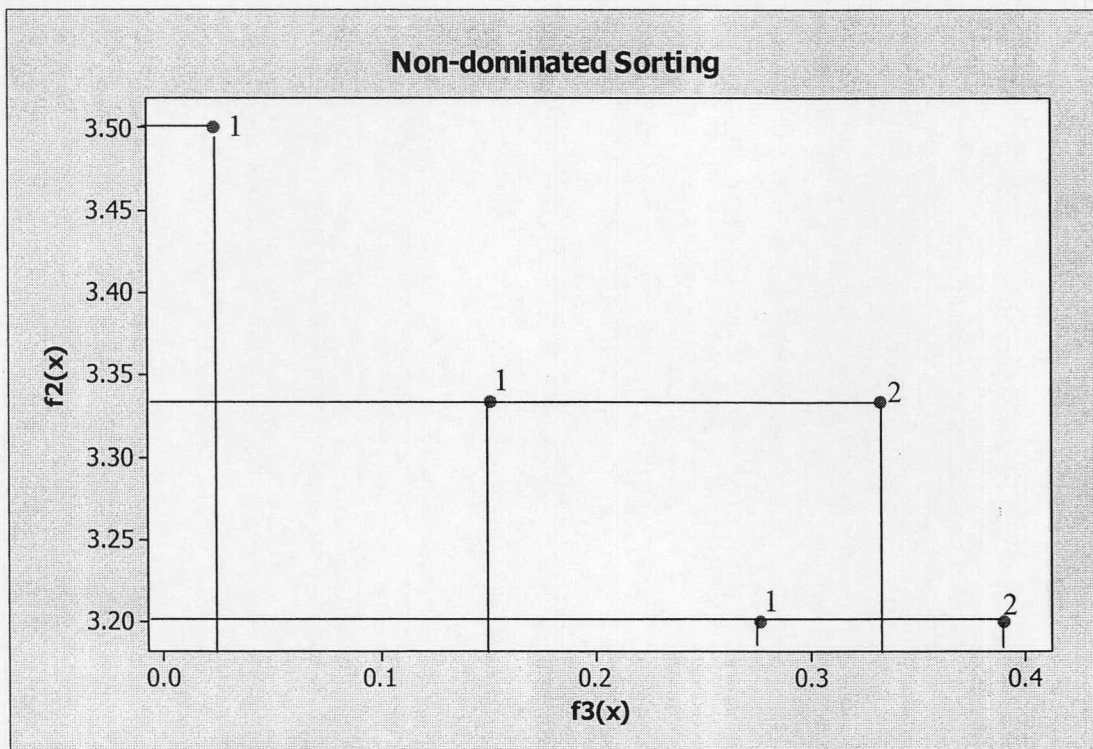
ตารางที่ 6.13 ค่าจากการคำนวณวัตถุประสงค์ทั้ง 3 วัตถุประสงค์

สตริงคำตอบที่	จำนวนสถานีนงาน	ผลต่างความสัมพันธ์ ในสถานีนงาน	กระจายภาระงาน ในสถานีนงาน
1	4	3.3333	0.3325
2	4	3.2000	0.3902
3	4	3.5000	0.0236
4	4	3.2000	0.2759
5	4	3.3333	0.1509

หมายเหตุ วัตถุประสงค์ที่ 1 หรือจำนวนสถานีนงาน สามารถคำนวณได้จากค่าใน วัตถุประสงค์ที่ 2 หรือผลต่างความสัมพันธ์ในสถานีนงาน โดยการปรับเศษขึ้นเป็นจำนวนจริง ตัวอย่างเช่น 3.20 แสดงว่ามีจำนวนสถานีนงานเท่ากับ 4 สถานีนงาน

6.8.4 กำหนดค่าความแข็งแรงวิธีเชิงกลุ่มที่ดีที่สุด

ในการกำหนดค่าความแข็งแรง (Fitness Value) ให้แก่สตริงคำตอบ จะใช้วิธีการจัดอันดับแบบ Goldberg โดยค่าอันดับที่ได้นี้จะเป็นค่าความแข็งแรงไม่แท้จริง (Dummy Fitness Value) โดยขั้นตอนนี้จะได้เส้นขอบเขตกลุ่มคำตอบที่ดี (Frontier) ออกมาหลายกลุ่มตามค่า Dummy Fitness เนื่องจากค่าจำนวนสถานีนงานของสตริงคำตอบเท่ากันหมดจึงไม่ทำการพิจารณา วัตถุประสงค์นี้ จะได้ค่าดังรูปที่ 6.8 และตารางที่ 6.14



รูปที่ 6.8 ค่า Dummy Fitness วิธีการจัดอันดับแบบ Goldberg

ตารางที่ 6.14 ค่าความแข็งแรงไม่แท้จริง (Dummy Fitness)

สตริงคำตอบที่	ผลต่างความสัมพันธ์ ในสถานี่งาน	กระจายภาระงาน ในสถานี่งาน	Dummy Fitness
1	3.3333	0.3325	2
2	3.2	0.3902	2
3	3.5	0.0236	1
4	3.2	0.2759	1
5	3.3333	0.1509	1

6.8.5 การคำนวณค่าความหนาแน่น

จะเป็นการคำนวณหลังจากการกำหนดค่าความแข็งแรงไม่แท้จริง (Dummy Fitness) เพื่อเป็นส่วนหนึ่งในการตัดสินใจเลือกสตริงคำตอบที่ดี (Good Solution) และคำตอบที่แย่ (Bad Solution) การคำนวณหาค่าความหนาแน่นด้วยวิธี Crowding Distance

การคำนวณจะหาค่าสูงสุดและต่ำสุดของค่าวัตถุประสงค์ทั้ง 2 วัตถุประสงค์ ซึ่งกำหนดให้ f_2^{\max}, f_2^{\min} คือ ค่าฟังก์ชันวัตถุประสงค์ที่ 2 ที่มีค่าสูงสุดและต่ำสุดตามลำดับ

f_3^{\max}, f_3^{\min} คือ ค่าฟังก์ชันวัตถุประสงค์ที่ 3 ที่มีค่าสูงสุดและต่ำสุดตามลำดับ

