

บทที่ 8

เรื่องพิเศษ

ปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้นโดยทั่วไป เป็นปัญหางานใหญ่ การแก้ปัญหาจำต้องใช้คอมพิวเตอร์เข้ามาช่วย ซึ่งส่วนมากไม่ได้ใช้วิธีการซิมเพลกซ์โดยตรง แต่จะมีการพัฒนาปรับปรุงกระบวนการที่ใช้ขึ้นมาใหม่ ให้เหมาะสมต่อการใช้คอมพิวเตอร์ กระบวนการที่ใช้กันบ่อยที่สุดคือกระบวนการที่เรียกว่า วิธีการซิมเพลกซ์ปรับปรุง (Revised Simplex Method) อย่างไรก็ตาม สำหรับปัญหาที่มีขนาดโตมากกระบวนการที่เหมาะสมที่สุด ที่จะนำมาใช้ในการแก้ปัญหา ก็คือ กระบวนการที่เรียกว่า วิธีการแยกเป็นปัญหาย่อย (Decomposition Method) ในที่นี้ เราจะกล่าวถึง หลักในการแยกเป็นปัญหาย่อยซึ่งนำมาใช้กับปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้นที่มีขนาดโตมาก แต่ตัวอย่างที่นำมาแสดงเป็นตัวอย่างของปัญหางานเล็ก เพียงเพื่อเป็นแนวทาง ให้นักศึกษาเกิด ความเข้าใจ และเกิดแนวความคิดในการนำไปประยุกต์ใช้ต่อไป เรื่องที่สำคัญอีกเรื่องหนึ่งที่จะ กล่าวถึงในบทนี้ ก็คือ การวิเคราะห์ความไว (Sensitivity Analysis) ซึ่งเป็นวิธีการวิเคราะห์เพื่อ ตรวจสอบว่า หากมีการเปลี่ยนแปลงในตัวเลขข้อมูลต่าง ๆ เช่น กำไรต่อหน่วย จำนวนหน่วยของ ทรัพยากรที่มีอยู่ เป็นต้น การตัดสินใจจะเปลี่ยนแปลงไป อย่างไรบ้าง คำตอบที่ได้ผิดพลาดไป จากคำตอบที่เหมาะสมตามเป้าหมายหรือไม่ มากน้อยแค่ไหน ซึ่งการวิเคราะห์ความไวจะเป็น แนวทาง แสดงความแม่นยำ ถูกต้องของตัวเลขในรายละเอียดต่าง ๆ ของข้อมูล ที่เก็บรวบรวม มา และแสดงถึงความเชื่อถือได้ ของตัวแบบปัญหาที่ใช้อยู่ อันเป็นผลให้ผู้ตัดสินใจมีความเชื่อมั่น ในการตัดสินใจของตนอย่างมากยิ่งขึ้น

8.1 วิธีการซิมเพลกซ์ปรับปรุง (Revised Simplex Method)

ก่อนอื่นให้เราบททวนการหาคำตอบ ต่อปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้น ด้วยวิธีการ ซิมเพลกซ์ สมมติเรามีตัวแบบมาตรฐาน

$$\text{หาค่าสูงสุดของ } P = \underline{C}' \underline{X} = c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n \quad \dots\dots\dots(8.1)$$

โดยมีข้อจำกัด

$$A\underline{X} = x_1\underline{a}_1 + x_2\underline{a}_2 + \dots + x_n\underline{a}_n = \underline{b} \quad \dots\dots\dots(8.2)$$

$$\text{และ } \underline{X} = x_1, x_2, \dots, x_n \geq 0 \quad \dots\dots\dots(8.3)$$

ในที่นี้ A เป็นเมตริกซ์ที่มีขนาด $m \times n, n > m$

$\underline{a}_j (j = 1, \dots, n)$ เป็นคอลัมน์เวกเตอร์ j ของเมตริกซ์ A

\underline{X} เป็นคอลัมน์เวกเตอร์ของตัวแปร n ตัว

\underline{C} เป็นคอลัมน์เวกเตอร์ของ ส.ป.ส. ของ x_j ในพังก์ชันเป้าหมาย P

เราแบ่ง A เป็นเมตริกซ์บอย คือ เมตริกซ์ B ที่ประกอบด้วยคอลัมน์เวกเตอร์ที่เป็นอิสระ เชิงเส้นต่อกัน m เวกเตอร์ และเมตริกซ์ N ที่ประกอบด้วยเวกเตอร์ที่เหลือใน A ซึ่งเป็นเวกเตอร์ พึงพิงกัน $n - m$ เวกเตอร์ นั่นก็คือ B เป็นเมตริกซ์ของ basic vectors และ N เป็นเมตริกซ์ของ nonbasic vectors

ให้ \underline{X}_B และ \underline{X}_N เป็นเวกเตอร์ของตัวแปรที่สมัยกับเมตริกซ์ B และเมตริกซ์ N ตามลำดับ

\underline{C}_B และ \underline{C}_N เป็นเวกเตอร์ของ ส.ป.ส. ในพังก์ชันเป้าหมายของ \underline{X}_B และ \underline{X}_N ตามลำดับ

เขียนตัวแบบ (8.1) - (8.3) ใหม่ดังนี้

$$\text{หาค่าสูงสุดของ } P = \underline{C}_B' \underline{X}_B + \underline{C}_N' \underline{X}_N$$

$$\text{โดยมีข้อจำกัด } B\underline{X}_B + N\underline{X}_N = \underline{b} \quad \dots\dots\dots(8.4)$$

$$\text{และ } \underline{X}_B, \underline{X}_N \geq 0$$

พิจารณาสมการข้อจำกัด จะได้ว่า

$$B^{-1}B\underline{X}_B + B^{-1}N\underline{X}_N = B^{-1}\underline{b}$$

$$\text{หรือ } \underline{X}_B + B^{-1}N\underline{X}_N = B^{-1}\underline{b}$$

นั่นก็คือ $\underline{X}_B = B^{-1}\underline{b} - B^{-1}N\underline{X}_N$ แทนค่าที่ได้ในพังก์ชันเป้าหมาย P จะได้

$$P = \underline{C}_B' (B^{-1}\underline{b} - B^{-1}N\underline{X}_N) + \underline{C}_N' \underline{X}_N$$

$$= \underline{C}_B' B^{-1}\underline{b} + (\underline{C}_N' - \underline{C}_B' B^{-1}N)\underline{X}_N$$

ด้วยเหตุที่ คำตอบที่เป็นไปได้ของปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้นมี $\underline{X}_B > 0$ และ $\underline{X}_N = 0$

$$\text{เพรากะฉะนั้น } \underline{X}_B = B^{-1}\underline{b}$$

$$\text{และ } P = \underline{C}_B' B^{-1}\underline{b}$$

เขียนตารางชิมเพลกซ์

	ค่าของฟังก์ชันเป้าหมาย และค่าตอบของตัวแปรฐาน	ตัวแปรฐาน basic variables	ตัวแปรนอกฐาน nonbasic variables
\underline{X}_B	$B^{-1}\underline{b}$	\underline{I}	$B^{-1}N$
P	$C'_B B^{-1}\underline{b}$	$\underline{0}'$	$C'_N - C'_B B^{-1}N$

(ในที่นี้ เพื่อความสะดวก เรากำหนด m เวคเตอร์แรกของเมทริกซ์ A เป็นอิสระเชิงเส้น ต่อ กัน โดยทั่ว ๆ ไป เรากำหนด

$$B = (a_1, a_2, \dots, a_m)$$

ด้านล่าง i ของคอลัมน์เวคเตอร์ใน B ไม่ได้มายถึง ลำดับของคอลัมน์เวคเตอร์ใน A แต่จะเป็นเวคเตอร์ใดของ A ก็ได้

เราเขียนคอลัมน์เวคเตอร์ a_i ของเมทริกซ์ N ให้อยู่ในรูปการรวมกันเชิงเส้นของคอลัมน์เวคเตอร์ของ B ได้ดังนี้

$$\underline{a}_i = x_{1i}\underline{a}_1 + \dots + x_{mi}\underline{a}_m = \sum_{i=1}^m x_{ij}\underline{a}_j = B\underline{X}_j$$

$$\text{หรือ } \underline{X}_j = B^{-1}\underline{a}_j ; \quad \underline{X}_j = [x_{1j}, \dots, x_{mj}]' \quad \dots\dots\dots(8.5)$$

$\underline{X}_j = (x_{1j}, \dots, x_{mj})'$ เป็นคอลัมน์เวคเตอร์

ในที่นี้ ด้านล่าง j หมายถึงเวคเตอร์ \underline{a}_j ของ N

และ ด้านล่าง i หมายถึงเวคเตอร์คอลัมน์ \underline{a}_i ของ B

$$\underline{X}_B = (x_{B1}, \dots, x_{Bm})' = B^{-1}\underline{b} \geq 0 \quad \dots\dots\dots(8.6)$$

เป็นเวคเตอร์คอลัมน์ที่แสดงค่าของตัวแปรฐาน m ตัว

$$\underline{C}'_B = (c_{B1}, \dots, c_{Bm}) \quad \dots\dots\dots(8.7)$$

C_{Bi} แสดงถึง ส.ป.ส. ของตัวแปรฐาน x_{Bi} ในฟังก์ชันเป้าหมาย P

ด้านล่าง i มีความหมายถึง c_{Bi} และ x_{Bi} ที่สมนัยกับคอลัมน์เวคเตอร์ \underline{a}_i ของ B ตัวอย่างเช่น ถ้า a_1 , เป็นคอลัมน์เวคเตอร์ที่ 2 ของเมทริกซ์ B เราจะได้

$$x_{B2} = x_{12} \text{ และ } c_{B2} = c_{12}$$

สำหรับค่าตอบที่เป็นไปได้ขึ้นฐานชุดใด เราหาค่าของฟังก์ชันเป้าหมาย ได้จาก

$$P = C'_B B^{-1}\underline{b} = C'_B \underline{X}_B \quad \dots\dots\dots(8.8)$$

สำหรับตัวแปรนอกฐาน ต่างมีค่าเป็น 0 จึงไม่ปรากฏในสมการนี้
เรากำหนด s_j โดย

$$s_j = x_{1j}c_{B1} + \dots + x_{mj}c_{Bm} = \sum_{i=1}^m x_{ij}c_{Bi} = \underline{C}'_B \underline{X}_j \quad \dots\dots\dots(8.9)$$

และจะได้ว่า

$$c_j - s_j = 0 \quad \text{ทุก } j \text{ basic column}$$

$$c_j - s_j \neq 0 \quad \text{ทุก } j \text{ nonbasic column}$$

นั่นก็คือ $\underline{C}'_N = \underline{C}'_B B^{-1} N$ เป็นเวคเตอร์ที่ประกอบด้วย $c_j - s_j$ ของตัวแปรนอกฐาน x_j
การทำซ้ำ (iteration) แต่ละตารางในวิธีการซิมเพล็กซ์ จะประกอบด้วย 3 ขั้นตอนดังนี้

1) ตรวจสอบค่าของ $\underline{C}'_N = \underline{C}'_B B^{-1} N$

1.1 ถ้าทุกค่าที่ได้ น้อยกว่าหรือเท่ากับ 0 หมาย แสดงว่าเราได้คำตอบอุตมะ นั่นก็คือ
ผลลัพธ์ที่ได้จากตารางนี้ เป็นคำตอบที่ดีที่สุดแล้ว

1.2 ถ้ามีบางค่ามากกว่า 0 เลือกตัวแปรนอกฐาน x_k ที่มีอัตราการเพิ่มของกำไรต่อหน่วย
มากที่สุดเข้ามาในฐาน นั่นก็คือ เราเลือก x_k เข้ามาในฐาน ในเมื่อ

$$c_k - s_k = \underset{j}{\text{ค่าสูงสุด}} (c_j - s_j, c_j - s_j > 0)$$

คอลัมน์เวคเตอร์ของเมตริกซ์ N ที่เกี่ยวข้องคือ \underline{a}_k

2) เลือกตัวแปรที่จะออกจากฐาน

ในขั้นตอนนี้ เราคำนวณอัตราส่วนระหว่าง $B^{-1} \underline{b}$ กับ $B^{-1} \underline{a}_k$ ที่อยู่ในลำดับเดียวกัน

2.1 หากทุกค่าของ ส.ป.ส. ของ $B^{-1} \underline{a}_k$ น้อยกว่าหรือเท่ากับ 0 แสดงว่าปัญหานี้ไม่มี
คำตอบอุตมะที่จำกัด นั่นก็คือ มี unbounded solutions

2.2 สมมติได้ค่าของอัตราส่วนต่ำสุด อยู่ในแถวที่ r นั่นก็คือ

$$\frac{\text{ค่าของ } x_{Br}}{x_{rk}} = \underset{i}{\text{ค่าต่ำสุด}} \left\{ \frac{\text{ค่าของ } x_{Bi}}{\text{ส.ป.ส. } x_{ik}} ; x_{ik} > 0 \right\}$$

เอาตัวแปรฐาน x_{Br} ออกจากฐาน

3) เปลี่ยนฐาน โดยมี x_k เข้ามาในฐาน แทนตัวแปรฐานในแถว r เปลี่ยนตารางใหม่ ทำซ้ำ
วิธีการเดิม

จะเห็นได้ว่า ด้วยวิธีการซึมเพลกซ์ อาศัยข้อมูลเดิมที่มีคือ A , \underline{b} และ C นำมาร้านหาค่า B^{-1} , $B^{-1}a$, $B^{-1}\underline{b}$ และ $C'B^{-1}$ จากข้อเท็จจริงที่ได้นี้ จะเป็นแนวทางในการพัฒนาปรับปรุงวิธีการให้เหมาะสม และมีประสิทธิภาพยิ่งขึ้น ซึ่งเราเรียกวิธีการนี้ว่า วิธีการซึมเพลกซ์ปรับปรุง

วิธีการซึมเพลกซ์ปรับปรุง ถูกพัฒนาขึ้นมาโดย Dantzig, Orchard - Hays และคนอื่น ๆ ในบริษัท RAND ให้เป็นกระบวนการที่มีประสิทธิภาพสำหรับแก้ปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้น โดยใช้คอมพิวเตอร์เชิงตัวเลข (digital computers) วิธีการซึมเพลกซ์ปรับปรุงมีหลักเกณฑ์ในการแก้ปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้น เช่นเดียวกับวิธีการซึมเพลกซ์ แต่ต่างกันในรายละเอียดการดำเนินงาน ในวิธีการซึมเพลกซ์ปรับปรุง การคำนวณในแต่ละตาราง เราเปลี่ยนแปลงเฉพาะค่า B^{-1} , X_B , $C'B^{-1}$ และค่าของ P เท่านั้น รายการที่ปรากฏในแต่ละตารางน้อยกว่าในตารางซึมเพลกซ์ วิธีการซึมเพลกซ์ปรับปรุงจะมีรูปแบบมาตรฐาน 2 แบบ ขึ้นอยู่กับว่า จะได้เมทริกซ์เอกลักษณ์เริ่มต้นประกอบด้วยเวคเตอร์เทียมหรือไม่ แยกรูปแบบมาตรฐานได้ดังต่อไปนี้

รูปแบบมาตรฐาน 1 เป็นกรณีที่เราจะได้เมทริกซ์เอกลักษณ์จากการบวกตัวแปรที่เป็น slack และ surplus variables เข้าไป

รูปแบบมาตรฐาน 2 เป็นกรณีที่ต้องใช้ตัวแปรเทียมเข้ามาช่วย จึงจะได้เมทริกซ์เอกลักษณ์รูปแบบมาตรฐาน 2 ต้องใช้วิธีการ Two - Phase เข้ามาช่วยในการแก้ปัญหา เช่นเดียวกับการแก้ปัญหาด้วยวิธีการซึมเพลกซ์ แต่จะมีวิธีการแตกต่างไปบ้างเล็กน้อย

8.1.1 วิธีการซึมเพลกซ์ปรับปรุง แบบมาตรฐาน 1

ในวิธีการซึมเพลกซ์ปรับปรุง จะถือว่า พังก์ชันเป้าหมายทำหน้าที่เป็นข้อจำกัดนึง นั่นก็คือ จากพังก์ชันเป้าหมาย (8.1) เปลี่ยนให้มาอยู่ในรูปสมการข้อจำกัด ดังนี้คือ

$$P = C'X = P - c_1x_1 - \dots - c_nx_n = 0 \quad \dots \dots \dots (8.10)$$

จากข้อจำกัดนี้ เราต้องการให้ได้ค่าของ P มากที่สุดหรือน้อยที่สุด เท่าที่จะเป็นไปได้ ท้ายที่สุด เราจะได้ ระบบสมการเชิงเส้นที่มี $m + 1$ สมการ และ $n + 1$ ตัวแปร คือ P , x_1, \dots, x_n ดังต่อไปนี้

$$\begin{aligned}
 P - c_1 x_1 - \dots - c_n x_n &= 0 \\
 a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n &= b_1 \\
 &\vdots \\
 &\vdots \\
 a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n &= b_m
 \end{aligned} \tag{8.11}$$

เราต้องการหาค่าตอนต่อระบบสมการนี้ ที่จะทำให้ค่าของ P มากที่สุด (หรือน้อยที่สุด) เท่าที่จะเป็นไปได้ โดยไม่กำหนดเครื่องหมาย แต่ต้องอยู่ภายใต้ข้อกำหนดว่า ตัวแปร x_j จะต้องมีค่ามากกว่าหรือเท่ากับ 0 ทุก ๆ $j = 1, 2, \dots, n$

หากเรากำหนด $x_0 = P$ และ $-c_j = a_{0j}$ ระบบสมการใน (8.11) จะเปลี่ยนเป็น

$$\begin{aligned}
 x_0 + a_{01}x_1 + \dots + a_{0n}x_n &= 0 \\
 a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n &= b_1 \\
 &\vdots \\
 &\vdots \\
 a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n &= b_m
 \end{aligned} \tag{8.12}$$

เขียนในรูปของ partitioned matrix ได้ดังนี้

$$\begin{bmatrix} 1 & \underline{a^0} \\ 0 & A \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_0 \\ \underline{X} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ \underline{b} \end{bmatrix} \tag{8.13}$$

ในเมื่อ $\underline{a^0} = (a_{01}, \dots, a_{0n})$ และ A คือเมตริกซ์ A ของ $\underline{AX} = \underline{b}$

สำหรับกรณีของระบบสมการเชิงเส้น (8.11) เมื่อเขียนในรูป partitioned matrix จะได้ว่า

$$\begin{bmatrix} 1 & -\underline{C'} \\ 0 & A \end{bmatrix} \begin{bmatrix} P \\ \underline{X} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ \underline{b} \end{bmatrix} \tag{8.14}$$

เรานิยามเวคเตอร์ \underline{a}_j ที่ประกอบด้วย ส.ป.ส. $m + 1$ ค่า ได้ใหม่ดังนี้

$$\underline{a}_j^{(1)} = (-c_j, \underline{a}_j) = (a_{0j}, \underline{a}_j), j = 1, 2, \dots, n \tag{8.15}$$

และนิยามเวคเตอร์ \underline{b} ที่ประกอบด้วย $m + 1$ ค่า ที่สมนัยกัน ดังนี้

$$\underline{b}^{(1)} = (0, \underline{b}) \tag{8.16}$$

colum ที่สมนัยกับ $P = x_0$ เป็นเวคเตอร์เอกลักษณ์ e_1 ที่มี $m + 1$ ค่า

เมทริกซ์ฐานของเซทของสมการ (8.13) หรือ (8.14) จะมีขนาด $m + 1$ เราต้องการหาค่าตอบรูานต่อระบบสมการ (8.13) หรือ (8.14) โดยที่ค่าตอบรูานแต่ละชุด จะต้องมีตัวแปรฐานตัวหนึ่งเป็น $P = x_0$ และตัวแปรฐานอื่น ๆ $x_{bi} > 0$ ยิ่ก m ด้วย มีเป้าหมายว่าจะต้องได้ค่าของ P โดยที่สุดเท่าที่จะทำได้

โดยเหตุที่ เราต้องการหาค่าสูงสุดของ P ตัวแปรนี้จะต้องอยู่ในค่าตอบรูานทุก ๆ ชุดที่เราหาได้ นั่นก็คือ เมทริกซ์ฐานที่เราหาได้แต่ละครั้ง จะต้องมีเวคเตอร์ e_1 ที่สมนัยกันกับ x_0 ปรากฏอยู่ด้วยเสมอ ดังนั้น เมทริกซ์ฐานที่ได้จะต้องประกอบด้วย เวคเตอร์ e_1 และเวคเตอร์ $\underline{a}_j^{(1)}$ ที่เป็นอิสระเชิงเส้นต่อกัน m เวคเตอร์ แทนค่าด้วย B_1 ดังนี้

$$B_1 = (\underline{e}_1, \underline{a}_1^{(1)}, \dots, \underline{a}_m^{(1)}), \quad \underline{e}_1 = \underline{a}_0^{(1)} \quad \dots \dots \dots (8.17)$$

หากเราเขียน B_1 ในรูปของ partitioned matrix จะได้

$$B = \begin{bmatrix} 1 & \underline{C}'_B \\ 0 & B \end{bmatrix} \quad \dots \dots \dots (8.18)$$

และจะได้เมทริกซ์ผกผัน B_1^{-1} ดังนี้

$$B_1^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & \underline{C}'_B B^{-1} \\ 0 & B^{-1} \end{bmatrix} \quad \dots \dots \dots (8.19)$$

เราเขียนคอลัมน์เวคเตอร์ $\underline{a}_j^{(1)}$ ได้ ๆ ของ A ที่ไม่ได้อยู่ในเมทริกซ์ฐาน B ได้ดังต่อไปนี้

$$\underline{a}_j^{(1)} = x_{0j}\underline{a}_0^{(1)} + x_{1j}\underline{a}_1^{(1)} + \dots + x_{mj}\underline{a}_m^{(1)} \quad \dots \dots \dots (8.20)$$

$$\text{หรือ } \underline{X}_j^{(1)} = B_1^{-1}\underline{a}_j^{(1)}, \quad \underline{X}_j^{(1)} = (x_{0j}, x_{1j}, \dots, x_{mj})' \quad \dots \dots \dots (8.21)$$

อย่างไรก็ตาม หากเราใช้ B_1^{-1} ใน (8.19) และ $\underline{a}_j^{(1)}$ ใน (8.15) ผลที่ตามมาก็คือ

$$\underline{X}_j^{(1)} = \begin{bmatrix} 1 & \underline{C}'_B B^{-1} \\ 0 & B^{-1} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} -c_j \\ \underline{a}_j \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -c_j + \underline{C}'_B B^{-1}\underline{a}_j \\ B^{-1}\underline{a}_j \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} s_j - c_j \\ \underline{X}_j \end{bmatrix} \quad \dots \dots \dots (8.22)$$

จะเห็นได้ว่า ค่าแรกของ $\underline{X}_j^{(1)}$ ก็คือค่า $s_j - c_j$ นั่นเอง ส่วนค่าที่เหลือ m ค่า จะเป็นค่าใน \underline{X}_j นี่ก็เป็นเหตุผลที่ว่า ทำไมเราจึงกำหนด พังก์ชันเป้าหมาย P เข้าเป็นสมการข้อจำกัดนึง

หากเรา尼ยามเวคเตอร์ $\underline{X}_{\mu}^{(1)}$ เป็นเวคเตอร์ที่ประกอบด้วยตัวแปรฐาน $m + 1$ ด้วย

$$\underline{X}_{\mu}^{(1)} = B_1^{-1}\underline{b}^{(1)} \quad \dots \dots \dots (8.23)$$

แล้ว $\underline{X}_B^{(1)}$ จะเป็นคำตอบฐานของ (8.13) ที่สมนัยกับเมทริกซ์ฐาน B_1

จาก (8.16) และ (8.19) เราจะได้ว่า

$$\underline{X}_B^{(1)} = \begin{bmatrix} 1 & \underline{C}_B' B^{-1} \\ 0 & B^{-1} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 \\ \underline{b} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \underline{C}_B' B^{-1} \underline{b} \\ B^{-1} \underline{b} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} P \\ \underline{X}_B \end{bmatrix} \dots\dots\dots (8.24)$$

จะเห็นได้ว่า ค่าแรกของ $\underline{X}_B^{(1)}$ ก็คือค่าของพังก์ชันเป้าหมาย P ส่วนค่าที่เหลือ m ค่า จะเป็นคำตอบของ x_{B_i} ซึ่งเป็นคำตอบฐานต่อสมการ $A\underline{X} = \underline{b}$ ที่สมนัยกับเมทริกซ์ฐาน B

8.1.2 กระบวนการคำนวณสำหรับแบบมาตรฐาน 1

ในการประยุกต์ใช้แบบมาตรฐาน 1 เราถือว่า มีเมทริกซ์เอกลักษณ์เป็นเมทริกซ์อย่างของ เมทริกซ์ A สำหรับเมทริกซ์ฐานแรกในระบบสมการเชิงเส้น (8.13) เราใช้คอลัมน์ $\underline{b}^{(1)}$ แทน คอลัมน์ a , ที่อยู่ในเมทริกซ์เอกลักษณ์แรกของ A จะได้เมทริกซ์ผกผันเมทริกซ์ฐานแรกเป็น

$$B_1^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & \underline{C}_B' \\ 0 & I_m \end{bmatrix} \dots\dots\dots (8.25)$$

และถ้าคอลัมน์จาก A ที่รวมกันเป็น I_m สมนัยกับ slack variables แสดงว่า $\underline{C}_B = 0$ คำตอบฐาน ชุดแรกต่อ (8.13) ก็คือ $\underline{X}_B^{(1)} = (\underline{C}_B' \underline{b}, \underline{b})$

คำนวณค่าของ $s_j - c_j$ ของแต่ละ $\underline{b}^{(1)}$ ที่ไม่ได้อยู่ในฐาน จากผลคูณเชิงสเกลาร์ระหว่าง ถ้าแรกของ B_1^{-1} กับ $\underline{b}^{(1)}$ แต่ละ j เลือกเวคเตอร์ $\underline{a}_j^{(1)}$ เข้ามายังฐาน ถ้าหาก

$$s_k - c_k = \underset{j}{\text{ค่าต่ำสุด}} (s_j - c_j, s_j - c_j < 0) \dots\dots\dots (8.26)$$

กรณีที่มีค่าต่ำสุดมากกว่า 1 เลือกเวคเตอร์ที่มีดัชนี j น้อยที่สุด

ขั้นต่อไป เป็นขั้นของการพิจารณาว่า จะเอาเวคเตอร์ใดออกจากฐาน กำหนดหมายเลขอของคอลัมน์เวคเตอร์ใน B_1 เป็น $0, 1, \dots, m$ คำนวณค่า

$$\underline{X}_B^{(1)} \quad B_1^{-1} \underline{a}_k^{(1)} = (s_k - c_k, \underline{X}_B) \dots\dots\dots$$

คำนวณอัตราส่วนระหว่างค่าของ x_{B_i} กับ ส.ป.ส. x_{ik} , $x_{ik} > 0$, $i = 1, 2, \dots, m$

สมมติได้

$$\frac{x_{B_r}}{x_{r_k}} = \underset{i}{\text{ค่าต่ำสุด}} \left\{ \frac{x_{B_i}}{x_{ik}}, x_{ik} > 0 \right\} \dots\dots\dots (8.27)$$

ເອງເວັບເຕັກ \underline{a}_r ອອກຈາກສ້ານ B_1

ຂັ້ນຕ່ອໄປ ເປີ່ຍິນແປລັງສ້ານໃໝ່ ໂດຍມີ \underline{a}_k ຂອງ A ແກນທີ່ເວັບເຕັກ \underline{a}_r ຂອງ B ນັ້ນກີ່ຄື່ອ ເຮາ
ຫາຄຳຕອບທີ່ເປັນໄປໄດ້ຂັ້ນສ້ານຊຸດໃໝ່ ທີ່ຈະທຳໄຫ້ຄ່າແຮກຂອງ $\underline{X}_{B^{(1)}}$ ມີຄ່າມາກກວ່າຫຼືເທົ່າກັນຄ່າເດີມ
ເປີ່ຍິນຄ່າ B_1^{-1} ແລະ $\underline{X}_{B^{(1)}}$ ໃໝ່ ດັ່ງຕ່ອໄປນີ້

ຖ້າເມທຣີກົດຜັນໃໝ່ຄື່ອ \hat{B}_1^{-1} ແລະ ຄຳຕອບສ້ານຊຸດໃໝ່ຄື່ອ $\hat{X}_{B^{(1)}}$ ເຮັດວຽກໄດ້ວ່າ

$$\begin{aligned} \hat{B}_1^{-1} &= E_1 B_1^{-1} \\ \hat{X}_{B^{(1)}} &= E_1 B_1^{-1} \underline{b}^{(1)} = E_1 \underline{X}_{B^{(1)}} \end{aligned} \quad \dots \dots \dots (8.28)$$

ໃນເນື້ອ ເມທຣີກົດ $E_1 = (e_1, \dots, e_r, \eta^{(1)}, e_{r+2}, \dots, e_{m+1})$

ໜໍາຍເຫດ $\eta^{(1)}$ ເປັນຄອລັມນີ້ເວັບເຕັກທີ່ $r + 1$ ຂອງ E_1 ເນື້ອຈາກເວັບເຕັກທີ່ r ຂອງ B_1 ອູ້ໃນຄອລັມນີ້

$r + 1$ ຂອງ B_1

ເພົ່າຈະນັ້ນ

$$\eta^{(1)} = \left[-\frac{S_k - C_k}{X_{rk}}, -\frac{X_{1k}}{X_{rk}}, \dots, \frac{1}{X_{rk}}, \dots, -\frac{X_{mk}}{X_{rk}} \right] \dots \dots \dots (8.29)$$

ກຳນົດໄທ້ m ຄອລັມນີ້ສຸດທ້າຍຂອງ B_1^{-1} ເປັນ $\beta_1^{(1)}, \dots, \beta_m^{(1)}$ ແລະ $\beta_j^{(1)} = (\beta_{ij}, \beta_{1j}, \dots, \beta_{mj})$
ດັ່ງນັ້ນ

$$\hat{B}_1^{(-1)} = (e_1, \hat{\beta}_1^{(1)}, \dots, \hat{\beta}_m^{(1)}) = E_1 B_1^{-1} = (e_1, E_1 \beta_1^{(1)}, \dots, E_1 \beta_m^{(1)})$$

ແລະເຮັດວຽກໄດ້ວ່າ

$$\hat{\beta}_j^{(1)} = \beta_j^{(1)} + \beta_{rj} \Phi^{(1)}, \quad X_B^{(1)} = X_B^{(1)} + x_{Bj} \Phi^{(1)} \quad \dots \dots \dots (8.31)$$

ໃນເນື້ອ

$$\Phi^{(1)} = \eta^{(1)} - e_{r+1} = \left[-\frac{S_k - C_k}{X_{rk}}, -\frac{X_{1k}}{X_{rk}}, \dots, \frac{1}{X_{rk}}, \dots, -\frac{X_{mk}}{X_{rk}} \right] = 1, \dots, -\frac{X_{mk}}{X_{rk}} \quad \dots \dots \dots (8.32)$$

ຫາກເຮັດວຽກໄດ້

$$\beta_{ii} = P, \quad \beta_{io} = x_{Bi}, i = 1, 2, \dots, m, \quad x_{ok} = S_k - C_k \quad \dots \dots \dots (8.33)$$

ເຂົ້ານ (8.31) ໃໝ່ ຈະໄດ້ວ່າ

$$\hat{\beta}_{ij} = \beta_{ij} - \frac{x_{rk}}{X_{ik}} \beta_{ri}, i = 0, 1, \dots, m, i \neq r, j = 0, 1, \dots, m \quad \dots \dots \dots (8.34)$$

$$\text{ແລະ} \quad \hat{\beta}_{rj} = \beta_{rj} / X_{rk} \quad \dots \dots \dots (8.35)$$

นี่เป็นการแสดงให้เห็นว่า เราจะเปลี่ยน B^{-1} และ $X_B^{(1)}$ ได้อย่างไร เมื่อเราต้องการเคลื่อนที่จาก
คำตอบที่เป็นไปได้ชุดหนึ่ง ไปยังคำตอบที่เป็นไปได้ออกชุดหนึ่ง

โดยการใช้ B_i^{-1} ที่ได้ใหม่ หากค่า $s_i - c_i$ จากผลคูณเชิงสกาлярของแนวรากของ B_i^{-1} กับ^{a)}
 $a_j^{(1)}$ ที่ไม่ได้อยู่ในฐาน หากไม่มีค่าใดเป็นลบ แสดงว่า คำตอบที่ได้นี้เป็นคำตอบที่ดีที่สุด หากยัง
มีค่าใดเป็นลบ ทำซ้ำกระบวนการนี้ใหม่

การเขียนตารางในวิธีการซิมเพลกซ์ปรับปรุง จะแสดง ตัวแปรฐาน $\beta_j^{(1)}$, $j = 1, \dots, m$
(ด้วยเหตุที่ คอลัมน์แรกของ B_i^{-1} แต่ละชุดคือเวคเตอร์ e_i เราจึงไม่จำเป็นต้องแสดงคอลัมน์ของ $\beta_0^{(1)}$)
 $X_B^{(1)}$ และ $X_k^{(1)}$ ดังต่อไปนี้

ตารางที่ 8.1 ตารางสำหรับวิธีการซิมเพลกซ์ปรับปรุง แบบมาตรฐาน 1

ตัวแปรฐาน	$\beta_0^{(1)}$	$\beta_1^{(1)}$	$\beta_2^{(1)}$	\dots	$\beta_m^{(1)}$	$X_B^{(1)}$	$X_k^{(1)}$
x_0	a_{01}	a_{02}	\dots	\dots	a_{0m}	$p = x_0$	$s_k - c_k$
x_{B1}	a_{11}	a_{12}	\dots	\dots	a_{1m}	x_{B1}	x_{1k}
\vdots	\vdots	\vdots			\vdots	\vdots	\vdots
x_{Bm}	a_{m1}	a_{m2}	\dots	\dots	a_{mm}	x_{Bm}	x_{mk}

โดยทั่วไป การหา B_i^{-1} , $X_B^{(1)}$ และ $X_k^{(1)}$ เราจะจัดให้เศษกระดาษ แล้วนำผลที่ได้เขียนลงใน

ตัวอย่างที่ 8.1

จากตัวอย่างที่ 1.3.1 - 1 เราเมื่อตัวแบบมาตรฐานของปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้น

$$\text{หากค่าสูงสุดของ } P = 600x_1 + 320x_2$$

โดยมีข้อจำกัด

$$20x_1 + 5x_2 + x_3 = 600$$

$$20x_1 + 8x_2 + x_4 = 660$$

$$15x_1 + 10x_2 + x_5 = 675$$

$$\text{และ } x_j (j = 1, \dots, 5) \geq 0$$

จงหาคำตอบที่ดีที่สุด โดยใช้วิธีการซิมเพลกซ์ปรับปรุง

วิธีทำ

ในที่นี้
เรามี

$$A = \begin{bmatrix} (\underline{a}_1 & \underline{a}_2 & \underline{a}_3 & \underline{a}_4 & \underline{a}_5) \\ 20 & 5 & 1 & 0 & 0 \\ 20 & 8 & 0 & 1 & 0 \\ 15 & 10 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \quad x = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \\ x_5 \end{bmatrix}, c = \begin{bmatrix} 600 \\ 320 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} \text{ และ } b = \begin{bmatrix} 600 \\ 660 \\ 675 \end{bmatrix}$$

1. เริ่มต้นคำตอบชุดแรก โดยมีตัวแปร slack เป็นตัวแปรฐาน ดังนั้น $B = I_3$ และ $B^{-1} = I_3$ ด้วย $C'_B = (0\ 0\ 0)$, $B_1^{-1} = I_4$, และ $X_B^{(1)} = (0\ 600\ 660\ 675)$ แสดงค่าที่ได้ในตาราง ดังต่อไปนี้

ตัวแปรฐาน	$\beta_1^{(1)}$	$\beta_2^{(1)}$	$\beta_3^{(1)}$	$X_B^{(1)}$
x_0	0	0	0	000
x_3	1	0	0	600
x_4	0	1	0	660
x_5	0	0	1	675

2. คำนวณค่า $s_j - c_j$ ของตัวแปรนอกฐาน x_j โดยการหาผลคูณเชิงสカラของแถวแรกของ B_1^{-1} กับ $\underline{a}_j^{(1)}$ ของ A ที่ไม่ได้อยู่ในฐาน นั่นก็คือ $\underline{a}_1^{(1)}$ และ $\underline{a}_2^{(1)}$ จะได้

$$(s_1 - c_1, s_2 - c_2) = (1\ 0\ 0\ 0) \begin{bmatrix} -600 & -320 \\ 20 & 5 \\ 20 & 8 \\ 15 & 10 \end{bmatrix} = (-600, -320)$$

พิจารณาค่าที่ได้ จะเห็นว่า $s_j - c_j$ มีค่าน้อยกว่า 0 และได้

$$s_1 - c_1 = \text{ค่าต่ำสุด } (-600, -320) = -600$$

เลือก x_1 เข้ามาในฐาน และคำนวณหา

$$\mathbf{X}_1 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 20 \\ 20 \\ 15 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 20 \\ 20 \\ 15 \end{bmatrix}$$

เพริมาณนี้ $\mathbf{X}_1^{(1)} = (-600 \ 20 \ 20 \ 15)'$

เปลี่ยนตารางที่ 1 ได้ดังต่อไปนี้

ตัวแปรฐาน	$\beta_1^{(1)}$	$\beta_2^{(1)}$	$\beta_3^{(1)}$	$\mathbf{X}_B^{(1)}$	$\mathbf{X}_I^{(1)}$
x_0	0	0	0	000	-600
x_3	1	0	0	600	020
x_4	0	1	0	660	020
x_5	0	0	1	675	015

3. คำนวณอัตราส่วน ระหว่างค่าของ x_{Bi} กับ ส.p.s. x_{ik} , $i = 1, 2, 3$ เปรียบเทียบผลที่ได้

$$\frac{x_{B1}}{x_{11}} = \text{ค่าจำสูด } \left(\frac{600}{020}, \frac{660}{020}, \frac{675}{015} \right) = 30$$

เวลา x_{B1} ออกจากฐาน (ในตาราง $x_{B1} = x_3$)

4. เปลี่ยนฐานใหม่ มี $x_{B1} = x_1$ หา $\hat{\mathbf{B}}_1^{-1}$ และ $\hat{\mathbf{X}}_B^{(1)}$ (ใช้สูตร 8.28 หรือ 8.34 กับ 8.35 ที่ได้ในที่นี้ ใช้สูตร 8.28) อาศัยสูตร (8.29) เราได้

$$\eta^{(1)} = (600/20 \ 1/20 \ -20/20 \ -15/20)' = (30 \ 1/20 \ -1 \ -3/4)'$$

อาศัยสูตร (8.28) เราจะได้

$$\hat{\mathbf{B}}_1^{-1} = \mathbf{E}_1 \mathbf{B}_1^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & 30 & 0 & 0 \\ 0 & 1/20 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 1 & 0 \\ 0 & -3/4 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 30 & 0 & 0 \\ 0 & 1/20 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 1 & 0 \\ 0 & -3/4 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

$$X_B^{(1)} = E_1 X_B^{(1)} = \begin{bmatrix} 1 & 30 & 0 & 0 \\ 0 & 1/20 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 1 & 0 \\ 0 & -3/4 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 000 \\ 600 \\ 660 \\ 675 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 18000 \\ 00030 \\ 00060 \\ 00225 \end{bmatrix}$$

เอาเครื่องหมาย + ออก เอาผลที่ได้เขียนลงในตารางที่ 2 ทำซ้ำวิธีการเดิม นั้นก็คือ ทำต่อข้อ 2 จะได้

$$(s_2 - c_2, s_3 - c_3) = (1 \ 30 \ 0 \ 0) \begin{bmatrix} -320 & 0 \\ 5 & 1 \\ 8 & 0 \\ 10 & 0 \end{bmatrix} = (-170 \ 30)$$

จะได้ว่า $s_2 - c_2 =$ ค่าต่ำสุด $(-170, 30) = -170$

เลือก x_2 เข้ามาในฐานใหม่ คำนวณหา $X_B^{(1)}$ จะได้

$$X_2 = \begin{bmatrix} 1/20 & 0 & 0 \\ -1 & 1 & 0 \\ -3/4 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 5 \\ 8 \\ 10 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1/4 \\ 3 \\ 25/4 \end{bmatrix}$$