ในการคำนวณหาค่า Crowding Distance จะทำการพิจารณาที่ละ Front ดังนั้นในที่นี้จะทำการพิจารณาที่ Front ที่ 1 ก่อน

จากตารางที่ 6.14 ทำการหาค่าฟังก์ชันวัตถุประสงค์ที่ 2 และ 3 ที่มีค่าสูงสุดและต่ำที่สุด จะมีค่าดังนี้ $f_2^{\max} = 3.5$, $f_2^{\min} = 3.2$, $f_3^{\max} = 0.3902$ และ $f_3^{\min} = 0.0236$ จากนั้นจะทำการเรียงค่าที่อยู่ใน Front ที่ 1 โดยเรียงค่าวัตถุประสงค์ที่ 2 จากน้อยไปหามากได้ดังตารางที่ 6.15

ตารางที่ 6.15 การเรียงลำดับค่าฟังก์ชันวัตถุประสงค์ที่ 2 ใน Front ที่ 1

สตริงคำตอบที่	ผลต่าง ความสัมพันธ์ ในสถานีนงาน	กระจายภาระงาน ในสถานีนงาน	Dummy Fitness	i
4	3.2	0.2759	1	1
5	3.3333	0.1509	1	2
3	3.5	0.0236	1	3

จากตารางที่ 6.15 สมาชิกคำตอบที่มีลำดับที่ 1 ($i=1$) หรือมีค่าฟังก์ชันวัตถุประสงค์น้อยที่สุด และลำดับสุดท้าย ($i=3$) หรือมีค่าฟังก์ชันวัตถุประสงค์มากที่สุด คำตอบสองคำตอบนี้จะถือว่ามีค่า Crowding Distance เท่ากับอนันต์ (Infinity)

ส่วนลำดับที่เหลือจะทำการคำนวณหา Crowding Distance ซึ่งในที่นี้คือลำดับที่ 2 โดยคำนวณที่ลำดับที่ 2 ได้ค่าดังนี้

$$cd_1(x_{[2,2]}) = \left| \frac{f_2(x_{[2+1,2]}) - f_2(x_{[2-1,2]})}{f_2^{\max} - f_2^{\min}} \right|$$

$$cd_1(x_{[2,2]}) = \left| \frac{3.5 - 3.2}{3.5 - 3.2} \right| = \left| \frac{0.3}{0.3} \right| = 1$$

และ

$$cd_2(x_{[2,3]}) = \left| \frac{f_3(x_{[2+1,3]}) - f_3(x_{[2-1,3]})}{f_3^{\max} - f_3^{\min}} \right|$$

$$cd_2(x_{[2,3]}) = \left| \frac{0.0236 - 0.2759}{0.3902 - 0.0236} \right| = \left| \frac{-0.2523}{0.3666} \right| = 0.6882$$

ลำดับที่ 2 จะมีค่า Crowding Distance เท่ากับ $1 + 0.6882 = 1.6882$

ในส่วนค่า Crowding Distance ของ Front ที่ 2 มีสองค่าจึงกำหนดให้มีค่าเป็นอนันต์ (infinity) ได้เลย ดังนั้นค่า Crowding Distance ของสตริงคำตอบทั้ง 5 ตัว มีค่าดังตารางที่ 6.16

ตารางที่ 6.16 ค่า Crowding Distance ของสตริงคำตอบ

สตริงคำตอบที่	ผลต่าง ความสัมพัทธ์ ในสถานีนงาน	กระจายภาระงาน ในสถานีนงาน	Dummy Fitness	Crowding Distance
1	3.3333	0.3325	2	Infinity
2	3.2	0.3902	2	Infinity
3	3.5	0.0236	1	Infinity
4	3.2	0.2759	1	Infinity
5	3.3333	0.1509	1	1.6882

6.8.6 การคัดเลือกสตริงคำตอบ

สตริงคำตอบที่มีการกำหนดค่าความแข็งแรงและ Crowding Distance เรียบร้อยแล้ว จะนำมาทำการคัดเลือกสตริงคำตอบที่มีคำตอบดี (Good Solution) และสตริงคำตอบที่คำตอบแย่ดี (Bad Solution) จะทำการคัดเลือกจำนวนสตริงคำตอบที่ถูกคัดเลือกในการปรับปรุงตารางความน่าจะเป็น เท่ากับ 20% ของสตริงคำตอบทั้งหมด หรือเท่ากับ $0.2 \times 5 = 1$ ตัว การเลือกสตริงคำตอบจะเลือกสตริงคำตอบที่มีคำตอบดี (Good Solution) และสตริงคำตอบที่คำตอบแย่ดี

(Bad Solution) เท่ากับ 1 ตัว เพื่อทำปรับปรุงตารางความน่าจะเป็นทั้งสองตาราง ดังนั้นสตริงคำตอบที่ทำการเลือกในตัวอย่างนี้คือ

ตารางที่ 6.17 สตริงที่ถูกเลือกเป็นสตริงคำตอบที่มีคำตอบที่ดีและแย

สตริงคำตอบ ที่	ผลต่าง ความสัมพันธ์ ในสถานี่งาน	กระจายภาระ งาน ในสถานี่งาน	Dummy Fitness	Crowding Distance	Selection
4	3.2	0.2759	1	Infinity	Good Solution*
3	3.5	0.0236	1	Infinity	
5	3.3333	0.1509	1	1.6882	
2	3.2	0.3902	2	Infinity	Bad Solution*
1	3.3333	0.3325	2	Infinity	

*หมายเหตุ กรณีการเลือกสตริงคำตอบที่มีคำตอบที่ดี (Good Solution) และสตริงคำตอบที่มีคำตอบที่แย (Bad Solution) มีค่าความแข็งแรงและ Crowding Distance เท่ากัน จะใช้วิธีการสุ่มเลือก สมมติสุ่มได้สตริงคำตอบที่ 4 เป็นสตริงคำตอบที่ได้คำตอบที่ดีและ 2 เป็นสตริงคำตอบที่มีคำตอบที่แย