แสดงผลที่ได้ในตารางที่ 2 ดังต่อไปนี้

ตัวแปรฐาน	$\beta_1^{(1)}$	$\beta_2^{(1)}$	$\beta_3^{(1)}$	$X_B^{(1)}$	$X_2^{(1)}$
x_0	30	0	0	18000	-170
x_1	1/20	0	0	00030	1/4
x_4	-1	1	0	00060	3
x_5	-3/4	0	1	00225	25/4

ข้อ 3 เป็นการเปรียบเทียบอัตราส่วนของ x_{B_i} กับ $x_{i2}, x_{i2} > 0, i = 1, 2, 3$ จะได้ว่า

$$x_{B_2}/x_{22} = \text{ค่าต่ำสุด } (\frac{30}{1/4} \quad \frac{60}{3} \quad \frac{225}{25/4}) = 20$$

เอา x_{B_2} (ในตารางนี้คือ x_4) ออกจากฐาน ทำขึ้น 4 ต่อไป นั่นก็คือ
เปลี่ยนฐานใหม่ โดยมี $x_{B_2} = x_2$ หาก B_i^{-1} และ $X_B^{(1)}$ โดยใช้สูตร (8.28) และ (8.29) ได้

$$\eta^{(1)} = (170/3 \ -1/12 \ 1/3 \ -25/12)'$$

$$\begin{aligned} \hat{B}_i^{-1} &= \begin{bmatrix} 1 & 0 & 170/3 & 0 \\ 0 & 1 & -1/12 & 0 \\ 0 & 0 & 1/3 & 0 \\ 0 & 0 & -25/12 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 30 & 0 & 0 \\ 0 & 1/20 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 1 & 0 \\ 0 & -3/4 & 0 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & -80/3 & 170/3 & 0 \\ 0 & 2/15 & -1/12 & 0 \\ 0 & -1/3 & 1/3 & 0 \\ 0 & 4/3 & -25/12 & 1 \end{bmatrix} \\ \hat{X}_B^{(1)} &= \begin{bmatrix} 1 & 0 & 170/3 & 0 \\ & & 0 & \\ 0 & 0 & 1/3 & 0 \\ 0 & 0 & -25/12 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 18000 \\ 00030 \\ 00060 \\ 00225 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 21400 \\ 00025 \\ 00020 \\ 00100 \end{bmatrix} \end{aligned}$$

เอาเครื่องหมาย \wedge ออก ทำซ้ำขึ้น 2 นั่นก็คือ หาผลคูณเชิงเส้นลักษณะ ระหว่างແຕວແຮກຂອງ B_i^{-1} กับ $a_j^{(1)}$ ที่ไม่ได้อยู่ในฐาน จะได้

$$(s_3 = c_0, s_4 = c_4) = (1 \ -80/3 \ 170/3 \ 0) \begin{vmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 0 \\ 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{vmatrix} = (-80/3, 170/3)$$

ผลปรากฏว่าได้ $s_3 = c_3 = \text{ค่าต่ำสุด } (-80/3, 170/3) = (-80/3)$ แสดงว่า x_3 เข้ามาในฐานใหม่ M $X_3^{(1)}$ ต่อไป จะได้ว่า

$$X_3 = \begin{bmatrix} 2/15 & -1/12 & 0 \\ -1/3 & 1/3 & 0 \\ 4/3 & -25/12 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2/15 \\ -1/3 \\ 4/3 \end{bmatrix}$$

แสดงผลที่ได้ลงในตารางที่ 3 ดังต่อไปนี้

ตัวแปรฐาน	$\beta_1^{(1)}$	$\beta_2^{(1)}$	$\beta_3^{(1)}$	$X_B^{(1)}$	$X_{\bar{B}}^{(1)}$
x_0	$-80/3$	$170/3$	0	21400	$-80/3$
x_1	$2/15$	$-1/12$	0	00025	$2/15$
x_2	$-1/3$	$1/3$	0	00020	$-1/3$
x_3	$4/3$	$-25/12$	1	00100	$4/3$

ทำขั้น 3 คือเปรียบเทียบอัตราส่วนระหว่าง x_{B_3} กับ $x_{i3}, x_{i3} > 0, i = 1, 3$ ผลปรากฏว่า

$$x_{B_3}/x_{33} = \text{ค่าต่ำสุด } (\frac{25}{2/15} \quad \frac{100}{4/3}) = 75$$

เอา x_{B_3} ในตารางนี้ x_{B_3} คือ x_3 ออกจากฐาน ทำขั้นที่ 4 ต่อไป นั่นก็คือ เปลี่ยนฐานใหม่ โดยมี $x_{B_3} = x_3$ ใช้สูตร (8.28) และ (8.29) จะได้

$$\eta^{(1)} = \left[\begin{array}{cccc} \frac{80/3}{4/3} & -\frac{2/15}{4/3} & \frac{1/3}{4/3} & \frac{1}{4/3} \end{array} \right] = \left[\begin{array}{cccc} 20 & -\frac{1}{10} & \frac{1}{4} & \frac{3}{4} \end{array} \right]$$

$$\hat{B}_1^{-1} = \left[\begin{array}{cccc} 1 & 0 & 0 & 20 \\ 0 & 1 & 0 & -1/10 \\ 0 & 0 & 1 & 1/4 \\ 0 & 0 & 0 & 3/4 \end{array} \right] \left[\begin{array}{cccc} 1 & -80/3 & 170/3 & 0 \\ 0 & 2/15 & -1/12 & 0 \\ 0 & -1/3 & 1/3 & 0 \\ 0 & 4/3 & -25/12 & 1 \end{array} \right] = \left[\begin{array}{cccc} 1 & 0 & 15 & 20 \\ 0 & 0 & 1/8 & -1/10 \\ 0 & 0 & -3/16 & 1/4 \\ 0 & 1 & -25/16 & 3/4 \end{array} \right]$$

$$\hat{X}_B^{(1)} = \left[\begin{array}{cccc} 1 & 0 & 0 & 20 \\ 0 & 1 & 0 & -1/10 \\ 0 & 0 & 1 & 1/4 \\ 0 & 0 & 0 & 3/4 \end{array} \right] \left[\begin{array}{c} 21400 \\ 00025 \\ 00020 \\ 00100 \end{array} \right] = \left[\begin{array}{c} 23400 \\ 00015 \\ 00045 \\ 00075 \end{array} \right]$$

เอาเครื่องหมาย \wedge ออก ทำขั้นที่ 2 นั่นก็คือ หาผลคูณเชิงสเกลาร์ ระหว่างแคลแกรกของ B_1^{-1} กับ $a_j^{(1)}$ ที่ไม่ได้อยู่ในฐาน จะได้

$$(s_4 - c_4, s_5 - c_5) = [1 \ 0 \ 15 \ 20] \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} = (15, 20)$$

จะเห็นได้ว่า ไม่มี $s_j - c_j$ ใดมีค่าเป็นลบ และงว่าได้คำตอบที่ดีที่สุดแล้ว เขียนตารางที่ 4 ซึ่งจะเป็นตารางสุดท้าย ได้ดังต่อไปนี้

ตัวแปรฐาน	$\beta_1^{(1)}$	$\beta_2^{(1)}$	$\beta_3^{(1)}$	$X_B^{(1)}$
x_0	0	15	20	23400
x_1	0	$1/8$	$-1/10$	00015
x_2	0	$-3/16$	$1/4$	00045
x_3	1	$-25/16$	$3/4$	00075

จะเห็นได้ว่า การหาคำตอบต่อปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้น ด้วยวิธีการซิมเพลกซ์ปรับปรุง การคิดคำนวณส่วนมาก จะเป็นการคำนวณในกระดาษกด เหล่านั้นผลที่ได้เขียนลงในตาราง ซึ่งในตอนแรกจะเป็นตัวแปรฐาน $\beta_j^{(1)}, j = 1, 2, \dots, m$ และ $X_B^{(1)}$ ก่อน และจึงจะได้ $X_B^{(1)}$ ซึ่งในตารางสุดท้ายจะไม่มี เรารูปกระบวนการคำนวณแสดงในตารางได้ดังต่อไปนี้

ตารางที่	ตัวแปรฐาน	$\beta_1^{(1)}$	$\beta_2^{(1)}$	$\beta_3^{(1)}$	$X_B^{(1)}$	$X_k^{(1)} (k = 1)$
1	x_0	0	0	0	000	-600
	x_3	1	0	0	600	020
	x_4	0	1	0	660	020
	x_5	0	0	1	675	015
2	x_0	30	0	0	18000	$-170 \quad k = 2$
	x_1	$1/20$	0	0	00030	$1/4$
	x_4	-1	1	0	00060	3
	x_5	$-3/4$	0	1	00225	$25/4$

ตารางที่	ตัวแปรฐาน	$\beta_1^{(1)}$	$\beta_2^{(1)}$	$\beta_3^{(1)}$	$X_B^{(1)}$	$X_k^{(1)}$	หมายเหตุ
3	x_0	-80/3	170/3	0	21400	-80/3	$k = 3$
	x_1	2/15	-1/12	0	00025	2/15	
	x_2	-1/3	1/3	0	00020	-1/3	
	x_5	4/3	-25/12	1	00100	4/3	
4	x_0	0	15	20	23400		
	x_1	0	1/8	-1/10	00015		
	x_2	0	-3/16	1/4	00045		
	x_3	1	-25/16	3/4	00075		

ตารางที่ 4 เป็นตารางที่ให้คำตอบอุตม์ อ่านผลที่ได้จากตาราง ปรากฏว่า ได้กำไรสูงสุด 23400 บาท โดยผลิตโตะ 15 ตัว ผลิตเก้าอี้ 45 ตัว แล้วยังมีไม้ประเภท 1 เหลืออยู่ 75 แผ่น-พุต ซึ่งเป็นคำตอบเดียวที่เราแก้ด้วยวิธีการซิมเพล็กซ์ หรือวิธีกราฟ

8.1.3 วิธีการซิมเพล็กซ์ปรับปรุงกับแบบมาตรฐาน 2

แบบมาตรฐาน 2 จะถูกนำมาใช้ เมื่อเราต้องเพิ่มเวคเตอร์เทียมเข้าไปในระบบ เพื่อให้ได้ เมทริกซ์เอกลักษณ์เป็นแมตริกซ์ฐานเริ่มต้น และแก้ปัญหาโดยใช้วิธีการ Two - Phase แบ่งการคำนวณเป็น 2 ส่วนดังนี้ Phase - 1 เป็นส่วนของการคำนวณเพื่อให้ได้คำตอบที่เป็นไปได้ นั่นก็คือ ตัวแปรเทียมจะถูกหักออกไป หรือเป็นส่วนที่ทำให้ตัวแปรเทียมทุกตัวมีค่าเป็น 0 นั่นเอง ส่วน Phase - 2 จะเป็นส่วนของการคำนวณเพื่อปรับปรุงให้ได้คำตอบที่ดีที่สุด สมมติตัวแบบของปัญหาดังกล่าวนี้คือ

$$\text{หาก } P^* = -x_{a1} - \dots - x_{am} \quad (\text{phase - I})$$

$$\text{หาก } P = c_1x_1 + \dots + c_nx_n \quad (\text{Phase - II})$$

โดยมีข้อจำกัด

$$a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n + x_{a1} = b_1$$

$$\vdots \quad \vdots \quad \vdots \quad \vdots \quad \vdots \quad \vdots$$

$$a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n + x_{am} = b_m$$

$$\text{และ } x_j \ (j = 1, \dots, n), x_{ai} \ (i = 1, \dots, m) \geq 0$$

ในเมื่อ x_{a_i} เป็นตัวแปรเที่ยมในข้อจำกัด i

วิธีการแก้ปัญหาดำเนินไปเช่นเดียวกับวิธีการที่ใช้กับแบบมาตรฐาน 1 นั่นก็คือ เราเปลี่ยนให้พังก์ชันเป้าหมายเป็นสมการ แล้วรวมเข้าไปในระบบสมการข้อจำกัด มีที่พิเศษกว่านั้นก็คือ แบบมาตรฐาน 2 จะมีตัวแปรเที่ยม รวมอยู่ในแต่ละสมการข้อจำกัด และเราจะเปลี่ยนพังก์ชันเป้าหมาย P^* เป็น

$$P^* + x_{a_1} + \dots + x_{a_m} = 0$$

แล้วรวมเข้าไปเป็นสมการข้อจำกัดอีกอันหนึ่งด้วย

เมื่อเรากำหนด $P = x_0 - c_j = a_{0j}$, $P^* = x_{n+1}, b_i = b_{i+1}$

$$x_{a_i} = x_{a+1+i}, a_{ij} = a_{i+1,j}, i = 1, \dots, m; j = 1, \dots, n$$

เราจะได้ระบบสมการเชิงเส้นที่มี $m+2$ สมการ และ $n+m+2$ ตัวแปร ดังต่อไปนี้

$$\begin{array}{lcl} x_0 + a_{01}x_1 + \dots + a_{0m}x_n & = & 0 \\ x_{n+1} + x_{n+2} + \dots + x_{n+m+1} & = & 0 \\ a_{21}x_1 + \dots + a_{2n}x_n + x_{n+2} & = & b_2 \dots (8.36) \\ \vdots & & \vdots \\ a_{m+1,1}x_1 + \dots + a_{m+1,n}x_n + x_{n+m+1} & = & b_{m+1} \end{array}$$

ภายใต้ข้อกำหนดว่าตัวแปรทุกตัว ยกเว้น x_0 และ x_{n+1} จะต้องไม่มีค่าเป็นลบ เราเริ่มต้นการคำนวณใน Phase - I นั่นก็คือ พยายามทำให้ตัวแปรเที่ยมแต่ละตัวมีค่าเป็น 0 หรือให้ได้ $x_{n+1} = 0$ นั่นเอง หากมีตัวแปรเที่ยมตัวใดมีค่ามากกว่า 0 นั่นก็คือ x_{n+1} , ไม่เท่ากับ 0 แสดงว่าปัญหานี้ "ไม่มีคำตอบที่เป็นไปได้ เมื่อเราได้ $x_{n+1} = 0$ ทำ Phase - II ต่อไป นั่นก็คือ หากตัวแปรที่จะทำให้ได้ค่าของ x_0 มีค่ามากที่สุด เท่าที่จะทำได้"

หากเราพิจารณาการหาคำตอบ จะเห็นว่า เมื่อเราทำต่อ Phase - II ตัวแปรเที่ยมยังคงอยู่ในระบบสมการของเรา แต่มีค่าเป็น 0 หมดทุกตัว ซึ่งเป็นการประกันว่า การใช้วิธีการซิมเพลกซ์ ปรับปรุงแก้ปัญหา ในกรณีที่ต้องใช้ตัวแปรเที่ยมเข้ามาช่วย ตัวแปรเที่ยมเหล่านั้นจะถูกทำให้มีค่าเป็น 0 เมื่อเราได้คำตอบที่เป็นไปได้ขึ้นฐานแล้ว ตัวแปรเที่ยมเหล่านั้นยังคงมีค่าเป็น 0 ตลอดเวลา ไม่มีทางมากกว่า 0 ได้ สรุปได้ว่า ใน Phase - II จะมีสมการข้อจำกัดของตัวแปรเที่ยมคือ

$$x_{a1} + \dots + x_{am} = 0$$

รวมอยู่ด้วย

8.1.4 กระบวนการคำนวณสำหรับแบบมาตรฐาน 2

กำหนดค่าลัมบ์เวคเตอร์ที่สมนัยกับ ตัวแปร x_i ใน (8.36) โดย

สำหรับเวคเตอร์จริง นั่นก็คือเวคเตอร์ใน A

$$a_j^{(2)} = (-c_j, 0, a_j), j = 1, \dots, n \quad \dots \dots \dots (8.38)$$

และสำหรับเวคเตอร์เทียม

คอลัมน์เวคเตอร์ที่สมนัยกับ x_0 คือ e_1 และคอลัมน์เวคเตอร์ที่สมนัยกับ x_{n+1} คือ e_2 ค่าลำดับชั้น (rank) ของเมตริกซ์ของ ส.ป.ส.ใน (8.36) จะเท่ากับ $m + 2$ ดังนั้นเมตริกซ์ฐานได ๆ จะมีขนาด $m + 2$ และกำหนดไว้ดังนี้

$$B_2 = (e_1, a_1^{(2)}, \dots, a_{m+1}^{(2)}), e_1 = a_0^{(2)} \quad \dots \dots \dots (8.40)$$

เห็นได้ว่า คอลัมน์แรกของ B_2 เป็น e_1 เสมอ และใน Phase – I คอลัมน์ที่ 2 ของ B_2 จะเป็น e_2 คำตองที่เป็นไปได้ขึ้นฐานต่อ (8.36) ได้จากการกำหนดตัวแปรทุกตัวเป็น 0 ยกเว้น x_0, x_{n+1} และตัวแปรเทียม ดังนั้นเมทริกซ์ฐานเริมต้นจะเป็น

$$B_2 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \dots 0 \\ 0 & 1 & 1 \dots 1 \\ 0 & 0 & 1 \dots 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 \dots 1 \end{bmatrix} \quad \dots\dots\dots (8.41)$$

จะเห็นว่า B_2 ไม่เป็นแมทริคซ์เอกลักษณ์ อย่างไรก็ตาม หากเราใช้การคำนวณหาแมทริคซ์ผกผัน โดยการแบ่งเป็นแมทริคซ์ย่อย เราจะได้

$$B_2^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & -1 & \dots & -1 \\ 0 & 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 1 \end{bmatrix} = \left[\begin{array}{ccc|c} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & -1_m & 0 \\ 0 & & & I_m \end{array} \right] \quad \dots \dots \dots (8.42)$$

(เรามารถทดสอบได้ โดยแสดงให้เห็นว่า $B_2^{-1}B_2 = I_{m+2}$

คำตอบที่เป็นไปได้ขั้นฐาน $X_B^{(2)}$ ที่สมนัยกับเมตริกซ์ฐาน B_2 คือ

$$\underline{X}_B^{(2)} = B_2^{-1} \underline{b}^{(2)} = (x_0, x_{B1}, \dots, x_{B,m+1}) \quad \dots \dots \dots (8.43)$$

ในเมื่อ $\underline{b}^{(2)}$ ก็คือค่าทางความมือของ (8.36)

และเมื่อ B_2 ถูกกำหนดโดย (8.41) เราจะได้

$$\underline{X}_B^{(2)} = [0, -\sum_{i=2}^{m+1} b_i, b_2, \dots, b_{m+1}]' \quad \dots \dots \dots (8.44)$$

เป็นคำตอบที่เป็นไปได้ขั้นฐานชุดแรก ซึ่งจะเป็นจุดเริ่มต้นของ Phase - I

ใน Phase - I เราแบ่งเมตริกซ์ฐาน B_2 ได้ ၅ ที่ประกอบด้วย c_1 ในคอลัมน์แรก c_2 ในคอลัมน์ที่ 2 และ m เวคเตอร์ $a_j^{(2)}$ เป็นเมตริกซ์ย่อย ดังต่อไปนี้

$$B_2 = \left[\begin{array}{cc|c} 1 & 0 & -C_B \\ 0 & 1 & -C_B^* \\ 0 & & B \end{array} \right]$$

ในเมื่อ B เป็นเมตริกซ์ฐานที่สมนัยกับ $A\underline{X} = \underline{b}$ และประกอบด้วยคอลัมน์เวคเตอร์ a_j , C_B , C_B^* , C_B เป็น ป.ส.ส. ของตัวแปรฐานในพังก์ชันเป้าหมายของ Phase - I และ Phase - II ตามลำดับ การคำนวณหาอินเวอร์สของมัน ใช้วิธีการแบ่งเป็นเมตริกซ์ย่อย ซึ่งจะเห็นได้ว่า ผลคูณเชิงสกalar ระหว่างแก้วที่ 2 ของ B_2^{-1} กับ $a_j^{(2)}$ ที่เป็นจริง ก็คือค่าของ $s_j^* - c_j^*$ ใน Phase - I นั้นเอง

สำหรับการพิจารณาเวคเตอร์ที่จะเข้ามาในฐานของ Phase - I ยังคงใช้หลักการเดิม นั่นก็คือ พิจารณาจากค่าต่ำสุดของ $s_j^* - c_j^*$ ที่มีค่าน้อยกว่า 0 เมื่อได้ $s_j^* - c_j^*$ เป็นค่าต่ำสุด หมายความว่า $a_j^{(2)}$ เป็นเวคเตอร์ที่เข้ามาในฐาน