6.8.7 ปรับปรุงค่าความน่าจะเป็นในตารางความน่าจะเป็น

การปรับปรุงความน่าจะเป็นในตารางความน่าจะเป็น เป็นขั้นตอนที่สำคัญที่สุด การปรับปรุงตารางความน่าจะเป็น เพื่อเพิ่มหรือให้รางวัล(Reward) โอกาสความน่าจะเป็นในการเลือกงานที่ลงสตริงคำตอบ แล้วทำให้ได้คำตอบที่ดี และลดหรือลงโทษ (Punish) ค่าความน่าจะเป็นเพื่อไม่ให้ในรอบถัดไปถูกเลือกงานที่ทำให้สตริงคำตอบมีคำตอบที่แย

จากสตริงคำตอบที่คัดเลือก สตริงคำตอบที่มีคำตอบที่ดี(Good Solution) เป็นสตริงคำตอบที่ 4 และสตริงคำตอบที่มีคำตอบที่แย (Bad Solution) เป็นสตริงคำตอบที่ 2 คือ

String 4 = [3 10 2 9 4 8 1 6 7 12 15 5 11 16 14 18 13 17 19] เป็น Good Solution

String 2 = [2 8 5 4 11 13 14 18 1 6 7 12 3 10 16 17 19 9 15] เป็น Bad Solution

6.8.7.1 กรณีสตริงคำตอบที่มีคำตอบที่ดี (Good Solution)

ทำการปรับปรุงตารางความน่าจะเป็นสำหรับการเลือกงานอันดับแรก (First Walk Matrix Probability) ซึ่งขั้นตอนอันดับแรกที่ทำถูกเลือกลงสตริงคำตอบคือ ขั้นตอนที่ 3 ในสตริงคำตอบที่มีคำตอบที่ดี จะทำการให้รางวัล (Reward) หรือเพิ่มค่าที่ตำแหน่ง (1,3) เท่ากับ $\frac{k}{n} = \frac{0.1}{19} = 0.0053$ และหักค่าตำแหน่งของคู่ลำดับในตำแหน่ง (1,1),(1,2),..., (1,19) จะต้องเสียค่ามาให้รางวัลกับคู่ลำดับ (1,3) เท่ากับ $\frac{k}{(n)^2} = \frac{0.1}{361} = 0.00028$ จะมีค่าดังนี้

คู่ลำดับที่มีการให้รางวัล

ตำแหน่งที่ (1, 3) มีการให้รางวัลเท่ากับ $0.0526 + 0.0053 = 0.0579$

คู่ลำดับที่มีการเสียค่า

ตำแหน่งที่ (1, 1) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0526 - 0.00028 = 0.05232$

ตำแหน่งที่ (1, 2) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0526 - 0.00028 = 0.05232$

ตำแหน่งที่ (1, 3) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0579 - 0.00028 = 0.05762$

ตำแหน่งที่ (1, 4) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0526 - 0.00028 = 0.05232$

ตำแหน่งที่ (1, 5) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0526 - 0.00028 = 0.05232$

ตำแหน่งที่ (1, 6) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0526 - 0.00028 = 0.05232$

ตำแหน่งที่ (1, 7) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0526 - 0.00028 = 0.05232$

ตำแหน่งที่ (1, 8) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0526 - 0.00028 = 0.05232$

ตำแหน่งที่ (1, 9) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0526 - 0.00028 = 0.05232$

ตำแหน่งที่ (1, 10) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0526 - 0.00028 = 0.05232$

ตำแหน่งที่ (1, 11) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0526 - 0.00028 = 0.05232$

ตำแหน่งที่ (1, 12) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0526 - 0.00028 = 0.05232$

ตำแหน่งที่ (1, 13) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0526 - 0.00028 = 0.05232$

ตำแหน่งที่ (1, 14) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0526 - 0.00028 = 0.05232$

ตำแหน่งที่ (1, 15) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0526 - 0.00028 = 0.05232$

ตำแหน่งที่ (1, 16) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0526 - 0.00028 = 0.05232$

ตำแหน่งที่ (1, 17) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0526 - 0.00028 = 0.05232$

ตำแหน่งที่ (1, 18) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0526 - 0.00028 = 0.05232$

ตำแหน่งที่ (1, 19) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0526 - 0.00028 = 0.05232$

ต่อจากนั้นจะทำการปรับปรุงตารางความน่าจะเป็นร่วม (Matrix Join Probability) จะซึ่ง
 ชั้นงานที่ทำถูกเลือกลงสตรงคำตอบคือ (3, 10), (10, 2), (2, 9), ..., (17, 19) ในสตรงคำตอบที่มี
 คำตอบที่ดี จะทำการให้รางวัล (Reward) หรือเพิ่มค่า พิจารณาคู่ลำดับแรกคือตำแหน่ง (3, 10)
 เท่ากับ $\frac{k}{m} = \frac{0.1}{18} = 0.0056$ และหักค่าตำแหน่งของคู่ลำดับในแถวที่ 3 ทั้งหมด ยกเว้นที่คอลัมน์ที่
 มีค่าเป็น 0 จะต้องเสียค่ามาให้รางวัลกับคู่ลำดับ (3,10) เท่ากับ $\frac{k}{(m)^2} = \frac{0.1}{(18)^2} = \frac{0.1}{324} = 0.00031$

คู่ลำดับที่มีการให้รางวัล

ตำแหน่งที่ (3,10) มีการให้รางวัลเท่ากับ $0.0556 + 0.0056 = 0.0612$

คู่ลำดับที่มีการเสียค่า

ตำแหน่งที่ (3, 1) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0556 - 0.00031 = 0.05529$

ตำแหน่งที่ (3, 2) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0556 - 0.00031 = 0.05529$

ตำแหน่งที่ (3, 3) ไม่มีการให้ลดค่าเท่ากับ 0

ตำแหน่งที่ (3, 4) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0556 - 0.00031 = 0.05529$

ตำแหน่งที่ (3, 5) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0556 - 0.00031 = 0.05529$

ตำแหน่งที่ (3, 6) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0556 - 0.00031 = 0.05529$

ตำแหน่งที่ (3, 7) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0556 - 0.00031 = 0.05529$

ตำแหน่งที่ (3, 8) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0556 - 0.00031 = 0.05529$

ตำแหน่งที่ (3, 9) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0556 - 0.00031 = 0.05529$

ตำแหน่งที่ (3, 10) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0612 - 0.00031 = 0.06089$

ตำแหน่งที่ (3, 11) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0556 - 0.00031 = 0.05529$