หากเรา尼ยาม

$$\underline{X}_j^{(2)} = \underline{B}_2^{-1} \underline{a}_j^{(2)} = (x_{0j}, x_{1j}, \dots, x_{m+1,j})' \quad \dots \dots \dots \quad (8.45)$$

จะเห็นได้ชัดว่า เมื่อ \underline{B}^{-1} ปรากฏอยู่ทางมุมล่างด้านขวาของ \underline{B}_2^{-1} ส่วนประกอบ m ตัวสุดท้ายของ $\underline{X}_j^{(2)}$ ก็คือ x_j ที่สมนัยกับคำตอบที่เป็นไปได้ขันฐานต่อ $A\underline{X} = \underline{b}$ ในทำนองเดียวกัน ส่วนประกอบ m ตัวสุดท้ายของ $\underline{X}_j^{(2)}$ คือ x_{Bi} เนื่องจากการเปลี่ยนดัชนีล่างของ a_{ij} ในคราวก่อน ปริมาณ $x_{B_{i+1}, i+1}$ กับ $x_{i+1, j}$ ของ (8.43), (8.45) จะสมนัยกับ x_{Bi} กับ x_{ij} ที่อยู่ในลำดับเดียวกันกับคำตอบต่อระบบสมการ $A\underline{X} = \underline{b}$

ใน Phase - I จะมี 2 คอลัมน์แรกของ \underline{B}_2^{-1} อยู่ในฐานะสมอ ดังนั้น เวกเตอร์ที่ถูกบัญญาจากฐาน จะพิจารณาได้จาก

$$x_{Bi}/x_{ik} = \text{ค่าต่ำสุด } (x_{Bi}/x_{ik}, x_{ik} > 0), i = 2, \dots, m + 1 \quad \dots \dots \dots \quad (8.46)$$

ในเมื่อ x_{Bi} และ x_{ik} คือค่าที่นิยามไว้ใน (8.43) และ (8.45) ตามลำดับ การเปลี่ยนฐานใหม่ เพื่อให้ได้คำตอบที่ดีกว่า ใช้วิธีการเดียวกันกับที่กล่าวมาแล้วในแบบมาตรฐาน 1

การคำนวณใน Phase - I จะสิ้นสุดลงเมื่อ $x_{m+1} = 0$ หรือเมื่อ $s^* - c^* \leq 0$ ตัวไม่มีค่าเป็นลบ เราทำการ Phase - II ต่อไป

ใน Phase - II เราถือว่า \underline{B}_2 จะถูกแบ่งเป็นแมทริกซ์ปอยดังนี้

$$\underline{B}_2 = \begin{bmatrix} 1 & -C_B^{(1)} \\ 0 & B_1 \end{bmatrix} \quad \dots \dots \dots \quad (8.47)$$

ในเมื่อ \underline{B}_1 เป็นแมทริกซ์ฐานที่มีขนาด $m + 1$ สำหรับเซทของข้อจำกัดในที่นี้ ยังคงรวมสมการข้อจำกัดของเวกเตอร์เทิร์มไว้ด้วย แต่อยู่ในระดับ 0 ผลที่จะได้ก็คือ จะมีแวร์แรกของ $\underline{B}_2^{-1} = (1, C_B^{(1)}, B_1^{-1})$ และ $C_B^{(1)}$ จะมี $m + 1$ ค่า ด้วยเหตุนี้ เราจึงได้ค่า $s_i - c_i$ จากผลคูณเชิงสกalar ระหว่างแวร์แรกของ \underline{B}_2^{-1} กับเวกเตอร์ที่เป็นจริง $\underline{a}_j^{(2)}$ ที่ไม่ได้อยู่ในฐาน เราอาศัยค่าเหล่านี้ในการพิจารณาว่าควรจะมีการเปลี่ยนแปลงเวกเตอร์ใดหรือไม่ ถ้ามี จะให้เวกเตอร์ได้เข้ามาในฐาน หากผลปรากฏว่าเราได้เวกเตอร์ $\underline{a}_k^{(2)}$ เข้ามาในฐาน เราคำนวณหา $\underline{X}_k^{(2)}$ จาก

$$\underline{X}_k^{(2)} = \underline{B}_2^{-1} \underline{a}_k^{(2)} = (x_{0k}, x_{1k}, \dots, x_{m+1,k})$$

และพิจารณาเวคเตอร์ที่จะออกจากฐาน "ได้จาก

$$x_{Bj}/x_{rk} = \text{ค่าต่ำสุด } (x_{Bi}/x_{ik}, x_{ik} > 0), i = 1, \dots, m+1 \quad \dots\dots\dots(8.48)$$

ตารางที่ใช้จะมีรูปแบบเดียวกับในแบบมาตรฐาน 1 เพียงแต่เพิ่มແກ່และຄອລັມໝັ້ນຂ້າມາອັກ 1 ທີ່ກ່າວມານີ້ เป็นการแสดงໃຫ້ເຫັນຄືງກະບວນການຄໍານວານທີ່ໃຊ້ສໍາຮຽນແບນມາຕຽນ 2 ອີ່ຢ່າງໄປກີດມາ ວິທີດັ່ງກ່າວມານີ້ ເຮັດວຽກຕົ້ນດ້ວຍເມທຣຒກ່ຽນທີ່ໄມ່ເປັນເມທຣຒກ່ອກລັກໜົນ ການຄໍານວານທາມເທຣຒກ່ອກພັນຈຶງຕ້ອງໃຊ້ການແບ່ງເປັນເມທຣຒກ່ຢ່ອຍ ພາກເຮົາຕ້ອງການໃຫ້ເມທຣຒກ່ຽນເຮັດວຽກຕົ້ນເປັນເມທຣຒກ່ອກລັກໜົນ ເຊັ່ນເດີຍກັບທີ່ໃຊ້ອຸ່ນແບນມາຕຽນ 1 ເຮັດວຽກທີ່ໄດ້ ໂດຍການຮົມສາມາດກຳລັງໄດ້ເພີ້ມເພື່ອໃຫ້ເມທຣຒກ່ອກລັກໜົນມາ (ເຮັດວຽກສາມາດກຳລັງໄດ້ວ່າ ສາມາດ redundant) ນັ້ນກີ່ອຈາກຮົມສາມາດເຮັດວຽກຕົ້ນໄດ້ (8.36) ເຮັດວຽກທີ່ 2 ລົບດ້ວຍຜຸລບວກຂອງສາມາດທີ່ 3 ຄື່ງ $m+1$ ຈະໄດ້ວ່າ

$$x_{n+1} + \sum_{i=2}^{m+1} x_{n+i} - \sum_{i=2}^{m+1} a_{ii}x_1 - \dots - \sum_{i=2}^{m+1} a_{in}x_n - \sum_{i=2}^{m+1} x_{n+1} = - \sum_{i=2}^{m+1} b_i$$

ຜລທີ່ຕາມມາຈະເປັນສາມາດໃໝ່ ທີ່ຈັດເປັນສາມາດທີ່ 2 ແກນສາມາດທີ່ 2 ເດີມ ຂອງ (8.36)
ດັ່ງນີ້

$$x_{n+1} - \sum_{i=2}^{m+1} a_{ii}x_1 - \dots - \sum_{i=2}^{m+1} a_{in}x_n = - \sum_{i=2}^{m+1} b_i$$

หากເຮັດວຽກ

$$a_{ij} = - \sum_{i=2}^{m+1} a_{ij}, j = 1, 2, \dots, n; b_1 = - \sum_{i=2}^{m+1} b_i$$

ຈະໄດ້ຮັບສາມາດເຮັດວຽກຕົ້ນ ດັ່ງຕ່ອໄປນີ້

$$\begin{aligned} x_0 + a_{01}x_1 + \dots + a_{0n}x_n &= 0 \\ a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n + x_{n+1} &= b_1 \\ a_{21}x_1 + \dots + a_{2n}x_n + x_{n+2} &= b_2 \quad \dots(8.49) \end{aligned}$$

⋮ ⋮ ⋮ ⋮

$$a_{m+1,1}x_1 + \dots + a_{m+1,n}x_n + x_{n+m+1} = b_{m+1}$$

ຂັ້ນຕອນໃນການຄໍານວານຍັງຄົງເໝື່ອນເດີມ ເພີ້ມແຕ່ເຮັດວຽກ $a_j^{(2)}$ ແລະ $b^{(2)}$ ໃໝ່ ດັ່ງຕ່ອໄປນີ້

$$a_j^{(2)} = (-c_j, -1, a_{j1}, a_j) \text{ LAX } b^{(2)} = (0, -1, b, b) \quad \dots\dots\dots(8.50)$$

ข้อสังเกต

- จากการระบบสมการ (8.49) เราจะได้เมทริกซ์ฐานเริ่มต้น เป็นเมทริกซ์เอกลักษณ์ หลักในการดำเนินการของทั้งสองแบบ จะเห็นว่ากันเพิ่มเติมเข้ามาตรงที่ แบบมาตรฐาน 2 นั้น จะต้องแสดงให้เห็นว่าการหาค่าสูงสุดของ x_{n+1} จะกำหนดได้โดยสมการที่ 2 ของ (8.49)
- เมื่อตัวแปรเทียมแต่ละตัวเป็น 0 จะได้ว่า

$$\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j = b_i, i = 2, \dots, m + 1$$

และ

$$-\sum_{i=2}^{m+1} a_{ii} x_1 - \dots - \sum_{i=2}^{m+1} a_{in} x_n = -\sum_{i=2}^{m+1} b_i$$

หรือ $x_{n+1} = 0$ นั้นเอง นอกจากนี้ เมื่อตัวแปรเทียมแต่ละตัวมีค่ามากกว่า 0 จะได้

$$-\sum_{j=2}^n \sum_{i=2}^{m+1} a_{ij} x_j \geq -\sum_{i=2}^{m+1} b_i$$

ผลที่ได้คือ $x_{n+1} \leq 0$ เสมอ ท้ายที่สุด หากมีตัวแปรเทียมใดมีค่ามากกว่า 0 และ $x_{n+1} < 0$ นี่ย่อมแสดงว่า ค่าสูงสุดของ $x_{n+1} = 0$ และการหาค่าสูงสุดของ x_{n+1} ของ (8.49) ก็คือการทำให้ตัวแปรเทียมมีค่าเป็น 0 หมดทุกตัว

ตัวอย่างที่ 8.2

$$\text{หาค่าสูงสุดของ } x_0 = x_1 + 2x_2 + 3x_3 - x_4$$

โดยมีข้อจำกัด

$$x_1 + 2x_2 + 3x_3 = 15$$

$$2x_1 + x_2 + 5x_3 = 20$$

$$x_1 + 2x_2 + x_3 + x_4 = 10$$

$$\text{และ } x_j (j = 1, 2, 3, 4) \geq 0$$

วิธีทำ

ระบบสมการนี้อยู่ในรูปสมการของตัวแปรควบคุมได้ ไม่มี slack variables และไม่มีเมทริกซ์เอกลักษณ์ เราจึงนิยามตัวแปรเทียม x_5, x_6, x_7 และ x_8 ในสมการข้อจำกัดที่ 1, 2 และ 3 ตามลำดับ รวมสมการของพังก์ชันเป้าหมายของ Phase – I

$$x_5 - x_6 - x_7 - x_8 = 0$$

(x_5 เป็นค่าของพังก์ชันเป้าหมายใน Phase - I) เข้าในระบบ จัดรูปเป็นระบบสมการเชิงเส้นตาม (8.49) จะได้ว่า

$$\begin{aligned}
 x_0 - x_1 - 2x_2 - 3x_3 + x_4 &= 00 \\
 - 4x_1 - 5x_2 - 9x_3 - x_4 + x_5 &= -45 \\
 x_1 + 2x_2 + 3x_3 + x_6 &= 15 \\
 2x_1 + x_2 + 5x_3 + x_7 &= 20 \\
 x_1 + 2x_2 + x_3 + x_4 + x_8 &= 10
 \end{aligned}$$

จากระบบสมการที่ได้ เรามี

$$a_1^{(2)} = \begin{bmatrix} -1 \\ -4 \\ 1 \\ 2 \\ 1 \end{bmatrix}, a_2^{(2)} = \begin{bmatrix} -2 \\ -5 \\ 2 \\ 1 \\ 2 \end{bmatrix}, a_3^{(2)} = \begin{bmatrix} -3 \\ -9 \\ 3 \\ 5 \\ 1 \end{bmatrix}, a_4^{(2)} = \begin{bmatrix} 1 \\ -1 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}$$

เริ่มต้นจาก Phase - I

$$B_2^{-1} = B_2 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \quad \text{และ } X_b^{(2)} = \begin{bmatrix} 00 \\ -45 \\ 15 \\ 20 \\ 10 \end{bmatrix}$$

นำผลที่ได้เขียนลงในตารางที่ 1 ยกเว้นคอลัมน์ที่ 1 ของ B_2^{-1} (ดูตารางที่ 1 หน้า 416) ต่อไป หาผลคูณเชิงสกาлярของแถวที่ 2 ของ B_2^{-1} กับ $a_j^{(2)}$ ที่ไม่ได้อยู่ในฐาน จะได้ $s_j^* - c_j^*$, $j = 1, 2, 3, 4$ ดังต่อไปนี้

$$\begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} -1 & -2 & -3 & 1 \\ -4 & -5 & -9 & -1 \\ 1 & 2 & 3 & 0 \\ 2 & 1 & 5 & 0 \\ 1 & 2 & 1 & 1 \end{bmatrix} = [-4 \ -5 \ -9 \ -1]$$

จะเห็นว่า

$$r_j^* - c_j^* = \text{ค่าต่ำสุด } (-4, -5, -9, -1) = -9$$

แสดงว่าเวคเตอร์ $a_j^{(2)}$ จะเข้ามาในฐาน เพื่อจะพิจารณาว่าเวคเตอร์ใดจะอ่อนจากฐาน
เราคำนวณหา

$$X_j^{(2)} = a_j^{(2)} = (-3 \ -9 \ 3 \ 5 \ 1)' \quad (\text{เนื่องจาก } B_2^{-1} = I_5)$$

เขียนผลที่ได้ใน colum ที่ 1 ในตารางที่ 1 (ดูตารางที่ 1 หน้า 416)

ขั้นต่อไป คำนวณหาอัตราส่วนระหว่าง x_{B_i} กับ $x_{i3}, x_{i3} > 0, i = 2, 3, 4$

จะเห็นว่า

$$x_{B_3}/x_{33} = \text{ค่าต่ำสุด } \left(\frac{15}{3}, \frac{20}{5}, \frac{10}{1} \right) = 4$$

แสดงว่าเวคเตอร์ $a_j^{(2)}$ ของ B จะถูกขัดออก

ทำซ้ำครั้งที่ 2

เปลี่ยนฐานใหม่ มี $x_{B_3} = x_3$ คำนวณหา \hat{B}_2^{-1} กับ $\hat{X}_B^{(2)}$ โดยใช้สูตร (8.28), (8.29) หรือ (8.34), (8.35) ก็ได้ ในที่นี้เรายังใช้สูตร (8.34), (8.35) จะได้

$$\begin{bmatrix} \hat{B}_2^{-1} & \hat{X}_B^{(2)} \end{bmatrix} = \left[\begin{array}{ccccc|c} 1 & 0 & 0 & 3/5 & 0 & 12 \\ 0 & 1 & 0 & 9/5 & 0 & -9 \\ 0 & 0 & 1 & -3/5 & 0 & 3 \\ 0 & 0 & 0 & 1/5 & 0 & 4 \\ 0 & 0 & 0 & -1/5 & 1 & 6 \end{array} \right]$$

นำผลที่ได้เขียนลงในตารางที่ 2 ยกเว้น colum ที่ 1 ของ B_2^{-1} (ดูตารางที่ 2 หน้า 416) ขั้นต่อไป หากคุณเชิงสกalar ของ列ที่ 2 ของ B_2^{-1} กับ $a_j^{(2)}$ ที่ไม่ได้อยู่ในฐาน จะได้ $r_j^* - c_j^*$, $j = 1, 2, 4$ ตามลำดับ เท่ากับ

$$\begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 9/5 & 0 \end{bmatrix} \left| \begin{array}{ccc|c} -1 & -2 & 1 & -2/5 \\ -4 & -5 & -1 & -16/5 \\ 1 & 2 & 0 & 9/5 \\ 2 & 1 & 0 & \\ 1 & 2 & 1 & \end{array} \right. = \begin{bmatrix} -2/5 & -16/5 & 9/5 \end{bmatrix}$$

จะเห็นว่า

$$s_2^* - c_2^* = \text{ค่าต่ำสุด} (-2/5 - 16/5 - 9/5) = -16/5$$

เลือก x_2 เป็นตัวแปรฐานใหม่ คำนวนหา \underline{X}_{B^2} จะได้

$$\underline{X}_{B^2} = \left[\begin{array}{cccc|c|c|c} 1 & 0 & 0 & 3/5 & 0 & -2 & -7/5 \\ 0 & 1 & 0 & 9/5 & 0 & -5 & -16/5 \\ 0 & 0 & 1 & -3/5 & 0 & 2 & 7/5 \\ 0 & 0 & 0 & 1/5 & 0 & 1 & 1/5 \\ 0 & 0 & 0 & -1/5 & 1 & 2 & 9/5 \end{array} \right]$$

เขียนค่าที่ได้ลงใน columm \underline{X}_{B^2} ในตารางที่ 2 (ดูตารางที่ 2 หน้า 416)

เปรียบเทียบอัตราส่วนระหว่าง x_{B^2} กับ x_{i2} , $x_{i2} \geq 0$, $i = 2, 3, 4$ จะได้

$$x_{B^2}/x_{22} = \text{ค่าต่ำสุด} \left(\frac{3}{7/5}, \frac{4}{1/5}, \frac{6}{9/5} \right) = \frac{15}{7}$$

เอา x_6 ออกจากฐาน

ทำซ้ำครั้งที่ 3

เปลี่ยนฐานใหม่ มี $x_{B^2} = x_2$ หา \hat{B}_2^{-1} และ $\hat{\underline{X}}_{B^2}$ ใช้สูตร (8.34), (8.35) จะได้

$$\left[\begin{array}{c|c} \hat{B}_2^{-1} & \hat{\underline{X}}_{B^2} \end{array} \right] = \left[\begin{array}{ccccc|c} 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 15 \\ 0 & 1 & 16/7 & 3/7 & 0 & -15/7 \\ 0 & 0 & 5/7 & -3/7 & 0 & 15/7 \\ 0 & 0 & -1/7 & 2/7 & 0 & 25/7 \\ 0 & 0 & 9/7 & 4/7 & 1 & 15/7 \end{array} \right]$$

นำผลที่ได้ ยกเว้น columm \hat{B}_2^{-1} เขียนลงในตารางที่ 3 (ดูตารางที่ 3 หน้า 416)
ขั้นต่อไป หากคุณเชิงสgalาร์ของ列 2 ของ B_2^{-1} กับ $a_j^{(2)}$ ที่ไม่ได้อยู่ในฐาน เปรียบเทียบผลที่ได้ pragกว่า

$$s_4^* - c_4^* = \text{ค่าต่ำสุด } [0 \ 1 \ 16/7 \ 3/7 \ 0] \begin{bmatrix} -1 & 1 \\ -4 & -1 \\ 1 & 0 \\ 2 & 0 \\ 1 & 1 \end{bmatrix} = \text{ค่าต่ำสุด } (-6/7, -1) = -1$$

เลือก x_4 เข้ามาในฐานคำนวณหา

$$x_4^{(2)} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 16/7 & 3/7 & 0 \\ 0 & 0 & 5/7 & -3/7 & 0 \\ 0 & 0 & -1/7 & 2/7 & 0 \\ 0 & 0 & -9/7 & 4/7 & 1 \end{bmatrix} \begin{array}{c|c} 1 & 1 \\ -1 & -1 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 1 & 1 \end{array} = \begin{bmatrix} 1 \\ -1 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}$$

ผลลัพธ์ได้เขียนลงในคอลัมน์ $X_4^{(2)}$ ตารางที่ 3 (ดูตารางที่ 3 หน้า 416)

จากตาราง 3 (หน้า 416) หากตราส่วนระหว่าง x_{B_i} กับ $x_{i4}, x_{i4} > 0$ จะเห็นว่ามีเพียงค่าเดียวที่เป็นไปได้ คือ $x_{B4}/x_{44} = 15/7$ เอา x_8 ออกจากฐาน

ทำซ้ำครั้งที่ 4

เปลี่ยนฐานใหม่ ให้ $x_{B4} = x_4$ หร \hat{B}_2^{-1} และ $\hat{X}_B^{(2)}$ โดยใช้สูตร (8.34), (8.35) จะได้ว่า

$$\left[\begin{array}{c|c} \hat{B}_2^{-1} & \hat{X}_B^{(2)} \end{array} \right] = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 16/7 & -4/7 & -1 & 90/7 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 5/7 & -3/7 & 0 & 15/7 \\ 0 & 0 & -1/7 & 2/7 & 0 & 25/7 \\ 0 & 0 & -9/7 & 4/7 & 1 & 15/7 \end{bmatrix}$$

ผลลัพธ์ได้เขียนลงในตารางที่ 4 ยกเว้นคอลัมน์ 1 ของ B_2^{-1} (ดูตารางที่ 4 หน้า 416) พิจารณาผลที่ได้ในตารางที่ 4 จะเห็นว่า x_5 (ค่าของพังก์ชันเบ้าหมายใน Phase - I) มีค่าเป็น 0 แสดงว่า ตารางนี้จะเป็นตารางสุดท้ายของ Phase - I และจะเป็นตารางที่ 1 ของ Phase - II นั่นเอง

ดังนั้นการคำนวณในขั้นต่อไป จะเป็นการคำนวณใน Phase - II ซึ่งเราจะค่าของ $s_i - c_i$ ได้จากผลคูณเชิงสกalar ของเมตริก B_2^{-1} กับเวคเตอร์ $a_{j^{(2)}}$ ที่ไม่ได้อยู่ในฐาน ในที่นี้มีเพียงคอลัมน์เดียวคือ $a_{j^{(2)}}$ ดังนั้นเราจะได้

$$s_1 - c_1 = (1 \ 0 \ \frac{16}{7} \ - \frac{4}{7} \ - 1)(-1 \ -4 \ 1 \ 2 \ 1)' = \frac{6}{7}$$

เลือก x_1 เข้ามาในฐาน หา

$$X_{j^{(2)}} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 16/7 & -4/7 & -1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 5/7 & -3/7 & 0 \\ 0 & 0 & -1/7 & 2/7 & 0 \\ 0 & 0 & -9/7 & 4/7 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} -1 \\ -4 \\ 1 \\ 2 \\ 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -6/7 \\ 0 \\ -1/7 \\ 3/7 \\ 6/7 \end{bmatrix}$$

ผลที่ได้นี้ เขียนลงในตาราง 4 คอลัมน์ $\underline{X}_{j^{(2)}}$ (ดูตาราง 4 หน้า 416)

หาอัตราส่วนระหว่าง x_{B_4} กับ $x_{i1}, x_{ii} > 0, i = 3, 4$ เพรียบเทียบผลที่ได้ pragกว่า

$$x_{B_4}/x_{41} = \text{ค่าต่ำสุด} \left(\frac{25/7}{3/7}, \frac{15/7}{6/7} \right) = \frac{5}{2}$$

เลือก x_4 ออกจากฐาน

ทำซ้ำครั้งที่ 5 ซึ่งจะเป็นตารางที่ 2 ของ Phase - II

เปลี่ยนฐานใหม่ ให้ $x_{B_4} = x_1$ หา \hat{B}_2^{-1} และ $\hat{X}_{j^{(2)}}$ โดยใช้สูตร (8.34), (8.35) จะได้ว่า

$$\left| \begin{array}{c|ccccc} \hat{B}_2^{-1} & \hat{X}_{j^{(2)}} \end{array} \right| = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 15 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1/2 & -1/3 & 1/6 & 5/2 \\ 0 & 0 & 1/2 & 0 & -1/2 & 5/2 \\ 0 & 0 & 3/2 & 2/3 & 7/6 & 5/2 \end{bmatrix}$$

นำผลที่ได้ เขียนลงในตารางที่ 5 ยกเว้นคอลัมน์ 1 ของ \hat{B}_2^{-1} (ดูตารางที่ 5 ถ้า 417)

ขั้นต่อไป คำนวณหาผลคูณเชิงสกalar ของเมตริก B_2^{-1} กับ $a_{j^{(2)}}$ ที่ไม่ได้อยู่ในฐาน ในที่นี้คือ $a_{j^{(2)}}$ จะได้ $(1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 0)(1 \ -1 \ 0 \ 0 \ 1)' = 1 = s_4 - c_4$

จะเห็นได้ว่ามีค่ามากกว่า 0 จึงสรุปได้ว่า ตารางที่ 5 เป็นตารางที่ให้คำตอบอุดมะ อ่านผลจากตารางได้คำตอบที่ดีที่สุดคือ

$$x_1 = 5/2, x_2 = 5/2, x_3 = 5/2 \text{ โดยมีค่าสูงสุดของ } x_0 \text{ เท่ากับ } 15$$

กระบวนการคำนวณหั้งหมด มีดังต่อไปนี้

ตารางที่	ตัวแปรฐาน	$\beta_1^{(1)}$	$\beta_2^{(2)}$	$\beta_3^{(2)}$	$\beta_4^{(2)}$	$X_B^{(2)}$	$X_k^{(2)}$	หมายเหตุ
1	x_0	0	0	0	0	00	-3	Phase I
	x_5	1	0	0	0	-45	-9	$k = 3$
	x_6	0	1	0	0	15	3	
	x_7	0	0	1	0	20	5	
	x_8	0	0	0	1	10	1	
2	x_0	0	0	3/5	0	12	-7/5	$k = 2$
	x_5	1	0	9/5	0	-09	16/5	
	x_6	0	1	-3/5	0	03	7/5	
	x_3	0	0	1/5	0	04	1/5	
	x_8	0	0	-1/5	1	06	9/5	
3	x_0	0	1	0	0	15	1	$k = 4$
	x_5	1	16/7	3/7	0	-15/7	-1	
	x_2	0	5/7	-3/7	0	15/7	0	
	x_3	0	-1/7	2/7	0	25/7	0	
	x_8	0	-9/7	4/7	1	15/7	1	
4	x_0	0	16/7	-4/7	-1	90/7	-6/7	ตารางที่ 1
	x_5	1	1	1	1	0	0	ของ
	x_2	0	5/7	-3/7	0	15/7	-1/7	Phase - II
	x_3	0	-1/7	2/7	0	25/7	3/7	$k = 1$
	x_4	0	-9/7	4/7	1	15/7	6/7	

ตารางที่	ตัวแปรฐาน	$\beta_0^{(1)}$	$\beta_1^{(2)}$	$\beta_2^{(2)}$	$\beta_3^{(2)}$	$X_B^{(2)}$	$X_k^{(2)}$	หมายเหตุ
5	x_0	0	1	0	0	15		ตารางที่ 2
	x_5	1	1	1	1	00		ของ
	x_2	0	1/2	-1/3	1/6	5/2		Phase - II
	x_3	0	1/2	0	-1/2	5/2		และเป็น
	x_1	0	-3/2	2/3	7/6	5/2		ตาราง สุดท้าย

ตารางที่ 5 เป็นตารางที่ให้คำตอบอุตม์ เนื่องจากว่า ผลคูณเชิงสกalar ของ ส.ป.ส. ในแทรกร ($\beta_j^{(2)}$, $j = 0, 1, 2, 3, 4$ กับ $a_j^{(2)}$ ที่อยู่นอกฐานมีค่าเป็นบวกหมด มีข้อสังเกตว่า ส.ป.ส. ในแทรกร ($\beta_j^{(2)}$, $j = 1, 2, 3, 4$) จะมีค่าเป็น 1 ทุกตัว และค่าของ x_5 (ค่าของพังก์ชันเป้าหมายใน Phase - I) จะเป็น 0 เมื่อการคำนวณอยู่ใน Phase - II ซึ่งเป็นการย้ำว่า ผลรวมของตัวแปรเทียมเป็น 0 หรือตัวแปรเทียมทุกตัวจะมีค่าเป็น 0 นั้นเอง

8.1.5 สรุปกระบวนการคำนวณด้วยวิธีการซิมเพล็กซ์ปรับปรุง

วิธีการซิมเพล็กซ์ปรับปรุงจะมีขั้นตอนในการดำเนินการ ดังต่อไปนี้

ขั้นตอนที่ 1 จากตัวแบบมาตรฐาน (8.12) หรือ (8.49) เมื่อเป็นกรณีที่ต้องใช้ตัวแปรเทียม เราจะได้เมทริกซ์ฐานแรกเป็นเมทริกซ์เอกลักษณ์ และตัวแปรฐานชุดแรกพร้อมด้วย คำตอบ เป็นผลให้ $B^{-1} = B$, $\underline{X}_B = \underline{X}_B$ ผลที่ได้เขียนลงในตารางตามแบบตารางที่ 8.1 หน้า 397 ในที่นี่เราตัดตัวนี้ ที่แสดงถึง แบบมาตรฐาน 1 หรือแบบมาตรฐาน 2 ออก แต่จะใช้ B และ \underline{X}_B แทนเมทริกซ์ฐานและคำตอบฐานของทั้งระบบ ไม่ว่าจะเป็นแบบมาตรฐาน 1 หรือ 2

ขั้นตอนที่ 2 ก) ถ้าเป็นตัวแบบ (8.49) และเป็นการคำนวณใน Phase - I

หาผลคูณเชิงสกalar ของ B^{-1} กับ a_j ที่อยู่นอกฐาน

ข) ถ้าเป็นตัวแบบมาตรฐาน (8.12) หรือ (8.49) ที่อยู่ใน Phase - II (Phase - I สิ้นสุด เมื่อได้ $x_{n+1} = 0$ และตารางสุดท้ายของ Phase - I จะเป็นตารางแทรกรของ Phase - II)

หากผลคูณเชิงสกาлярของແຕວແຮກຂອງ B^{-1} กับ a_i ที่อยู่นอกฐาน
ถ้าไม่มีค่าใดเป็นลบ แสดงว่าได้คำตอบอุตม์ แต่หากมีค่าใดเป็นลบ ให้ทำต่อขั้นที่ 3
(หมายเหตุ ในที่นี่ a_i แทนเวคเตอร์คอลัมน์ j ทั้งระบบ ที่ไม่ใช่เวคเตอร์ของตัวแปร
เทียม)

ขั้นตอนที่ 3 เปรียบเทียบผลที่ได้จาก 2 เลือกค่าต่ำสุด สมมติได้ $s_k - c_k$ คำนวนหา

$$\underline{X}_k = B^{-1} \underline{a}_k$$

(อย่าลืมว่า เรากำหนด $\underline{a}_k, B^{-1}, \underline{X}_k$ ของทั้งระบบ)

ผลที่ได้เขียนลงในตาราง คอลัมน์สุดท้าย นั่นก็คือคอลัมน์ \underline{X}_k

ขั้นตอนที่ 4 หากตราส่วนระหว่าง คำตอบของ x_{B_i} กับ ส.ป.ส. $x_{ik}, x_{ik} > 0$ $i = 1, 2, \dots, m$ ถ้าใช้
ตัวแบบ (8.12); $i = 2, 3, \dots, m + 1$ ถ้าใช้ตัวแบบ (8.49) หากค่าต่ำสุด สมมติได้ x_{B_r}/x_{rk}
ทำต่อขั้นที่ 5

ถ้า $x_{ik} \leq 0$ ทุก ๆ i แสดงว่าปัญหานี้มีคำตอบที่ไม่จำกัด

ขั้นตอนที่ 5 เปลี่ยนฐานใหม่ มี $x_{B_r} = x_k$ คำนวนหา $\hat{B}^{-1} = EB^{-1}, \hat{X}_B = EX_B$ หรือจะใช้สูตร (8.34),
(8.35) ในการหา \hat{B}^{-1} และ \hat{X}_B ที่ได้ เอาเครื่องหมาย \wedge ออกนำผลที่ได้ ยกเว้นค่าใน
คอลัมน์ที่ 1 ของ B^{-1} เขียนลงในตาราง ทำต่อขั้นที่ 2

หมายเหตุ (1) เราใช้ $\underline{a}_i, B, B^{-1}, \underline{X}_B, \underline{X}_k$ เป็นของทั้งระบบ โดยไม่มีดัชนี 1 หรือ 2 ที่แทนแบบ
มาตรฐาน 1 แบบมาตรฐาน 2 ตามลำดับ เพื่อแสดงขั้นตอนการคำนวนของ
ทั้ง 2 แบบ ให้เห็นว่าใช้หลักการเดียวกัน มีแตกต่างกันบ้างเล็กน้อยเมื่อใช้ตัว
แปรเที่ยม
(2) กรณีที่มีค่าอัตราส่วน (ในขั้นตอนที่ 4) ต่ำสุด มากกว่า 1 ให้เลือกอัตราส่วนของคู่ที่
มีดัชนี i ต่ำสุด

8.2 หลักการแยกของการโปรแกรมเชิงเส้น

ในทางปฏิบัติ จะพบว่า มีปัญหาอยู่ไม่น้อยที่มีขนาดโตและ слับซับซ้อนมาก จนเกินกว่า
ที่จะใช้คอมพิวเตอร์ได้ ปัญหาพวกนี้จะมีลักษณะพิเศษอย่างหนึ่ง ที่จะทำให้เราสามารถแยกเป็น
ส่วน ๆ ได้ นั่นก็คือ สามารถแยกเป็นกลุ่มย่อยที่มีลักษณะ ดังต่อไปนี้

$$\text{หาค่าสูงสุดของ } P = \sum_{j=1}^r C_j X_j \quad \dots \dots \dots (8.51)$$

โดยมีข้อจำกัด

$$\sum_{j=1}^r A_j X_j = b_0 \quad \dots \dots \dots (8.52)$$

$$B_j X_j = b_j, j = 1, \dots, r \quad \dots \dots \dots (8.53)$$

$$\text{และ } X_j \geq 0, j = 1, \dots, r$$

ข้อจำกัด (8.52) และ (8.53) เขียนให้อยู่ในรูปเมทริกซ์ได้ดังต่อไปนี้

$$\left| \begin{array}{cccc|c} A_1 & A_2 & A_3 & \dots & A_r \\ B_1 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & B_2 & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & 0 & 0 & \dots & B_r \end{array} \right| \left| \begin{array}{c} X_1 \\ X_2 \\ X_3 \\ \vdots \\ X_r \end{array} \right| = \left| \begin{array}{c} b_0 \\ b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_r \end{array} \right| \quad \dots \dots \dots (8.54)$$

ในเมื่อ A_j เป็นเมทริกซ์ $m_j \times n_j$ และ B_j เป็นเมทริกซ์ $m_j \times n_j$,

X_j เป็น colum น์เวคเตอร์ที่ประกอบด้วยตัวแปร n_j ตัว

C_j เป็น colum น์เวคเตอร์ที่ประกอบด้วย ส.ป.ส. ของตัวแปร (ที่สมนัยกันกับ X_j)

ในพังก์ชันเป้าหมาย จึงเป็นเวคเตอร์ที่มีส่วนประกอบ n_j ตัว

b_0 และ b_j เป็น colum น์เวคเตอร์ที่ประกอบด้วยค่าคงที่ m_0 และ $m_j, j = 1, \dots, r$ ตามลำดับ
เพราะฉะนั้น ปัญหาที่กล่าวมานี้ จะมีจำนวนข้อจำกัด m ข้อ และตัวแปร n ตัว โดยที่

$$m = \sum_{j=1}^r m_j \text{ และ } n = \sum_{j=1}^r n_j$$

จากลักษณะพิเศษของปัญหาดังกล่าว เราสามารถแยกเป็นปัญหาการโปรแกรมขนาดเล็ก r ปัญหา ในรูปของ $B_j X_j = b_j, X_j \geq 0$ ให้ได้ค่าสูงสุดของ $P_j = C_j X_j$

ดังนั้น คำตอบต่อปัญหา (8.51) – (8.53) ย่อมเป็นคำตอบที่สอดคล้องกับ $B_j X_j = b_j$ วิธีการที่จะนำมาใช้สำหรับการแก้ปัญหาดังกล่าว ได้ถูกพัฒนาขึ้นมาโดย Dantzing, Wolfe และคนอื่น ๆ ซึ่งแสดงให้เห็นถึงขั้นตอนวิธีการแยก ภายใต้ข้อกำหนดว่า เชทของจุด $X_j \geq 0$ ของ $B_j X_j = b_j$

(กำหนดเชทของคำตอบเป็น S_j) เป็น closed convex set ที่มีจำนวนจำกัด และถือว่าเป็น bounded polyhedron แต่ละจุดในเชทของคำตอบ สามารถเขียนให้อยู่ในรูป convex combination ของจุดปลายสุด (จุดมุกของบริเวณคำตอบนั้นเอง)

หากเรากำหนด X_{kj} เป็นเวคเตอร์ของคำตอบต่อปัญหาอย่างที่ j , $B_j X_{kj} = b_j$, $k = 1, \dots, h_j$ โดยที่ h_j เท่ากับ ผลรวมของจำนวนจุดปลายสุดของเชทคำตอบ S_j

คำตอบที่เป็นไปได้ได้ $X_j \geq 0$ ของปัญหาอย่างที่ j แสดงในรูป convex combination ของจุดปลายสุดใน S_j ได้ดังต่อไปนี้

$$X_j = \sum_{k=1}^{h_j} \lambda_{kj} X_{kj} \quad \dots \dots \dots (8.55)$$

$$\text{ในเมื่อ } \sum_{k=1}^{h_j} \lambda_{kj} = 1 \text{ และ } \lambda_{kj} \geq 0, k = 1, \dots, h_j \quad \dots \dots \dots (8.56)$$

จากผลที่ได้ใน (8.55) แทนลงใน (8.51) และ (8.52) จะได้ผลตามลำดับ ดังต่อไปนี้

$$\text{หากค่าสูงสุดของ } P = \sum_{j=1}^r C_j \left(\sum_{k=1}^{h_j} \lambda_{kj} X_{kj} \right) = \sum_{j=1}^r \sum_{k=1}^{h_j} \lambda_{kj} C_j X_{kj} \quad \dots \dots (8.57)$$

$$\text{และ } \sum_{j=1}^r A_j \left(\sum_{k=1}^{h_j} \lambda_{kj} X_{kj} \right) = \sum_{j=1}^r \sum_{k=1}^{h_j} \lambda_{kj} A_j X_{kj} = b_0 \quad \dots \dots \dots (8.58)$$

หากเรากำหนดให้

$$d_{kj} = A_j X_{kj} \text{ และ } f_{kj} = C_j X_{kj} \text{ ทุกค่า } j, k$$

แทนผลที่ได้ใน (8.57) และ (8.58) จะเห็นได้ว่า ปัญหา (8.51) – (8.53) สามารถเขียนในรูปแบบที่สมมูลย์ (equivalent) กัน กลายเป็นปัญหาที่มี $m_0 + r$ ข้อจำกัด ดังต่อไปนี้

$$\text{หากค่าสูงสุดของ } P = \sum_{j=1}^r \sum_{k=1}^{h_j} f_{kj} \lambda_{kj}$$

โดยมีข้อจำกัด

$$\sum_{j=1}^r \sum_{k=1}^{h_j} \lambda_{kj} d_{kj} = b_0 \quad \dots \dots \dots (8.60)$$

$$\sum_{k=1}^{h_j} \lambda_{kj} = 1, j = 1, \dots, r$$

$$\text{และ } \lambda_{kj} \geq 0 \quad \text{ทุกค่า } j, k$$

หากเราเขียนข้อจำกัดของ (8.60) ให้อยู่ในรูปแบบดังต่อไปนี้

$$\sum_{j=1}^r \sum_{k=1}^{h_j} \lambda_{kj} q_{kj} = b \quad \dots\dots\dots(8.61)$$

แล้ว $q_{kj} = (d_{kj}, e_j)$ ในเมื่อ e_j เป็นเวคเตอร์เอกลักษณ์ที่ประกอบด้วยค่า r ค่า และ $b = (b_0, 1')$ ในเมื่อ $1'$ เป็นผลบวกของเวคเตอร์ที่ประกอบด้วย r ค่า

กำหนดให้ B แทนเมตริกซ์ฐานของ (8.61) มีขนาด $m_0 + r$

λ_B แทนเวคเตอร์ที่ประกอบด้วยตัวแปรในฐาน

และ f_B แทนเวคเตอร์ที่ประกอบด้วย ส.ป.ส. ในพังก์ชันเป้าหมายของ (8.60) ที่สมนัยกับ B สมมติว่า เรา มีคำตอบที่เป็นไปได้ขึ้นฐาน $\lambda_B = B^{-1}b$ ต่อไปนี้