ตำแหน่งที่ (3, 12) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0556 - 0.00031 = 0.05529$

ตำแหน่งที่ (3, 13) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0556 - 0.00031 = 0.05529$

ตำแหน่งที่ (3, 14) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0556 - 0.00031 = 0.05529$

ตำแหน่งที่ (3, 15) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0556 - 0.00031 = 0.05529$

ตำแหน่งที่ (3, 16) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0556 - 0.00031 = 0.05529$

ตำแหน่งที่ (3, 17) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0556 - 0.00031 = 0.05529$

ตำแหน่งที่ (3, 18) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0556 - 0.00031 = 0.05529$

ตำแหน่งที่ (3, 19) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0556 - 0.00031 = 0.05529$

คู่อันดับสองคือตำแหน่ง (10, 2) เท่ากับ $\frac{k}{m} = \frac{0.1}{17} = 0.0059$ และหักค่าตำแหน่งของคู่ลำดับใน

แถวที่ 10 ทั้งหมด ยกเว้นที่คอลัมน์ที่มีค่าเป็น 0 จะต้องเสียค่ามาให้รางวัลกับคู่ลำดับ (10,2)

เท่ากับ $\frac{k}{(m)^2} = \frac{0.1}{(17)^2} = \frac{0.1}{289} = 0.00035$

คู่ลำดับที่มีการให้รางวัล

ตำแหน่งที่ (10, 2) มีการให้รางวัลเท่ากับ $0.0588 + 0.0059 = 0.0647$

คู่ลำดับที่มีการเสียค่า

ตำแหน่งที่ (10, 1) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0588 - 0.00035 = 0.0585$

ตำแหน่งที่ (10, 2) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0647 - 0.00035 = 0.0644$

ตำแหน่งที่ (10, 3) ไม่มีมีการให้ลดค่าเท่ากับ 0

ตำแหน่งที่ (10, 4) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0588 - 0.00035 = 0.0585$

ตำแหน่งที่ (10, 5) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0588 - 0.00035 = 0.0585$

ตำแหน่งที่ (10, 6) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0588 - 0.00035 = 0.0585$

ตำแหน่งที่ (10, 7) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0588 - 0.00035 = 0.0585$

ตำแหน่งที่ (10, 8) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0588 - 0.00035 = 0.0585$

ตำแหน่งที่ (10, 9) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0588 - 0.00035 = 0.0585$

ตำแหน่งที่ (10, 10) ไม่มีมีการให้ลดค่าเท่ากับ 0

ตำแหน่งที่ (10, 11) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0588 - 0.00035 = 0.0585$

ตำแหน่งที่ (10, 12) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0588 - 0.00035 = 0.0585$

ตำแหน่งที่ (10, 13) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0588 - 0.00035 = 0.0585$

ตำแหน่งที่ (10, 14) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0588 - 0.00035 = 0.0585$

ตำแหน่งที่ (10, 15) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0588 - 0.00035 = 0.0585$

ตำแหน่งที่ (10, 16) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0588 - 0.00035 = 0.0585$

ตำแหน่งที่ (10, 17) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0588 - 0.00035 = 0.0585$

ตำแหน่งที่ (10, 18) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0588 - 0.00035 = 0.0585$

ตำแหน่งที่ (10, 19) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0588 - 0.00035 = 0.0585$

ทำการปรับปรุงตารางความน่าจะเป็นร่วม(Matrix Join Probability) จนครบคู่ลำดับของ
สตริงคำตอบที่มีคำตอบที่ดี ดังตารางที่ 6.18-6.19

6.8.7.2 กรณีสตริงคำตอบที่มีคำตอบที่แย่ (Bad Solution)

ทำการปรับปรุงตารางความน่าจะเป็นสำหรับการเลือกงานอันดับแรก (First Walk Matrix Probability) หลังการปรับปรุงจากสตริงคำตอบที่มีคำตอบที่ดี ซึ่งขั้นตอนอันดับแรกที่ทำถูกเลือกลงสตริงคำตอบคือ ขั้นตอนที่ 2 ในสตริงคำตอบที่มีคำตอบที่แย่ จะทำการลงโทษ (Punish) หรือลดค่าที่ตำแหน่ง (1,2) เท่ากับ $\frac{k}{n} = \frac{0.1}{19} = 0.0053$ และเพิ่มค่าตำแหน่งของคู่ลำดับในตำแหน่ง (1,1), (1,2), ..., (1,19) ที่ได้จากการหักค่าลงโทษคู่ลำดับ (1,2) เท่ากับ $\frac{k}{(n)^2} = \frac{0.1}{361} = 0.00028$ จะมีค่าดังนี้

คู่ลำดับที่มีการลงโทษ

ตำแหน่งที่ (1, 2) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0523 - 0.0053 = 0.047$

คู่ลำดับที่มีการเพิ่มค่า

ตำแหน่งที่ (1, 1) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0523 + 0.00028 = 0.05258$

ตำแหน่งที่ (1, 2) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.047 + 0.00028 = 0.04728$

ตำแหน่งที่ (1, 3) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0576 + 0.00028 = 0.05788$

ตำแหน่งที่ (1, 4) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0523 + 0.00028 = 0.05258$

ตำแหน่งที่ (1, 5) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0523 + 0.00028 = 0.05258$

ตำแหน่งที่ (1, 6) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0523 + 0.00028 = 0.05258$

ตำแหน่งที่ (1, 7) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0523 + 0.00028 = 0.05258$

ตำแหน่งที่ (1, 8) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0523 + 0.00028 = 0.05258$

ตำแหน่งที่ (1, 9) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0523 + 0.00028 = 0.05258$

ตำแหน่งที่ (1, 10) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0523 + 0.00028 = 0.05258$

ตำแหน่งที่ (1, 11) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0523 + 0.00028 = 0.05258$

ตำแหน่งที่ (1, 12) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0523 + 0.00028 = 0.05258$

ตำแหน่งที่ (1, 13) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0523 + 0.00028 = 0.05258$

ตำแหน่งที่ (1, 14) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0523 + 0.00028 = 0.05258$

ตำแหน่งที่ (1, 15) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0523 + 0.00028 = 0.05258$