ให้ $\sigma = (\sigma_1, \sigma_2) = f_B B^{-1}$

โดยที่ σ_1 มีส่วนประกอบของ m ตัวแรกของ σ และ σ_2 มีส่วนประกอบ r ที่เหลือของ σ อาศัยสูตรการแปลงรูป (8.59) เราจะได้

$$\begin{aligned} s_{kj} - f_{kj} &= f_B B^{-1} q_{kj} - f_{kj} \\ &= \sigma_1 d_{kj} + \sigma_2 j - f_{kj} \\ &= (\sigma_1 A_j - C_j) X_{kj} + \sigma_2 j \end{aligned} \quad \dots\dots\dots(8.62)$$

ในเมื่อ $\sigma_2 j$ เป็นส่วนประกอบตัวที่ j ของ σ_2

พิจารณาค่าของ $s_{kj} - f_{kj}$ ทุกค่าของ k และ j หากไม่มีค่าใดเป็นลบ แสดงว่า คำตอบที่เป็นไปได้ขึ้นฐานที่กำหนดให้ เป็นคำตอบอุดม (คำตอบที่ดีที่สุด) และ หากมีค่าใดเป็นลบ ให้หาค่าที่ต่ำสุด เราจะได้ค่าต่ำสุดของ $(s_{kj} - f_{kj})$ ทุกค่าของ k และ j จาก

$$\text{ค่าต่ำสุด } \{ \underset{k}{\text{ค่าต่ำสุด}} (s_{k1} - f_{k1}), \underset{k}{\text{ค่าต่ำสุด}} (s_{k2} - f_{k2}), \dots, \underset{k}{\text{ค่าต่ำสุด}} (s_{kr} - f_{kr}) \} \dots(8.63)$$

ทำซ้ำครั้งต่อไป

ถ้าเราหวนกลับไปดู (8.62) จะเห็นได้ว่า สำหรับค่า j ที่กำหนดให้ ค่าต่ำสุด $(s_{kj} - f_{kj})$ จะเกิดขึ้นที่จุดปลายสุดของ convex set ของคำตอบที่เป็นไปได้ต่อ $B_j X_j = b_j$ และค่าต่ำสุดที่ได้นี้จะมาจากการผลบวกของ $\sigma_2 j$ กับค่าอุดมของพังก์ชันเป้าหมายในปัญหา

หากค่าต่ำสุดของ $P = (\sigma_1 A_j - C_j) X_j$

โดยมีข้อจำกัด $B_j X_j = b_j$ และ $X_j \geq 0$ $\dots\dots\dots(8.64)$

ยิ่งกว่านั้น คำตوبอุตมະต่อปัญหา (8.64) ทำให้ได้จุดปลายสุด X_{kj} ที่สมนัยกับค่าต่ำสุด $(s_{kj} - f_{kj})$ อาศัย X_{kj} ที่ได้นี้ และใช้สูตร (8.59) เราจะได้ d_{kj}, f_{kj} ที่สมนัยกัน และผลที่ตามมาคือ q_{kj} ซึ่งก็เท่ากับว่า เราจะหาค่าต่ำสุดของ $(s_{kj} - f_{kj})$ ทุกค่า k และ j ได้จากการแก้ปัญหา (8.64) ปัญหานั้นเอง

หากเรามี P_j^* เป็นค่าอุตมະของ P_j ในปัญหาที่ j ของ (8.64) คำนวนค่า $P_j^* + \sigma_{2j}$ จะได้ว่า ค่าต่ำสุด $(s_{kj} - f_{kj}) =$ ค่าต่ำสุด $(P_j^* + \sigma_{2j}) = P_j^* + \sigma_{2j}$ (8.65)

กำหนดให้ X_s^* เป็นจุดปลายสุดอุตมະ นั่นก็คือ จุดที่ให้คำตوبที่ดีที่สุด ของ (8.64) เมื่อ $j = s$ การทำซ้ำครั้งต่อไป จะได้ฐานใหม่ประกอบด้วย $q_{rs} = (d_{rs}, e_r)$ ในเมื่อ $d_{rs} = A_s X_{rs}^*$ และ $f_{rs} = C_s X_{rs}^*$ จะได้ปัญหา (8.60) ชุดใหม่ หาค่าของ $\hat{B}^{-1}, \hat{\sigma}, \hat{\lambda}_s$ ซึ่งเป็นค่าที่ได้ใหม่ของ $B^{-1}, \sigma, \lambda_s$ นำค่า ที่ได้ไปใช้ในการพิจารณาเซทใหม่ของพังก์ชันเป้าหมายใน (8.64) ทำซ้ำกระบวนการเดิม จนกว่า จะได้คำตوبอุตมະ

หมายเหตุ การหาคำตوبอุตมະของแต่ละปัญหาย่อย หรือของปัญหาเดิม จะใช้วิธีการซิมเพลกซ์ หรือวิธีการซิมเพลกซ์ปรับปรุงก็ได้ แต่ทั้วไปจะใช้วิธีหลัง ซึ่งก็อว่ามีประสิทธิภาพมาก สำหรับการหาคำตوبที่เป็นไปได้ขั้นฐานชุดแรก เราใช้วิธีการแบบเดียวกัน นั่นก็คือ พยายามจัดให้ได้เมตริกซ์ฐานเริ่มแรก เป็นเมตริกซ์เอกลักษณ์ และเช่นเดียวกัน หากจำเป็นต้องใช้ตัวแปรเทียม เราจะใช้วิธีการ Two-Phase ในการแก้ปัญหา ซึ่งพอจะ สรุปขั้นตอนในการแก้ปัญหา โดยการใช้หลักการแยกปัญหาการโปรแกรม ได้ ดังต่อไปนี้

สรุปเทคนิคสำหรับขั้นตอนวิธีการแยก

เริ่มต้นคำตوبชุดแรกของปัญหาย่อยที่ j ใน (8.53) ด้วยการหาจุดปลายสุดชุดแรกที่ประกอบ ด้วยตัวแปรควบคุมได้ของแต่ละปัญหาย่อยเป็น 0 และตัวแบบให้อยู่ในรูป (8.60) สร้างตาราง แรก จะมี $B = I$ (อย่าลืมว่า B จะต้องมีขนาด $m_0 + r + 1$) $\lambda_s = \underline{b}$ และ $\sigma = C_s$ ต่อไปพิจารณเวลเตอร์ ที่จะเข้ามาในฐาน ทำต่อขั้นที่ 1 (ในที่นี้ เราใช้วิธีการซิมเพลกซ์ปรับปรุงในการแก้ปัญหา)

ขั้นที่ 1

คำนวนหา $\sigma_j A_j$ จัดตัวแบบของปัญหาย่อย j ในรูป (8.64) หากคำตوبอุตมະของแต่ละ

ปัญหา สมมติได้

$$P_j^* = \text{ค่าต่ำสุด } P_j$$

ขั้นที่ 2

คำนวณหา $P_j^* + \sigma_{2j}$, $j = 1, \dots, r$ พิจารณาผลที่ได้

2.1 ถ้า $P_j^* + \sigma_{2j} \geq 0$ ทุก ๆ j
ทำต่อขั้นที่ 4

2.2 ถ้า $P_j^* + \sigma_{2j} < 0$ เลือกค่าต่ำสุด สมมติได้

$$P_j^* + \sigma_{2s} = \text{ค่าต่ำสุด } (P_j^* + \sigma_{2j})$$

ทำต่อขั้นที่ 3

ขั้นที่ 3

หากเรามี X_s เป็นคำตوبอุตมະของปัญหาย่อยที่ s อาศัยผลที่ได้นี้ในการแปลงค่า ซึ่งจะได้

$$d_{ts} = A_s X_{ts}, f_{ts} = C_s X_{ts} \text{ และ } q_{ts} = (-f_{ts}, d_{ts}, e_s)$$

นิยาม $Y_{ts} = [y_{ts}^0, y_{ts}^1, \dots, y_{ts}^{m_{ts}}]$ เป็นคอลัมน์เวคเตอร์ และจะหาค่าได้จาก

$$Y_{ts} = B^{-1} q_{ts}$$

เอาค่าที่ได้นี้ ใส่ลงในคอลัมน์สุดท้ายของตาราง ขั้นต่อไป ดำเนินการหาเวคเตอร์ที่จะเลือกออกจากรากฐาน เปลี่ยนตารางใหม่ ซึ่งจะได้คำตوبรากฐานชุดใหม่ต่อปัญหา (8.60) การเปลี่ยนแปลงจะทำได้โดยวิธีการเดียวกัน กับที่ได้กล่าวมาแล้วในวิธีการซิมเพลกซ์ หรือวิธีการซิมเพลกซ์ปรับปรุง แล้วแต่ว่าเราเลือกใช้วิธีการใด ต่อจากนั้นกลับไปทำขั้นที่ 1 ใหม่

ขั้นที่ 4

ตารางที่ได้จะเป็นตารางสุดท้ายของปัญหาเดิม ค่า λ_{∞} ที่ได้จะเป็นค่าสูงสุด แปลงคำตوب ที่ได้จากการสุดท้ายนี้ ไปเป็นคำตوبของตัวแปรเดิม โดยใช้สูตร (8.55)

กระบวนการคำนวณดังกล่าว แสดงให้เห็นได้ดังตัวอย่างต่อไปนี้

ตัวอย่างที่ 8.3

จงหาคำตوبอุตมະต่อปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้นข้างล่างนี้ โดยใช้หลักการแยกปัญหา

$$\text{หาค่าสูงสุดของ } P = x_1 - x_2 + 3x_3 + 2x_4$$

โดยมีข้อจำกัด

$$\begin{aligned}
 x_1 - 3x_2 - 2x_3 + x_4 &\leq 6 \\
 x_2 + 3x_3 - x_4 &\leq 4 \\
 3x_1 + 2x_2 &= 12 \\
 -x_1 + 3x_2 &\leq 6 \\
 3x_3 + x_4 &\leq 12 \\
 x_3 + 2x_4 &\geq 8 \\
 x_j \quad (j = 1, 2, 3, 4) &\geq 0
 \end{aligned}$$

วิธีทำ

เปลี่ยนข้อจำกัดที่ 3 ถึง 6 ให้อยู่ในรูปสมการ โดยบวกด้วย x_5, x_6, x_7, x_8 แยกตัวแบบเป็น
หาค่าสูงสุดของ $P = C_1\mathbf{X}_1 + C_2\mathbf{X}_2$

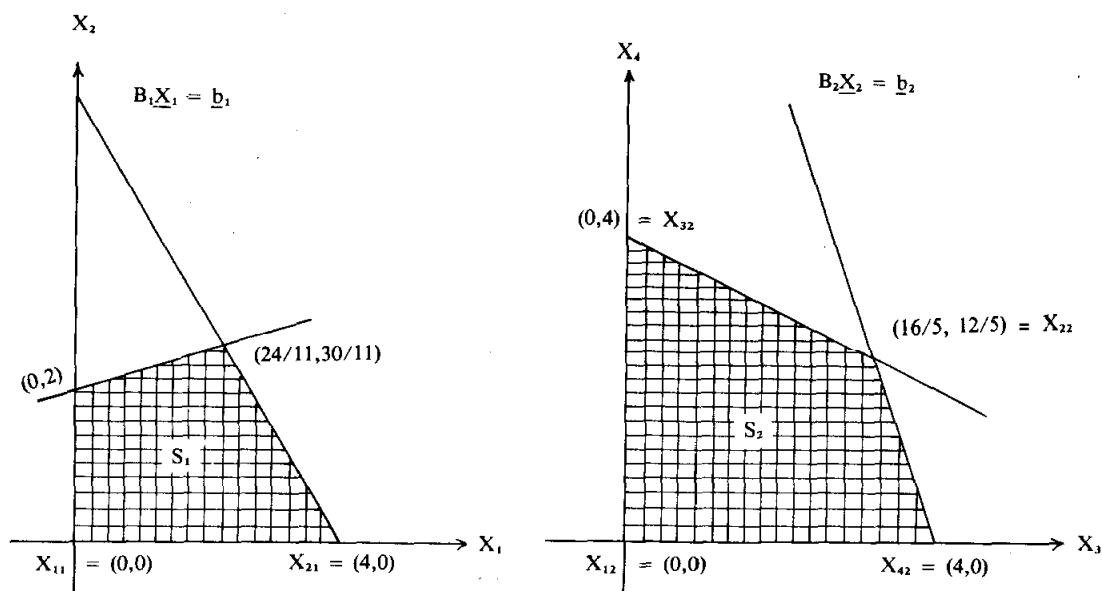
โดยมีข้อจำกัด

$$\begin{aligned}
 A_1\mathbf{X}_1 + A_2\mathbf{X}_2 &= b_0 \\
 B_1\mathbf{X}_1 &= b_1 \\
 B_2\mathbf{X}_2 &= b_2 \\
 \mathbf{X}_1, \mathbf{X}_2 &\geq 0
 \end{aligned}$$

ในเมื่อ $\mathbf{X}_1 = (x_1 x_2 x_5 x_6)$, $\mathbf{X}_2 = (x_3 x_4 x_7 x_8)'$

$$\begin{aligned}
 A_1 &= \begin{bmatrix} 1 & -3 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}, B_1 = \begin{bmatrix} 3 & 2 & 1 & 0 \\ -1 & 3 & 0 & 1 \end{bmatrix}, b_0 = \begin{bmatrix} 6 \\ 4 \end{bmatrix} \\
 A_2 &= \begin{bmatrix} -2 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & -1 & 0 & 0 \end{bmatrix}, B_2 = \begin{bmatrix} 3 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 2 & 0 & 1 \end{bmatrix}, b_1 = \begin{bmatrix} 12 \\ 6 \end{bmatrix} \\
 C_1 &= [1 \quad -1 \quad 0 \quad 0], \quad C_2 = [3 \quad 2 \quad 0 \quad 0], \quad b_2 = \begin{bmatrix} 12 \\ 8 \end{bmatrix}
 \end{aligned}$$

ด้วยเหตุที่ปัญหาอยู่แต่ละปัญหา มีตัวแปรควบคุมได้ 2 ตัว วิธีที่สังควรและง่ายที่สุด ในการหาจุดปลายก็คือ การเขียนกราฟ ห้าบริเวณคำตอบที่เป็นไปได้ ปรากฏผลดังต่อไปนี้



เราเลือกจุดปลายสุดจุดแรกของแต่ละปัญหาเป็นจุดเริ่มต้น นั่นก็คือ เลือกคำตอบชุดแรกจาก

$$X_{11} = (0 \ 0 \ 12 \ 6) \text{ และ } X_{12} = (0 \ 0 \ 12 \ 8)$$

แปลงรูปตัวแปร โดยใช้สูตร (8.55) และ (8.59) และจัดตัวแบบของปัญหาเดิม ในรูป (8.60) เปลี่ยนอสมการข้อจำกัดของตัวแบบใหม่ที่ได้นี้ เป็นสมการโดยบวกด้วย λ_{01} และ λ_{02} ตามลำดับ เปลี่ยนพังก์ชันเป้าหมาย เป็นสมการข้อจำกัดหนึ่ง กำหนด $P = \lambda_{00}$ เราจะได้ระบบสมการต่อไปนี้

$$\begin{aligned} \lambda_{00} - \sum_k f_{k1} \lambda_{k1} - \sum_k f_{k2} \lambda_{k2} &= 0 \\ \sum_k d_{k1} \lambda_{k1} + \sum_k d_{k2} \lambda_{k2} &\leq \begin{pmatrix} 6 \\ 4 \end{pmatrix} \quad \dots\dots\dots(8.66) \\ \sum_k \lambda_{k1} &= 1 \\ \sum_k \lambda_{k2} &= 1 \end{aligned}$$

$$\text{และ } \lambda_{k1}, \lambda_{k2} \geq 0$$

เมื่อเราเริ่มต้นคำตอบชุดแรก โดยมี X_{11} และ X_{12} เป็นเวคเตอร์ของตัวแปรฐาน เราจะได้ตารางที่ 1 ของ (8.66) ดังนี้

ตัวแปรฐาน	β_1	β_2	β_3	β_4	λ_B
λ_{00}	0	0	0	0	0
λ_{01}	1	0	0	0	6
λ_{02}	0	1	0	0	4
λ_{11}	0	0	1	0	1
λ_{12}	0	0	0	1	1

ผลที่ได้จากการ จะเห็นว่า $\sigma_1 = (0, 0)$ และ $\sigma_2 = (0, 0)$ ดังนั้นเราจะได้ฟังก์ชันเป้าหมายของปัญหาอย่าง 1 และ 2 ตามลำดับ ดังนี้ (ใช้สูตร $P_j = (\sigma_1 A_j - C_j) X_j$)

$$(1) \text{ หาค่าต่ำสุดของ } P_1 = -x_1 + x_2 \text{ และ}$$

$$(2) \text{ หาค่าต่ำสุดของ } P_2 = -3x_3 - 2x_4$$

จากกราฟ หน้า 425 จะพบว่า จุดอุตุณะของ (1) และ (2) ตามลำดับ คือ

$$X_{21} = (-4 \quad 0 \quad 0 \quad 10) \text{ มี } P_1^* = -4 = P_1^* + \sigma_{21}$$

$$\text{และ } X_{22} = (\frac{16}{5} \quad \frac{12}{5} \quad 0 \quad 0) \text{ มี } P_2^* = -\frac{72}{5} = P_2^* + \sigma_{22}$$

สรุปผลได้ว่า $P_1^* + \sigma_{21} = \text{ค่าต่ำสุด } (-4, -72/5) = -72/5$ ขึ้นต่อไป เป็นการคำนวณหา f_{22} และ d_{22} จะได้ว่า

$$f_{22} = C_2 X_{22} = (3 \ 2 \ 0 \ 0) (\frac{16}{5} \ \frac{12}{5} \ 0 \ 0)' = -\frac{72}{5}$$

$$d_{22} = A_2 X_{22} = \begin{pmatrix} -2 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & -1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 16/5 \\ 12/5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -4 \\ 36/5 \end{pmatrix}$$

นำไปหา $Y_{22} = B^{-1} q_{22}$ ซึ่งในที่นี้ จะเท่ากับ q_{22} เพราะว่า $B^{-1} = I$ ผลที่ได้ สลับในคอลัมน์สุดท้ายของตารางที่ 1 ดังนั้น เราจะได้ตารางที่ 1

ตารางที่ 1

ตัวแปรฐาน	β_1	β_2	β_3	β_4	λ_B	Y_{22}
λ_{00}	0	0	0	0	0	72/5
λ_{01}	1	0	0	0	6	-4
λ_{02}	0	1	0	0	4	36/5
λ_{11}	0	0	1	0	1	0
λ_{12}	0	0	0	1	1	1

หาอัตราส่วนระหว่าง λ_{Bi} กับ $y_{22}^i, y_{22}^i > 0, i = 2, 4$

ผลปรากฏว่าได้

$$\lambda_{B2}/y_{22}^2 = \text{ค่าต่ำสุด} \left(\frac{4}{36/5}, 1 \right) = \frac{5}{9}$$

จึงสรุปได้ว่า จะต้องหาค่าตอบแทนใหม่ โดยมี $\lambda_{B2} = \lambda_{22}$

หา B^{-1} และ λ_B แทนใหม่ โดยใช้สูตร (8.34), (8.35) จะได้

$$|B^{-1} | \lambda_B = \begin{vmatrix} 1 & 0 & 2 & 0 & 0 & 8 \\ 0 & 1 & 5/9 & 0 & 0 & 74/9 \\ 0 & 0 & 5/36 & 0 & 0 & 5/9 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & -5/36 & 0 & 1 & 4/9 \end{vmatrix}$$

ผลที่ได้ ยกเว้นคอลัมน์แรกของ B^{-1} เขียนลงในตารางที่ 2 คอลัมน์ที่ 2-6 ตัวแปรฐานแทบที่ 3 ในคอลัมน์แรก เปลี่ยนเป็น λ_{22} นอกนั้นเหมือนเดิม