ตำแหน่งที่ (1, 16) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0523 + 0.00028 = 0.05258$

ตำแหน่งที่ (1, 17) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0523 + 0.00028 = 0.05258$

ตำแหน่งที่ (1, 18) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0523 + 0.00028 = 0.05258$

ตำแหน่งที่ (1, 19) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0523 + 0.00028 = 0.05258$

ต่อจากนั้นจะทำการปรับปรุงตารางความน่าจะเป็นร่วม (Matrix Join Probability) หลังการปรับปรุงจากสตริงคำตอบที่มีคำตอบที่ดี ในตารางที่ ซึ่งชั้นงานที่ทำถูกเลือก ลงสตริงคำตอบคือ (2, 8), (8, 5), (5, 4), ..., (9, 15) ในสตริงคำตอบที่มีคำตอบที่แย่ จะทำการ ลงโทษ (Punish) หรือลดค่า พิจารณาคู่ลำดับแรกคือตำแหน่ง (2, 8) เท่ากับ $\frac{k}{m} = \frac{0.1}{18} = 0.0056$ และเพิ่มค่าตำแหน่งของคู่ลำดับในแถวที่ 2 ทั้งหมด ยกเว้นที่คอลัมน์เป็นที่ เป็น 0 ซึ่งจะต้องลดค่า จากการลงโทษคู่ลำดับ (2,8) เท่ากับ $\frac{k}{(m)^2} = \frac{0.1}{(18)^2} = \frac{0.1}{324} = 0.00031$

คู่ลำดับที่มีการลงโทษ

ตำแหน่งที่ (2, 8) มีการให้ลดค่าเท่ากับ $0.0552 - 0.0056 = 0.0496$

คู่ลำดับที่มีการเพิ่มค่า

ตำแหน่งที่ (2, 1) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0552 + 0.00031 = 0.05551$

ตำแหน่งที่ (2, 2) ไม่มีมีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ 0

ตำแหน่งที่ (2, 3) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0552 + 0.00031 = 0.05551$

ตำแหน่งที่ (2, 4) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0552 + 0.00031 = 0.05551$

ตำแหน่งที่ (2, 5) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0552 + 0.00031 = 0.05551$

ตำแหน่งที่ (2, 6) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0552 + 0.00031 = 0.05551$

ตำแหน่งที่ (2, 7) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0552 + 0.00031 = 0.05551$

ตำแหน่งที่ (2, 8) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0496 + 0.00031 = 0.04991$

ตำแหน่งที่ (2, 9) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0608 + 0.00031 = 0.06111$

ตำแหน่งที่ (2, 10) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0552 + 0.00031 = 0.05551$

ตำแหน่งที่ (2, 11) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0552 + 0.00031 = 0.05551$

ตำแหน่งที่ (2, 12) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0552 + 0.00031 = 0.05551$

ตำแหน่งที่ (2, 13) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0552 + 0.00031 = 0.05551$
 ตำแหน่งที่ (2, 14) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0552 + 0.00031 = 0.05551$
 ตำแหน่งที่ (2, 15) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0552 + 0.00031 = 0.05551$
 ตำแหน่งที่ (2, 16) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0552 + 0.00031 = 0.05551$
 ตำแหน่งที่ (2, 17) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0552 + 0.00031 = 0.05551$
 ตำแหน่งที่ (2, 18) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0552 + 0.00031 = 0.05551$
 ตำแหน่งที่ (2, 19) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0552 + 0.00031 = 0.05551$

คู่อันดับสองคือตำแหน่ง (8, 5) เท่ากับ $\frac{k}{m} = \frac{0.1}{17} = 0.0059$ และเพิ่มค่าตำแหน่งของ
 คู่ลำดับในแถวที่ 8 ทั้งหมด ยกเว้นที่คอลัมน์ที่มีค่าเป็น 0 ซึ่งจะต้องลดค่าจากการลงโทษคู่ลำดับ

$$(10, 2) \text{ เท่ากับ } \frac{k}{(m)^2} = \frac{0.1}{(17)^2} = \frac{0.1}{289} = 0.00035$$

คู่ลำดับที่มีการลงโทษ

$$\text{ตำแหน่งที่ (8, 5) มีการให้ลดค่าเท่ากับ } 0.0585 - 0.0059 = 0.0526$$

คู่ลำดับที่มีการเพิ่มค่า

ตำแหน่งที่ (8, 1) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0644 + 0.00035 = 0.06475$
 ตำแหน่งที่ (8, 2) ไม่มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ 0
 ตำแหน่งที่ (8, 3) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0585 + 0.00035 = 0.05885$
 ตำแหน่งที่ (8, 4) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0585 + 0.00035 = 0.05885$
 ตำแหน่งที่ (8, 5) ไม่มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ 0
 ตำแหน่งที่ (8, 6) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0585 + 0.00035 = 0.05885$
 ตำแหน่งที่ (8, 7) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0585 + 0.00035 = 0.05885$
 ตำแหน่งที่ (8, 8) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0585 + 0.00035 = 0.05885$
 ตำแหน่งที่ (8, 9) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0585 + 0.00035 = 0.05885$
 ตำแหน่งที่ (8, 10) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0585 + 0.00035 = 0.05885$
 ตำแหน่งที่ (8, 11) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0585 + 0.00035 = 0.05885$
 ตำแหน่งที่ (8, 12) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0585 + 0.00035 = 0.05885$

ตำแหน่งที่ (8, 13) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0585 + 0.00035 = 0.05885$
 ตำแหน่งที่ (8, 14) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0585 + 0.00035 = 0.05885$
 ตำแหน่งที่ (8, 15) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0585 + 0.00035 = 0.05885$
 ตำแหน่งที่ (8, 16) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0585 + 0.00035 = 0.05885$
 ตำแหน่งที่ (8, 17) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0585 + 0.00035 = 0.05885$
 ตำแหน่งที่ (8, 18) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0585 + 0.00035 = 0.05885$
 ตำแหน่งที่ (8, 19) มีการให้เพิ่มค่าเท่ากับ $0.0585 + 0.00035 = 0.05885$

ทำการปรับปรุงตารางความน่าจะเป็นร่วม(Matrix Join Probability) จนครบคู่ลำดับของ
 สตริงคำตอบที่มีคำตอบที่แยะ ดังตารางที่ 6.20 และ 6.21

สังเกตได้ว่าตารางความน่าจะเป็นทั้งสองตารางหลังการปรับปรุงค่าความน่าจะเป็นใน
 ตาราง จะเห็นว่าคู่อันดับของชั้นงานที่อยู่ติดกันแล้วจะส่งผลทำให้สตริงคำตอบที่มีคำตอบที่ดีจะมี
 ความน่าจะเป็นเข้าใกล้หรือลู่เข้าสู่ค่า 1 และจะมีโอกาสในการเลือกคู่อันดับชั้นงาน คู่ที่สูงในทุกๆ
 รอบการสุ่มเลือกชั้นงานที่ติดกัน คู่อันดับของชั้นงานที่อยู่ติดกันแล้วที่ทำให้ได้สตริงคำตอบที่มี
 คำตอบที่แยะจะมีค่าน้อยจนลู่เข้าสู่ค่า 0 หรือ จะมีโอกาสน้อยมากในการสุ่มเลือกคู่อันดับของชั้น
 งานคู่นี้

ตารางความน่าจะเป็นร่วม(Matrix Join Probability) และ ตารางความน่าจะเป็นสำหรับการ
 การเลือกงานอันดับแรก (First Walk Matrix Probability) หลังการปรับปรุงจากสตริงคำตอบที่มี
 คำตอบที่แยะในรอบปัจจุบัน จะถูกเก็บไว้เพื่อนำไปใช้ในรอบจำนวนเงินเนอเรชันถัดไป เพื่อใช้การ
 พิจารณาเลือกอันดับชั้นงานในการสร้างสตริงคำตอบ

6.8.8 การเก็บค่าที่ดีที่สุด

นำสตริงคำตอบที่เลือกไว้ที่มีค่าตอบที่ดีในรอบปัจจุบัน (Current Good String) และสตริงคำตอบที่ทำการจัดเก็บในรอบก่อนหน้า (Previous Best String) มาทำการรวมกันและหาคำนวนหาค่าฟังก์ชันวัตถุประสงค์ เพื่อทำการกำหนดค่าเชิงกลุ่ม หาค่าความแข็งแรงไม่แท้จริง (Dummy Fitness) โดยใช้วิธีแบบ Goldberg หรือ Non-dominated Sorting สตริงคำตอบที่มีค่าความแข็งแรงไม่แท้จริง (Dummy Fitness) เท่ากับ 1 จะถือว่าเป็นสตริงคำตอบที่มีค่าที่ดีที่สุดในปัจจุบัน (Current Best String) ซึ่งสตริงคำตอบที่มีค่าที่ดีที่สุดในปัจจุบันจะกลายเป็นสตริงคำตอบที่มีค่าที่ดีที่สุด แต่ก่อน (Previous Best String) ในการพิจารณารอบถัดไป

ในตัวอย่างนี้สมมติให้สตริงคำตอบในรอบก่อนหน้าที่ถูกจัดเก็บไว้ มีจำนวนสตริงคำตอบทั้งหมด 4 สตริงคำตอบ คือ

String 1 = [3 10 2 1 6 7 5 8 4 12 11 16 13 14 17 18 19 9 15]

String 2 = [3 10 2 9 5 8 1 6 7 12 15 4 11 16 13 14 18 17 19]

String 3 = [3 10 2 4 9 8 1 6 7 5 12 15 11 16 13 14 17 18 19]

String 4 = [4 2 1 6 3 7 8 10 12 5 9 15 11 13 14 17 18 19 16]

Workstation 1 = [1 2 3 3 3 3 4 4 4 4 4 4 4 2 2 2 2 1 1]

Workstation 2 = [1 1 2 2 2 3 3 3 3 3 4 4 4 4 4 1 1 1 1]

Workstation 3 = [1 1 2 2 2 3 3 3 3 3 3 4 4 4 4 1 1 1 1]

Workstation 4 = [1 1 1 1 1 2 2 2 2 2 3 3 4 4 4 4 4 4 4]

ตารางที่ 6.22 ค่าฟังก์ชันวัตถุประสงค์จากสตริงคำตอบที่ถูกเก็บไว้ในรอบก่อนหน้า

สตริงคำตอบที่	จำนวนสถานีงาน	ผลต่างความสัมพันธ์ ในสถานีงาน	กระจายภาระงาน ในสถานีงาน
1	4	3.3333	0.3851
2	4	3.4286	0.1929
3	4	3.5000	0.0707
4	4	3.5556	0.0236

นำสตริงคำตอบที่ทำให้ได้คำตอบที่ดีในรอบปัจจุบัน (Current Good String) 1 สตริงคำตอบมารวมกับสตริงคำตอบที่ถูกจัดเก็บไว้ในรอบก่อนหน้า (Previous Best String) จำนวน 4 สตริงคำตอบ ดังตารางที่ 6.23

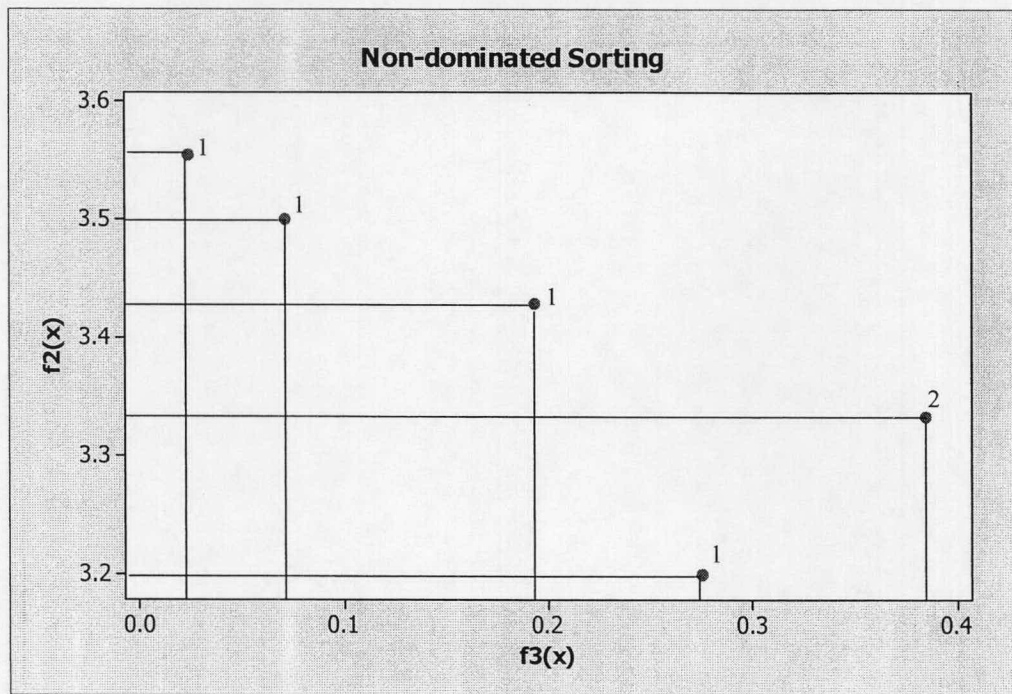
ตารางที่ 6.23 การรวมสตริงคำตอบที่ดีที่สุดในรอบปัจจุบันกับรอบก่อนหน้า