จากตารางที่ 2 เราจะได้ $\sigma_1 = (0, 2)$, $\sigma_2 = (0, 0)$ พังก์ชันเป้าหมายของปัญหาย่อยทั้ง 2 จะเปลี่ยนไปเป็น

$$P_1 = [(-0, 2) \begin{pmatrix} 1 & -3 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} - (1, -1)] \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = -x_1 + 3x_2$$

$$P_2 = \begin{bmatrix} (0, 2) \begin{pmatrix} 2 & 1 \\ 3 & -1 \end{pmatrix} - (3, 2) \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_3 \\ x_4 \end{bmatrix} = 3x_3 - 4x_4$$

ในที่นี้ เราไม่ได้พิจารณา 2 คอลัมน์สุดท้ายของ A_1, A_2 และ 2 ตัวสุดท้ายของ C_1, C_2 เนื่องจากมีค่าเป็น 0 จึงไม่มีผลต่อการเปลี่ยนแปลงอันใด

เมื่อมาถึงขั้นนี้ จะเห็นได้ว่า พังก์ชันเป้าหมายของปัญหาย่อยทั้งสองเปลี่ยนแปลงไป แต่ข้อจำกัดคงเดิม ดังนั้นบริเวณคำตอบที่เป็นไปได้ของแต่ละปัญหาย่อย (S_1, S_2) ไม่เปลี่ยน ผลสุดท้ายเราจะได้คำตอบอุดมชุติใหม่ของปัญหาที่ 1 และ 2 ตามลำดับ ดังนี้

$$X_{21} = (4 \quad 0 \quad 0 \quad 10) \text{ มี } P_1^* = -4 = P_1^* + \sigma_{21}$$

$$\text{และ } X_{32} = (0 \quad 4 \quad 8 \quad 0) \text{ มี } P_2^* = -16 = P_2^* + \sigma_{22}$$

เปรียบเทียบค่า $P_j^* + \sigma_{2j}$ จะได้

$$P_2^* + \sigma_{22} = \text{ค่าต่ำสุด } (-4, -16) = -16$$

เราจึงคำนวณหา d_{32}, f_{32} และผลที่ตามมาคือ q_{32} เพื่อนำไปใช้หาเวคเตอร์ที่จะออกจากฐานต่อไป เราได้

$$d_{32} = A_2 X_{32} = \begin{bmatrix} -2 & 1 \\ 3 & -1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 \\ 4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 4 \\ -4 \end{bmatrix}, f_{32} = C_2 X_{32} = (-3 \ 2) \begin{bmatrix} 0 \\ 4 \end{bmatrix} = 8$$

$$Y_{32} = B_{32}^{-1} q_{32} = \left| \begin{array}{cccccc} 1 & 0 & 2 & 0 & 0 & -8 \\ 0 & 1 & 5/9 & 0 & 0 & 4 \\ 0 & 0 & 5/36 & 0 & 0 & -4 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -5/36 & 0 & 1 & 1 \end{array} \right| = \left| \begin{array}{c} -16 \\ 16/9 \\ -5/9 \\ 0 \\ 14/9 \end{array} \right|$$

ผลที่ได้ เปรียบลงในคอลัมน์สุดท้ายของตารางที่ 2 ดังต่อไปนี้

ตารางที่ 2

ตัวแปรฐาน	β_1	β_2	β_3	β_4	λ_B	Y_{32}
λ_{00}	0	2	0	0	8	-16
λ_{01}	1	5/9	0	0	74/9	16/9
λ_{02}	0	5/36	0	0	5/9	-5/9
λ_{11}	0	0	1	0	1	0
λ_{12}	0	-5/36	0	1	4/9	14/9

หาอัตราส่วนระหว่าง λ_{B_i} กับ $y_{32}^i y_{32}^i > 0, i = 1, 4$ ปรีบเทียบค่าที่ได้ ปรากฏว่า

$$\lambda_{B4}/y_{32}^4 = \text{ค่าต่ำสุด} \left(\frac{74/9}{16/9}, \frac{4/9}{14/9} \right) = \frac{2}{7}$$

หาค่าตอบชุดต่อไป โดยมี $\lambda_{B4} = \lambda_{32}$

หา B^{-1} และ λ_B ของค่าตอบชุดใหม่ โดยใช้สูตร (8.34), (8.35) จะได้

$$[B^{-1} \mid \lambda_B] = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 4/7 & 0 & 72/7 & | & 88/7 \\ 0 & 1 & 5/7 & 0 & -8/7 & | & 54/7 \\ 0 & 0 & 5/56 & 0 & 5/14 & | & 5/7 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & | & 1 \\ 0 & 0 & 5/56 & 0 & 9/14 & | & 2/7 \end{bmatrix}$$

นำผลที่ได้ ยกเว้นคอลัมน์แรกของ B^{-1} เขียนลงในตารางที่ 3 เราจะได้

$$\sigma_1 = (0, 4/7) \text{ และ } \sigma_2 = (0, 72/7)$$

ดังนั้น พังก์ชันเป้าหมายของปัญหาอย่างเปลี่ยนไปเป็น

$$(1) P_1 = \begin{bmatrix} [0 & 4/7] & \begin{bmatrix} 1 & 3 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} & [1 & 1] \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = x_1 + 11/7 x_2$$

$$(2) P_2 = \begin{bmatrix} [0 & 4/7] & \begin{bmatrix} -2 & 1 \\ 3 & 1 \end{bmatrix} & [3 & 2] \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_3 \\ x_4 \end{bmatrix} = -9/7 x_3 - 18/7 x_4$$

อ่านผลจากการฟ์ เรายจะได้ คำตอบอุตมະของแต่ละปญหาคือ

(1) คำตอบอยู่ที่จุดเดิม ซึ่งมี $P_1^* = -4$ สำหรับ (2) จะมีคำตอบอุตมະ 2 จุด คือ ที่จุด X_{22} ,

X_{32} โดยมี $P_2^* = -72/7$

$$M \quad P_j^* + \sigma_{2j} = (-4 - \frac{72}{7}) + (0 \frac{72}{7}) = (-4 \ 0)$$

ได้ $P_1^* + \sigma_{21} = \text{ค่าต่ำสุด } (-4, 0) = -4$

ใช้จุด X_{21} ในการหา d_{21}, q_{21} และ Y_{21}

$$d_{21} = \begin{bmatrix} 1 & -3 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 4 \\ 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 4 \\ 0 \end{bmatrix}, f_{21} = 4$$

$$Y_{21} = \left[\begin{array}{ccccc|c|c|c} 1 & 0 & 4/7 & 0 & 72/7 & -4 & -4 \\ 0 & 1 & 5/7 & 0 & -8/7 & 4 & 4 \\ 0 & 0 & 5/56 & 0 & 5/14 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & -5/56 & 0 & 9/14 & 0 & 0 \end{array} \right]$$

ผลที่ได้เขียนลงในคอลัมน์สุดท้ายของตารางที่ 3 ดังต่อไปนี้

ตารางที่ 3

ตัวแปรฐาน	β_1	β_2	β_3	β_4	λ_B	Y_{21}
λ_{00}	0	4/7	0	72/7	88/7	-4
λ_{01}	1	5/7	0	-8/7	54/7	4
λ_{22}	0	5/56	0	5/14	5/7	0
λ_{11}	0	0	1	0	1	1
λ_{32}	0	-5/56	0	9/14	2/7	0

หากอัตราส่วนระหว่าง λ_{Bi} กับ $y_{21}^i, y_{21}^i > 0, i = 1, 3$ เปรียบเทียบค่าที่ได้ pragกว่า

$$\lambda_{B3}/y_{21}^3 = \text{ค่าต่ำสุด } (\frac{54/7}{4}, 1) = 1$$

หาคำตอบชุดใหม่ต่อไป โดยมี $\lambda_{B_3} = \lambda_{21}$

หา B^{-1} และ λ_B ของตารางใหม่ โดยใช้สูตร (8.34), (8.35) จะได้

$$[B^{-1} \mid \lambda_B] = \left[\begin{array}{cccc|c} 1 & 0 & 4/7 & 4 & 72/7 & 116/7 \\ 0 & 1 & 5/7 & -4 & -8/7 & 26/7 \\ 0 & 0 & 5/56 & 0 & 5/14 & 5/7 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & -5/56 & 0 & 9/14 & 2/7 \end{array} \right]$$

นำผลที่ได้ ยกเว้นคอลัมน์แรกของ B^{-1} เขียนลงในตารางที่ 4

เราจะได้ $\sigma_1 = (0, 4/7)$ และ $\sigma_2 = (0, 72/7)$

พังก์ชันเป้าหมายของปัญหาอยู่ จะเหมือนเดิม ดังนั้น คำตอบอุตมະของแต่ละปัญหา ย่อย จะเป็นคำตอบชุดเดิม แต่ค่าของ $P_j^* + \sigma_j$ จะเปลี่ยนเป็น

$$P_1^* + \sigma_{21} = -4 + 4 = 0 \text{ และ } P_2^* + \sigma_{22} = -\frac{44}{7} + \frac{72}{7} = 4$$

ไม่มีค่าใดเป็นลบ แสดงว่า ตารางที่ 4 เป็นตารางที่ให้คำตอบอุตมະแล้ว เราแปลงผลที่ได้ ให้เป็นคำตอบของปัญหาเดิม โดยใช้สูตร (8.55) จะได้ว่า

$$\begin{aligned} X_1 &= \lambda_{21}X_{21} &= (4 \ 0 \ 0 \ 1 \ 0) \\ X_2 &= \lambda_{22}X_{22} + \lambda_{32}X_{32} &= \frac{5}{7} \left(\frac{16}{5} \ \frac{12}{5} \ 0 \ 0 \right) + \frac{2}{7} (0 \ 4 \ 8 \ 0) \\ &&= \left(\frac{16}{7} \ \frac{20}{7} \ \frac{16}{7} \ 0 \right) \end{aligned}$$

$$\text{สรุปได้ว่า เราจะได้ค่า } P_{\text{สูงสุด}} = \frac{116}{7} \text{ โดยมี } x_1 = 4, x_3 = 16/7, x_4 = 20/7$$

8.3 การวิเคราะห์ความไว (Sensitivity Analysis)

การวิเคราะห์ปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้น เท่าที่กล่าวมาแล้ว เราถือว่า เรายุ่ร้ายละเอียด ต่าง ๆ ของข้อมูลดีอยู่แล้ว เช่นรายละเอียดเกี่ยวกับ ส.ป.ส. c_i , a_{ij} และค่าคงที่ b_i แต่มีปัญหาเป็นจำนวนมาก ที่ค่าดังกล่าวเหล่านี้ ได้มาจาก การประมาณค่าที่ดีที่สุด หรืออาจเป็นค่าจริง แต่มีการ

เปลี่ยนแปลงในค่าตัวเลขข้อมูลอดเวลา ทั้งนี้แล้วแต่ลักษณะของข้อมูลนั้น ตัวอย่างที่จะเห็นได้ชัด เช่นในปัญหาการโภชนาการ ตัวอย่างของปัญหาที่เกี่ยวกับเรื่องอาหารไก่ ราคาของอาหารมักจะมีการเปลี่ยนแปลงไปในแต่ละเดือน เป็นต้น นอกจากนี้เรารายจะพบว่า ภายหลังการตัดสินใจได้ทางเลือกที่เหมาะสมแล้ว เกิดมีค่า c , หนึ่งตัวหรือมากกว่า ไม่ถูกต้อง หรืออาจตรวจสอบว่า ค่าคงที่ของข้อจำกัดบางข้อผิดพลาด อาจจะเกิดความผิดพลาดในค่า a_i เช่นจุดทศนิยมผิดที่ เป็นต้น ในบางครั้งอาจจะพบว่า ตัวแปรบางตัวของปัญหาที่ต้องการศึกษา หรือข้อจำกัดในบางกรณี ขาดหายไป หรือไม่ได้นำเข้ามาในปัญหา ด้วยเหตุดังกล่าวมานี้ เราจึงต้องใช้การวิเคราะห์ความไว เพื่อสืบสวนถึงสิ่งที่เกี่ยวข้องกับการเปลี่ยนแปลงในคำตอบที่เหมาะสม อันเนื่องมาจาก การเปลี่ยนแปลงของตัวเลขข้อมูล ซึ่งเราจะได้ศึกษาถึงการวิเคราะห์ ที่จะนำไปตัดสินว่า ค่าของ ส.ป.ส. ที่กำหนดให้ ควรจะมีค่าในช่วงใด จึงจะทำให้คำตอบอุตมະที่ได้แต่เดิม ยังคงเดิม

8.3.1 การเปลี่ยนแปลงในเวคเตอร์

สมมติเราได้คำตอบอุตมະ

$$\underline{X}_B = B^{-1}\underline{b}, P = \underline{C}_B \underline{X}_B$$

ต่อปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้น

$$A\underline{X} = \underline{b}, \underline{X} \geq 0, \text{ ค่าสูงสุด } P = \underline{C}' \underline{X}$$

เมื่อเกิดมีค่า c , บางค่าในเวคเตอร์ \underline{C} เปลี่ยนไปเป็น

$$\underline{C}^+ = \underline{C} + \emptyset f \quad \dots\dots\dots(8.67)$$

เมื่อ f เป็นรายละเอียดในรูปเวคเตอร์ใด ๆ และ \emptyset เป็นพารามิเตอร์เชิงสากลาร์ ที่ไม่เป็นลบ เราต้องการหาค่า \emptyset ที่โตที่สุด ที่ทำให้คำตอบอุตมະที่ได้แต่เดิม ยังคงเป็นคำตอบที่เหมาะสมเช่นเดิม เราใช้ $c_j^+ - s_j^+$ แทนค่า $c_j - s_j$ เมื่อ C เปลี่ยนเป็น C^+ ดังนั้นค่าวิกฤติของ \emptyset ที่ทำให้การเพิ่มขึ้น ในค่า \emptyset ได้ \emptyset เป็นผลให้ $c_j^+ - s_j^+$ ตั้งแต่ 1 ตัวขึ้นไป มีค่าน้อยกว่าหรือเท่ากับ 0 เรามี

$$\begin{aligned} c_j^+ - s_j^+ &= c_j + \emptyset f_j - (C_B + \emptyset f_B) \underline{X}_j \\ &= c_j - s_j + \emptyset(f_j - f_B \underline{X}_j) \leq 0 \end{aligned}$$

ในเมื่อ f_B เป็นเวคเตอร์ที่มีส่วนประกอบของ f ที่สมนัยกับส่วนประกอบของ \underline{C} ใน \underline{C}_B ถ้าทุกค่าของ $f_j - f_B \underline{X}_j$ ไม่เป็นลบ แสดงว่า เราจะกำหนด \emptyset โตเท่าใดก็ได้ โดยไม่ทำให้เสียความเหมาะสมไป อย่างไรก็ตาม หากมี $f_j - f_B \underline{X}_j$ 1 ค่าหรือมากกว่าเป็นบวก และ $\emptyset \geq 0$ โดยสมความค่าวิกฤติ $\emptyset \geq 0$ จะถูกกำหนดโดย

$$\varnothing_c^+ = \frac{s_k - c_k}{f_k - f_B X_k} = \text{ค่าต่ำสุด } \frac{s_j - c_j}{f_j - f_B \underline{X}_j}, f_j - f_B \underline{X}_j > 0 \quad \dots\dots\dots(8.68)$$

หาก $\varnothing > \varnothing_c^+$ คำตอบปัจจุบันจะไม่เป็นคำตอบอุตม์ (คำตอบที่เหมาะสม) เวคเตอร์แรกที่จะใส่เข้าไปในฐานเพื่อรักษาความเหมาะสม เมื่อค่า \varnothing คือ \varnothing_c ก็คือ a_k ที่ได้จาก (8.68) หรือเป็นเวคเตอร์หนึ่งของ a_k ถ้ามีหลายเวคเตอร์ ซึ่งทำให้คำตอบอุตม์มีจริง เมื่อ $\varnothing > \varnothing_c$

ถ้าทุกค่าของ $f_j - f_B X_j$ เป็นลบ แสดงว่า เราจะลดค่า c_j บางค่าในเวคเตอร์ C ให้มากที่สุดเท่าได้ก็ได้ โดยไม่ทำให้คำตอบที่ได้เปลี่ยนไป นั่นคือ $\varnothing \leq 0$ ค่าวิกฤติ $\varnothing_c \leq 0$ จะถูกกำหนดโดย

$$\varnothing_c^- = \text{ค่าสูงสุด } \frac{s_j - c_j}{f_j - f_B X_j}, f_j - f_B X_j < 0 \quad \dots\dots\dots(8.86)$$

หาก $\varnothing < \varnothing_c^-$ คำตอบที่ได้จะไม่เป็นคำตอบที่เหมาะสม เราต้องปรับคำตอบเสียใหม่

ถ้าค่าของ $f_j - f_B X_j = 0$ ค่าของ $\varnothing_c^- = \infty$ ซึ่งให้เห็นว่า หาก c_j ที่เปลี่ยนค่า เป็น ส.ป.ส. ของตัวแปรนอกฐาน x_j ค่าที่จะเปลี่ยนแปลงได้จะอยู่ในช่วง $\leq s_j - c_j$ ของตัวแปรนอกฐาน x_j นั้น นั่นเอง กล่าวโดยสรุป ค่าของ c_j จะเปลี่ยนแปลงไปเป็น

$$c_j + \varnothing_c^- \leq c_j \leq c_j + \varnothing_c^+ \quad \text{เมื่อ } x_j \text{ เป็นตัวแปรฐาน}$$

$$c_j \leq s_j - c_j \quad \text{เมื่อ } x_j \text{ เป็นตัวแปรนอกฐาน}$$

ตัวอย่างที่ 8.4

$$\text{ค่าสูงสุด } P = 25x_1 + 35x_2 + 40x_3 \text{ (กำไร : บาท)}$$

โดยมีข้อจำกัด

$$x_1 + 3x_2 + x_3 \leq 1000 \quad (\text{เวลาใช้งานได้ของเครื่องจักร A})$$

$$x_1 + 2x_2 + 2x_3 \leq 1200 \quad (\text{เวลาใช้งานได้ของเครื่องจักร B})$$

$$\frac{5}{2}x_1 + 2x_2 + x_3 \leq 2400 \quad (\text{ปริมาณที่มีอยู่ของวัตถุดิบ})$$

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0$$

ในเมื่อ x_1, x_2, x_3 เป็นปริมาณสินค้าชนิดที่ 1, 2 และ 3 ตามลำดับ จงหาแผนการผลิตที่ดีที่สุด และจงพิจารณาว่า กำไรต่อหน่วยของสินค้าชนิดที่ 3 จะเปลี่ยนแปลงได้แค่ไหน โดยไม่ทำให้แผนการผลิตเปลี่ยนแปลง

วิธีทำ

เปลี่ยนตัวแบบเป็นรูปมาตรฐาน โดยใช้ x_4, x_5 และ x_6 เป็น slack variables หากำดอบโดยใช้วิธีการ simplex ได้ตารางสุดท้าย :-

ตัวแปรฐาน		c_j	25	35	40	0	0	0
x_i	c_i	ค่าดัดอับฐาน	a_1	a_2	a_3	a_4	a_5	a_6
x_1	25	800		4	0	2		0
x_3	40	200		0				0
x_6	0	200	0	-7	0	-4	$\frac{3}{2}$	1
$P = 28000$		s_j	25	60	40	10	15	0
		$c_j - z_j$	0	-25	0	-10	-15	0

แผนกรผลิตที่ดีที่สุดคือ ผลิตสินค้าชนิดที่ 1 800 หน่วย ชนิดที่ 3 200 หน่วย ใช้เวลาเครื่องจักร A และ B หมดพอดี แต่มีวัตถุซึบเหลืออยู่ 200 ได้กำไร = 28,000 บาท

ต้องการพิจารณาการเปลี่ยนแปลงของ c_3 ที่ไม่มีผลกระทบต่อแผนกรผลิต (เปลี่ยนแปลงเฉพาะค่าของกำไรเท่านั้น)

$$\text{ในที่นี้ } f = (0 \ 0 \ 1 \ 0 \ 0 \ 0) \text{ และ } f_B = (0 \ 1 \ 0)$$

$$f_2 - f_B X_2 = 0 - (0 \ 1 \ 0)(4 \ -1 \ -7)' = 1$$

$$f_4 - f_B X_4 = 0 - (0 \ 1 \ 0)(2 \ -1 \ -4)' = 1$$

$$f_5 - f_B X_5 = 0 - (0 \ 1 \ 0)(-1 \ 1 \ \frac{3}{2})' = -1$$

$$\text{ดังนั้น } \varnothing_c = \text{ค่าต่ำสุด } (\frac{25}{1}, \frac{10}{1}) = 10$$

$$\varnothing_c^- = \frac{15}{-1} = -15$$

แสดงว่า แผนกรผลิตจะคงเดิม ถ้ากำไรต่อหน่วยของสินค้า ชนิดที่ 3 อยู่ในช่วง 40-15 ถึง 40 + 10

$$\text{นั่นคือ } 25 \leq c_3 \leq 50$$

ข้อสังเกต

พิจารณาค่าของ $f_j - f_B X_j$ จะเห็นว่า

$$f_j - f_B X_j = -x_{rj}$$

เมื่อ x_{rj} เป็น ส.ป.ส. ของตัวแปรนอกฐาน x_j ในแต่ร ของตัวแปรฐาน x_i ซึ่งเรากำลังพิจารณาช่วงของ c_i ที่เป็นไปได้