ลักษณะสตริง คำตอบ	String No.	String
Previous Best String	1	[3 10 2 1 6 7 5 8 4 12 11 16 13 14 17 18 19 9 15]
	2	[3 10 2 9 5 8 1 6 7 12 15 4 11 16 13 14 18 17 19]
	3	[3 10 2 4 9 8 1 6 7 5 12 15 11 16 13 14 17 18 19]
	4	[4 2 1 6 3 7 8 10 12 5 9 15 11 13 14 17 18 19 16]
Current Good String	5	[3 10 2 9 4 8 1 6 7 12 15 5 11 16 14 18 13 17 19]

คำนวณหาค่าฟังก์ชันวัตถุประสงค์ทั้งหมด 8 สตริงคำตอบ เพื่อนำไปกำหนดอันดับเชิงกลุ่มวิธี Noo-dominated Sorting ดังตารางที่ 6.24-6.25 รูปที่ 6.9

ตารางที่ 6.24 ค่าฟังก์ชันวัตถุประสงค์ของสตริงคำตอบที่ทำการรวมกัน

ลักษณะสตริง คำตอบ	สตริง คำตอบที่	จำนวนสถานี งาน	ผลต่างความสัมพันธ์ ในสถานีงาน	กระจายภาระ งาน ในสถานีงาน
Previous Best String	1	4	3.3333	0.3851
	2	4	3.4286	0.1929
	3	4	3.5000	0.0707
	4	4	3.5556	0.0236
Current Good String	5	4	3.2	0.2759



รูปที่ 6.9 การกำหนดค่าความแข็งแรงไม่แท้จริงในการคัดเลือก
สตริงคำตอบเพื่อเก็บไว้ในรอบปัจจุบัน

ตารางที่ 6.25 สตริงคำตอบที่ถูกคัดเลือกจัดเก็บในรอบปัจจุบัน

สตริงคำตอบที่	ผลต่าง ความสัมพันธ์ ในสถานงาน	กระจายภาระงาน ในสถานงาน	Dummy Fitness	Selection
5	3.2	0.2759	1	Select
2	3.4286	0.1929	1	Select
3	3.5	0.0707	1	Select
4	3.5556	0.0236	1	Select
1	3.3333	0.3851	2	No Select

สตริงคำตอบที่ถูกจัดเก็บไว้ในรอบปัจจุบัน จะกลายเป็นสตริงคำตอบที่ถูกเก็บไว้ในรอบก่อนหน้าในเจนเนอเรชันต่อไป ถ้าเจนเนอเรชันในรอบนี้มีจำนวนเท่ากับเจนเนอเรชันสูงสุด สตริงคำตอบที่ทำให้ค่าดีที่สุดเป็นไปตามฟังก์ชันวัตถุประสงค์ จะเป็นสตริงคำตอบที่ถูกจัดเก็บไว้ ในที่นี้สตริงคำตอบที่ทำการจัดเก็บไว้ จะเป็นสตริงคำตอบที่มีค่าความแข็งแรงไม่แท้จริง (Dummy Fitness) เท่ากับ 1 มีทั้งหมด 4 สตริงคำตอบ คือสตริงคำตอบที่ 2,3,4,5

String 1 = [3 10 2 9 5 8 1 6 7 12 15 4 11 16 13 14 18 17 19]

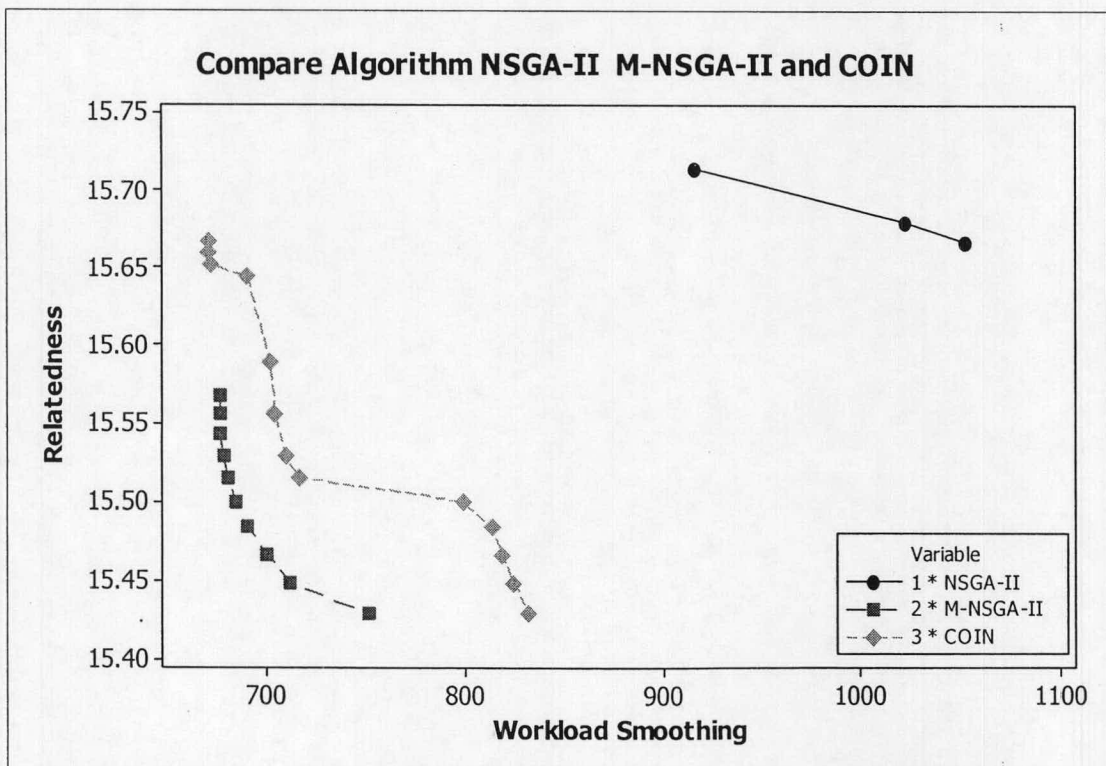
String 2 = [3 10 2 4 9 8 1 6 7 5 12 15 11 16 13 14 17 18 19]

String 3 = [4 2 1 6 3 7 8 10 12 5 9 15 11 13 14 17 18 19 16]

String 4 = [3 10 2 9 4 8 1 6 7 12 15 5 11 16 14 18 13 17 19]

6.9 การเปรียบเทียบประสิทธิภาพคำตอบของอัลกอริทึม

จากบทที่ 5 พบว่าคำตอบของวิธีการเมมเมติกอัลกอริทึมแบบ NSGA-II (M-NSGA-II) จะมีการลู่เข้าและมีคำตอบที่หลากหลายที่ดีกว่าวิธีการเจเนติกอัลกอริทึมแบบ NSGA-II (NSGA-II) และเมื่อนำอัลกอริทึมการบรรจบ (COIN) ที่เป็นวิธีการที่คิดค้นมาใหม่มาประยุกต์ใช้การปรับหาการจัดสมดุลสายการประกอบลักษณะตัวยูที่ทำการผลิตผลิตภัณฑ์ผสม ในปัญหาและพารามิเตอร์เดียวกัน ดังรูปที่ 6.10 พบว่าคำตอบของอัลกอริทึมการบรรจบให้คำตอบที่ดีกว่าวิธีการเจเนติกอัลกอริทึม แต่ยังเทียบกับคำตอบที่ได้จากวิธีการเมมเมติกอัลกอริทึมแบบ NSGA-II (M-NSGA-II) ไม่ได้



รูปที่ 6.10 การเปรียบเทียบประสิทธิภาพคำตอบของ NSGA-II M-NSGA-II และ COIN

6.10 สรุปท้ายบท

เนื้อหาที่กล่าวในบทนี้ได้นำเสนอวิธีการในการหาคำตอบที่เหมาะสมแบบใหม่ ซึ่งวิธีการในการหาคำตอบส่วนใหญ่มักจะคำนึงถึงแต่คำตอบที่ดี และจะไม่สนใจหรือตัดทิ้งคำตอบที่ย่ำแย่ เพราะคิดว่าเป็นคำตอบที่ไม่ต้องการ จนไม่คาดคิดไปว่าคำตอบที่ย่ำแย่เราควรที่จะนำมาใช้ให้เกิดประโยชน์ในแง่การจดจำคำตอบไว้เพื่อไม่ให้เกิดคำตอบลักษณะแบบนี้เกิดขึ้นอีกครั้ง ดังนั้นวิธีการใหม่ที่เรียกว่าอัลกอริทึมบรรจวบ ซึ่งจะมีแนวคิดที่ให้ความสำคัญคำตอบที่ดีและคำตอบที่ย่ำแย่ โดยคำนึงว่าคำตอบที่ย่ำแย่จะทำให้เราทราบว่าเป็นคำตอบที่ไม่ควรเลือก

อัลกอริทึมการบรรจวบจะมีขั้นตอนการดำเนินการแบบเดียวกันกับวิวัฒนาการอัลกอริทึม (Evolutionary Algorithm) แบบดั้งเดิม ซึ่งจะมีการใช้หลักความน่าจะเป็นเข้ามาใช้ในการเลือก ถ้าเทียบกับปัญหาการเดินทางของพนักงานขาย (Traveling Salesman Problem: TSP) เส้นทางในแต่ละทางที่เดินจะมีแยกให้เราเลือกตัดสินใจ ถ้าเกิดเราทำการเลือกเส้นทางผิดก็อาจจะทำให้เราใช้เวลาในการเดินทางเป็นเวลานานหรือทำให้การเดินทางของพนักงานหลงทางได้ หลักการทำงานของอัลกอริทึมการบรรจวบจะทำการตัดทอนเส้นทางการเดินทางที่ไม่เหมาะสมหรือเป็นเส้นทางที่ใช้ระยะเวลาในการเดินยาวนาน และทำการจดจำเส้นทางที่ทำให้พนักงานเดินได้ทั่วเมืองแล้วได้ค่าเหมาะสมสูงสุดหรือระยะเวลาที่เดินสั้นที่สุด และเมื่อมาประยุกต์ใช้ในการจัดสมดุสลายการประกอบลักษณะด้วย จะทำให้ได้คำตอบที่ลู่อู่เข้าสู่สภาพคงที่อย่างรวดเร็ว คำตอบที่ได้บางครั้งยังไม่ใช่คำตอบที่ดีที่สุด เนื่องจากการจดจำตำแหน่งชิ้นงานที่ผิดตั้งแต่เริ่มต้นหรือจำเส้นทางการเดินทางผิดทำให้เกิดการหลงทาง

เมื่อทำการเปรียบเทียบวิธีการเจเนติกอัลกอริทึมแบบ NSGA-II (NSGA-II) เมมเมติกอัลกอริทึมแบบ NSGA-II(M-NSGA-II) และอัลกอริทึมการบรรจวบ(COIN) พบว่าคำตอบที่ได้จากวิธีการ COIN จะได้คำตอบที่ดีกว่าวิธี NSGA-II แต่ยังมีประสิทธิภาพไม่เท่าวิธี M-NSGA-II ซึ่งจะมีคำตอบที่เหมาะสมมากกว่า