ดังนั้น วิธีการพิจารณา การเปลี่ยนแปรค่าของ c_i เราอาจทำได้โดยการหาค่า θ^+ และ θ^- จากตารางสุดท้าย ได้ดังนี้

$$0: \quad \text{ค่าดำสุด } \frac{c_j - s_j}{x_{rj}}, x_{rj} < 0$$

$$\theta^-: \quad \text{ค่าสูงสุด } \frac{c_j - s_j}{x_{rj}}, x_{rj} > 0$$

2. เราอาจพิจารณาค่า $c_j - s_j$ (หรือ x_{rj}) ของตารางสุดท้าย เมื่อมีการเปลี่ยนแปลงในค่า c_j ได้ดังนี้

(2.1) ถ้า c_j ของตัวแปรนอกฐาน x_j เปลี่ยนเป็น $c_j + \theta$ ค่าของ $c_j - s_j$ จะเปลี่ยนเป็น $c_j - s_j + \theta$ (หรือ $x_{rj} - \theta$) ถ้าค่านี้มีเครื่องหมายเหมือนเดิม แสดงว่า คำตอบไม่เปลี่ยนแปลง นอกเหนือจากนี้ ต้องหาคำตอบชุดใหม่ นั่นคือ ทำการงต่อไป ใช้ x_j เป็นตัวแปรฐานใหม่

ตัวอย่างเช่น ถ้ากำไรของสินค้าชนิดที่ 2 เปลี่ยนเป็น 50 บาท/หน่วย นั่นคือ c_2 เปลี่ยนเป็น $c_2 + 15$ เราจะได้ $c_2 - s_2 = -25 + 15 = -10$ แสดงว่าแผนการผลิตไม่เปลี่ยนแปลง

(2.2) ถ้า c_j ของตัวแปรฐาน x_j เปลี่ยนเป็น $c_j + \theta$ ค่าของ $c_j - s_j$ จะเปลี่ยนเป็น $c_j - s_j - \theta x_{rj}$ (หรือ $x_{rj} + \theta x_{rj}$) ถ้าทุกค่ามีเครื่องหมายเหมือนเดิม แสดงว่า แผนการผลิตคงเดิม เปลี่ยนเฉพาะค่า P เท่านั้น ถ้าค่าใดมีเครื่องหมายตรงข้าม แสดงว่าแผนการผลิตเปลี่ยนแปลง ต้องทำการใหม่ต่อไป

ตัวอย่างเช่น ถ้ากำไรต่อหน่วยของสินค้าชนิดที่ 1 เปลี่ยนเป็น 20 บาท นั่นคือ c_1 เปลี่ยนเป็น $c_1 - 5$ เราจะได้ $c_j - s_j, j = 1, 2, \dots, 6$ ตามลำดับ ดังนี้

$$0 - 25 - (-5) 4 \quad 0 - 10 - (-5) 2 - 15 - (-5)(-1) \quad 0$$

ทุกค่า จะมีเครื่องหมายเหมือนเดิม แต่ $c_4 - s_4 = 0$ ซึ่งแสดงว่า มีคำตอบที่ดีที่สุดมากกว่า 1 ชุด นั่นเอง

ให้เน้นศึกษากลับไปพิจารณาการเปลี่ยนแปลงของกำไรต่อหน่วยของสินค้าชนิดที่ 1 และของสินค้าชนิดที่ 3 ดูบ้าง ว่าจะมีค่าในช่วงใด จึงจะไม่มีผลกระทบต่อแผนการผลิตเดิม

ถ้านำผลที่ได้นี้ไปใช้ในปัญหาการขนส่ง จะพบว่า การพิจารณาการเปลี่ยนแปลงในค่าของ c_{ij} ตัวใด ก็คือ การพิจารณาค่า $c_{ij} - s_{ij}$ ของตารางสุดท้ายนั้นเอง ด้วยเหตุนี้ การพิจารณาการเปลี่ยนแปลงของ c_{ij} ในช่องใด เราใช้ $c_{ij} + \emptyset$ และตรวจสอบค่า $c_{ij} - s_{ij}$ ในตารางสุดท้ายใหม่ ดูว่า \emptyset ควรจะมีค่าได้มากที่สุดแค่ไหน จึงจะไม่มีผลกระทบต่อสายการผลิตเดิม

ตัวอย่างที่ 8.5

กำหนดตารางจัดสายขนส่งที่ดีที่สุด ดังนี้

โรงงาน \ ลูกค้า	ก	ข	ค	# ผลิตได้
1	5 400	6 100	12 1	500
2	8 10	10 11	4 600	600
3	7 5	3 500	8 400	900
# ที่ต้องการ	400	600	1000	

จงหาว่า อัตราค่าขนส่งจากโรงงาน 1 ไปให้ลูกค้า ก จะเปลี่ยนแปลงได้มากที่สุดเท่าไร โดยไม่ทำให้แผนการจัดส่งเปลี่ยนแปลง

วิธีทำ

เปลี่ยนค่า c_{1g} จาก 5 เป็น $5 + \emptyset$ หาค่า $c_{ij} - s_{ij}$ ของสายที่ไม่ได้ใช้ที่เกี่ยวข้องกับสาย (1, g) จากตารางดีอิสัย (2, g) และ (3, g) จะได้ว่า

$$c_{2g} - c_{1g} + c_{1x} - c_{3x} + c_{3k} - c_{2k} = 10 - \emptyset \geq 0 \Rightarrow \emptyset \leq 10$$

$$c_{3g} - c_{1g} + c_{1x} - c_{3x} = 5 - \emptyset \geq 0 \Rightarrow \emptyset \leq 5$$

แสดงว่า ค่าของ $c_{1g} \leq 5 + 5$

อัตราค่าขนส่งจากโรงงาน 1 ไปให้ลูกค้า ก ต้องมีค่าไม่เกิน 10 แผนการจัดส่งจึงจะคงเดิม

8.3.2 การเปลี่ยนแปลงในเวคเตอร์ \underline{b}

ในที่นี้ เราจะมาวิเคราะห์ว่า หากมีการเปลี่ยนแปลงค่าของ \underline{b} ตามรายละเอียดที่ระบุไว้ จะมีการเปลี่ยนแปลงได้มากแค่ไหน ก่อนที่คำตอบที่เหมาะสมจะไม่เป็นคำตอบที่เป็นไปได้ออกต่อไป เรากำหนด

$$\underline{b}^* = \underline{b} + \theta \underline{r} \quad \dots\dots\dots(8.69)$$

เมื่อ \underline{r} เป็นรายละเอียดกำหนดในรูปเวคเตอร์ใด ๆ และ θ เป็นปริมาณสเกลาร์ เราต้องการหาค่าที่โตที่สุดของ θ ที่ทำให้มทริคฐาน B ที่ได้ ยังคงให้คำตอบที่เป็นไปได้ ให้รวมพิจารณา

$$\underline{X}_B^* = B^{-1}\underline{b}^* = B^{-1}\underline{b} + \theta B^{-1}\underline{r} = \underline{X}_B + \theta \underline{X}, \quad \underline{X} = B^{-1}\underline{r} \quad \dots\dots\dots(8.70)$$

ในเมื่อ \underline{X}_B เป็นคำตอบที่เป็นไปได้ขั้นฐานที่เหมาะสม หาก $x_{ij} \geq 0$ ทุกค่า i ค่าของ θ จะเพิ่มขึ้นเท่าใดก็ได้ และ \underline{X}_B^* จะเป็นไปได้และเหมาะสม แต่ถ้ามี $x_{ij} < 0$ หนึ่งค่าหรือมากกว่า เราหากวิกฤติ θ_c^+ (เมื่อ $x_{c,i}^*$ ตัวแรกเข้าใกล้ 0) โดย

$$\theta_c^+ = \frac{x_{B,i}}{x_{ij}} = \text{ค่าต่ำสุด } - \frac{x_{B,i}}{x_{ij}}, \quad x_{ij} < 0 \quad \dots\dots\dots(8.71)$$

หาก $\theta > \theta_c^+$ เราต้องเปลี่ยนฐานใหม่เพื่อคงความเป็นไปได้

หาก $x_{ij} < 0$ ค่าของ θ ที่มากที่สุด ที่ทำให้ \underline{X}_B ลดลง โดยไม่มีผลกระทบตัวแปรฐานเดิม จะกำหนดได้จาก

$$\theta_c^- = \frac{\text{ค่าต่ำสุด } \frac{x_{B,i}}{x_{ij}}}{x_{ij}}, \quad x_{ij} > 0 \quad \dots\dots\dots(8.71)$$

ตัวอย่างที่ 8.6

จากปัญหาในตัวอย่างที่ 8.4 จงหาว่า เวลาใช้งานได้ของเครื่องจักร A จะเปลี่ยนเปรียได้แค่ไหน โดยไม่ทำให้แผนการผลิตเปลี่ยนแปลง (เปลี่ยนเฉพาะค่าตัวเลข แต่การตัดสินใจยังเหมือนเดิม)

วิธีทำ

พิจารณาค่า x_{ni} (คำตอบฐานในแทรฟที่ i) และ x_{ii} ในตารางสุดท้ายของตัวอย่างที่ 8.4 จะได้ว่า

$$\theta_c^+ = \text{ค่าต่ำสุด } (-\frac{200}{-1}, -\frac{200}{-4}) = 50$$

$$\theta_c^- = \frac{800}{2} = 400$$

$$\Rightarrow 1000 - 400 \leq b, \leq 1000 + 50$$

รายรับคงผลิตสินค้าชนิดที่ 1 และชนิดที่ 3 โดยใช้เครื่องจักรทั้ง 2 อย่างเดิมที่ แต่มีวัตถุดิบเหลืออยู่ ถ้าเวลาใช้งานได้ของเครื่องจักร A อยู่ในช่วง 600 ถึง 1050

หมายเหตุ เรายังตรวจสอบคำตอบของเราได้ ดังต่อไปนี้

พิจารณาค่าใน colum x_4 บอกให้รู้ว่า ถ้าเวลาของเครื่องจักร A เพิ่มขึ้น 1 หน่วย เราสามารถผลิตสินค้าชนิดที่ 1 เพิ่มอีก 2 หน่วย แต่ลดจำนวนผลิตสินค้าชนิดที่ 3 ไป 1 หน่วย ปริมาณวัตถุดิบจะถูกนำมาใช้เพิ่มขึ้นอีก 4 หน่วย และจะเป็นผลให้เราได้กำไรเพิ่มขึ้นอีก 10 บาท เวลาของเครื่องจักร A จะเพิ่มขึ้นได้สูงสุด 50 ชั่วโมงโดยกับการใช้วัตถุดิบนั้นเอง พิจารณาได้ดังนี้

คำตอบเดิม	คอลัมน์ที่เปลี่ยน	คำตอบที่ปรับแล้ว
$x_1 \begin{pmatrix} 800 \\ 200 \\ 200 \\ p \end{pmatrix}$	$+ (50) \begin{pmatrix} 2 \\ -1 \\ -4 \\ 10 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 900 \\ 150 \\ 0 \\ 28,500 \end{pmatrix}$	

จะเห็นว่า ถ้าเวลาของเครื่องจักร A เพิ่มเติมที่ 50 หน่วย วัตถุดิบจะถูกนำไปใช้หมดพอต่อไม่อาจจะผลิตต่อได้อีก

ในทางตรงกันข้าม ถ้าเวลาของเครื่องจักร A ลดลง 1 หน่วย เราจะลดการผลิตสินค้าชนิดที่ 1 2 หน่วย เพิ่มการผลิตสินค้าชนิดที่ 3 อีก 1 หน่วย มีวัตถุดิบเหลือเพิ่มขึ้นอีก 4 หน่วย และกำไรจะลดลง 10 บาท ถ้าเราลดเวลาของเครื่องจักร A ลงเต็มที่ 400 จะปรากฏผล :-

คำตอบเดิม	คอลัมน์ที่เปลี่ยน	คำตอบที่ปรับแล้ว
$x_1 \begin{pmatrix} 800 \\ 200 \\ 200 \\ p \end{pmatrix}$	$- (400) \begin{pmatrix} 2 \\ -1 \\ -4 \\ 10 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 600 \\ 1,800 \\ 24,000 \end{pmatrix}$	

เราจะผลิตสินค้าชนิดที่ 3 เพียงอย่างเดียว และจะมีวัตถุดิบเหลืออยู่ 1,800 ได้กำไรเพียง 24,000

สรุปได้ว่า ถ้าเวลาของเครื่องจักร A อยู่ในช่วง 650-1,050 แผนการผลิตจะคงเดิม เป็นไปนี้
เฉพาะจำนวนเท่านั้น

ให้นักศึกษาลองพิจารณาว่า เวลาของเครื่องจักร B ปริมาณของวัตถุดิบ จะเปลี่ยนแปลงได้
มากน้อยแค่ไหน โดยไม่มีผลกระทบต่อแผนการผลิตเดิม

8.3.3 การเพิ่มตัวแปรหรือข้อจำกัด

ในหัวข้อนี้ เราจะมาพิจารณาว่า เราจะเพิ่มตัวแปร (เวคเตอร์) อื่นเข้ามาได้อย่างไร หรือเรา
จะใส่ข้อจำกัดเพิ่มเข้ามา ในระบบได้อย่างไร โดยคำตอบที่ได้เดิมยังคงเป็นคำตอบที่เหมาะสม
การเพิ่มตัวแปรเข้ามาใหม่ กระทำได้ดังต่อไปนี้ หากเราได้ตัวแปร x_{n+1} พร้อมด้วยเวคเตอร์กิจกรรม
 a_{n+1} และกำไรต่อหน่วย c_{n+1} รวมเข้ามาอยู่ในระบบ เราคำนวณ

$$\underline{X}_{n+1} = \underline{B}^{-1} \underline{a}_{n+1}, c_{n+1} - s_{n+1} = \underline{C}_B \underline{X}_{n+1} - c_{n+1} \quad \dots\dots\dots(8.72)$$

ในเมื่อ B เป็นเมตริกซ์ฐานในคำตอบที่เหมาะสมต่อปัญหาเดิม

หากเราได้ $c_{n+1} - s_{n+1} \leq 0$ แสดงว่าคำตอบเดิมที่ได้ยังคงเป็นคำตอบที่เหมาะสม แต่ถ้าเรา
ได้ $c_{n+1} - s_{n+1} > 0$ เราดำเนินการตามวิธีการซึมเพลกซ์ต่อไป และใส่ a_{n+1} เข้ามาในฐาน ในขั้น
ต่อไป

สำหรับปัญหาที่เกี่ยวกับการเพิ่มข้อจำกัดใหม่เข้ามา ภายหลังการหาคำตอบที่เหมาะสม
ได้แล้ว มีข้อสังเกตอย่างหนึ่งว่า การเพิ่มเข้ามาของข้อจำกัดใหม่ จะเป็นสาเหตุให้ค่าของ P
ลดลง หรืออาจจะไม่เปลี่ยนแปลงเลยก็ได้ เราถือว่าข้อจำกัดใหม่ จะต้องไม่เพิ่มตัวแปรที่มีกำไร
ต่อหน่วยไม่เป็น 0 นีก็หมายความว่า เรายังคงหาค่าสูงสุดของฟังก์ชัน P เดิม ก่อนที่จะเพิ่มข้อจำกัด
เข้ามาใหม่ในระบบ สมมติว่า P จะมีค่าเพิ่มขึ้น จากการเพิ่มข้อจำกัดใหม่เข้ามา และถือว่า คำตอบ
ที่เหมาะสมที่ได้ใหม่ จะสอดคล้องกับ m ข้อจำกัดแรก กับข้อจำกัดที่เพิ่มเข้ามาใหม่ และเป็นคำตอบ
ต่อปัญหาเดิม ซึ่งขัดแย้งกับข้อเท็จจริงว่า เราไม่สามารถที่เหมาะสมต่อปัญหาเดิม เพราะฉะนั้น

$$\max P_{m+1} \leq \max P_m \quad \dots\dots\dots(8.73)$$

ในที่นี้ ดังนีล่างแสดงถึงจำนวนของข้อจำกัด การวิเคราะห์นี้แสดงให้เห็นว่า หากคำตอบ
ที่เหมาะสมต่อปัญหาเดิม สอดคล้องกับข้อจำกัดใหม่ คำตอบดังกล่าวนั้นก็จะเป็นคำตอบที่เหมาะสม
ต่อปัญหาใหม่ด้วย อย่างไรก็ตี หากคำตอบนั้นไม่สอดคล้องกับข้อจำกัดใหม่ เราจะต้องหาคำตอบ
ที่เหมาะสมต่อไป

เมทริกซ์ฐานเริ่มต้นของระบบใหม่ (รวมข้อจำกัดใหม่เข้าไปแล้ว) คือ

$$B_1 = \begin{bmatrix} B & 0 \\ v & \pm 1 \end{bmatrix}, B_1^{-1} = \begin{bmatrix} B^{-1} & 0 \\ \mp vB^{-1} & \pm 1 \end{bmatrix} \quad \dots\dots\dots(8.76)$$

ในเมื่อ B เป็นเมทริกซ์ฐานที่เหมาะสมของปัญหาเดิม B_1 จะเป็น $(m+1) \times (m+1)$ เมทริกซ์ columnn สุดท้ายอาจเป็นเวกเตอร์ของ slack, surplus หรือ artificial ที่เกี่ยวข้องกับข้อจำกัดใหม่ และ v เป็น row vector ประกอบด้วย ส.ป.ส. (ในข้อจำกัดใหม่) ของตัวแปรที่อยู่ในเมทริกซ์ฐาน การตรวจสอบอีก เราใช้หลักเกณฑ์เดิมที่เคยกล่าวมาแล้ว อย่างไรก็ตาม หากการเพิ่มข้อจำกัดใหม่เข้ามาในระบบ และผลจากการตรวจสอบ พบว่าไม่สอดคล้องกับคำตอบที่เหมาะสมเดิม วิธีที่ดีที่สุดก็คือ การเริ่มต้นหาคำตอบแรกของระบบใหม่ แล้วดำเนินต่อไปจนกว่าจะได้คำตอบที่เหมาะสม

จากตัวอย่างที่ 8.4 สมมติว่าการผลิตครั้งนี้ ต้องการให้ได้ปริมาณสินค้าทั้ง 3 ชนิดรวมกัน อย่างน้อยที่สุด 1,000 หน่วย นั้นคือ เรา มี ข้อจำกัดที่ 4

$$x_1 + x_2 + x_3 - x_7 = 1000$$

ในเมื่อ x_i เป็นตัวแปร slack ของข้อจำกัดที่ 4 นี้ เราแทนค่า x_1, x_3 จากตารางสุดท้าย (ตารางในหน้า 429) จะได้ผลลัพธ์ ดังนี้

$$(-4x_2 - 2x_4 + x_5) + x_2 + (x_2 + x_4 - x_5) - x_7 = 1000 - 800 - 200$$

$$\text{หรือ } -2x_2 - x_4 - x_7 = 0$$

จะได้ตารางสุดท้าย ดังนี้

ตัวแปรฐาน		c_j	25	35	40	0	0	0	0
x_i	c_i	ค่าตอบฐาน	a_{11}	a_{12}	a_{13}	a_{14}	a_{15}	a_{16}	a_{17}
x_1	25	800	1	4	0	2	-1	0	0
x_3	40	200	0	-1	1	-1	1	0	0
x_6	0	200	0	-7	0	4	$3/2$	1	0
x_7	0	0	0	2	0	1	0	0	1
$P = 28000$		s_i	25	60	40	10	15	0	0
		$c_j - s_i$	0	-25	0	10	-15	0	0

สรุปได้ว่า แผนการผลิตเหมือนเดิม