

บทที่ 2

โปรแกรมเชิงเส้น

โปรแกรมเชิงเส้น (Linear Programming) หรือที่เรียกสั้น ๆ ว่า LP เป็นเทคนิคที่สำคัญ และนิยมใช้กันมากในบรรดาโปรแกรมเชิงคณิตศาสตร์ โปรแกรมเชิงเส้นจะถูกนำมาช่วยในการแก้ปัญหาที่เราไม่สามารถแก้ได้ด้วยตัวเราเอง เพราะเสียเวลาและยุ่งยากเกินไป ซึ่งอาจจะทำให้ผิดพลาดได้ง่าย LP จะมีประโยชน์ในการแก้ปัญหาที่มีทางเลือกมากmany แต่ การเกิดขึ้นของทางเลือกเหล่านั้นอยู่ภายใต้สภาวะที่แน่นอน การใช้เทคนิค LP จึงจำเป็นต้อง เรียนรู้ถึงลักษณะปัญหาที่ใช้ LP และวิธีการแก้ปัญหานั้นเพื่อให้ได้ทางเลือกที่ดีที่สุด

2.1 ลักษณะของปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้น

(Linear Programming Problem : LPP)

เราอาจนิยาม LP ว่า เป็นเทคนิคเชิงคณิตศาสตร์ที่ใช้ในการจัดสรรหรือแจกจ่ายทรัพยากร ที่มีอยู่อย่างจำกัด ให้เกิดผลดีที่สุด ตรงตามวัตถุประสงค์ที่วางไว้ นักคณิตศาสตร์อาจให้นิยาม ว่า LP เป็นวิธีการแก้ปัญหาภายใต้ข้อบังคับต่าง ๆ โดยมีเป้าหมายว่า ต้องการให้ได้ค่าสูงสุด หรือค่าต่ำสุดของพั้งก์ชัน นักเศรษฐศาสตร์นิยามไว้ว่า LP เป็นวิธีการจัดสรรทรัพยากรที่มีอยู่ อย่างจำกัดให้สอดคล้องกับกฎของอุปสงค์และอุปทาน นักธุรกิจมอง LP ในแง่ของเครื่องมือ อย่างหนึ่งที่ใช้ในปัญหาการวิเคราะห์กิจกรรมทางด้านธุรกิจ เพื่อการวิจัยและพัฒนาให้เป็นไป ตามเป้าหมายที่กำหนดไว้ อย่างไรก็ตาม LP จะเกิดขึ้นได้ก็ต่อเมื่อมีการจำกัดของทรัพยากร ปัญหาในชีวิตจริงมักจะมีข้อจำกัดเสมอ ตัวอย่างเช่น โรงงานอุตสาหกรรมสามารถผลิตสินค้า ได้หลายชนิด สินค้าแต่ละชนิดใช้วัตถุดิบไม่เหมือนกันและมีปริมาณต่างกัน เวลาที่ใช้ในการผลิต ขั้นตอนการผลิตก็แตกต่างกันออกไป แรงงานที่ใช้จึงไม่เท่ากัน ทั้งวัตถุดิบและแรงงานมีปริมาณ จำกัด จำนวนวัตถุดิบอาจแปรผันไปตามฤดูกาล เวลาที่ใช้ในการผลิตขึ้นอยู่กับความสามารถ ของเครื่องจักร หากต้องการเพิ่มผลผลิตก็ต้องสต็อกวัตถุดิบไว้มากยิ่งขึ้น ต้องมีที่เก็บเพียงพอ

นั่นคือต้องขยายที่เก็บวัตถุดิบอีก และต้องเพิ่มปริมาณแรงงาน เช่น เพิ่มเครื่องจักรหรือขยายเวลาการทำงาน เป็นต้น นอกจากนี้ยังมีข้อจำกัดเกี่ยวกับการขายซึ่งอาจแปรผันไปตามฤดูกาล หรือปริมาณขายของสินค้าต่าง ๆ บางชนิดอาจขายได้ในปริมาณจำกัด แต่บางชนิดขายได้ไม่จำกัด กำไรที่ได้จากการจำหน่ายสินค้าแต่ละชนิด ขึ้นอยู่กับต้นทุนการผลิต ค่าน้ำส่งหรืออื่น ๆ กำไรของสินค้าแต่ละชนิดจึงไม่เท่ากัน ปัญหามีอยู่ว่าเราจะเลือกผลิตสินค้าชนิดใด อย่างไรจึงจะได้กำไรมากที่สุด การผลิตเพื่อให้ได้กำไรสูงสุดก็คือเป้าหมายของโรงงานอุตสาหกรรมนี้ การใช้ LP ใน การแก้ปัญหาจึงต้องศึกษารายละเอียดและทำการวิเคราะห์ปัญหาที่เกิดขึ้น จะต้องรู้ว่า ข้อจำกัดของปัญหาที่ประสบอยู่มีอะไรบ้าง มีขอบเขตและเงื่อนไขอย่างไร เป้าหมายที่ต้องการคืออะไร ต้องการค่าสูงสุดหรือต้องการค่าต่ำสุด อาศัยเงื่อนไขของข้อจำกัดและเป้าหมายที่กำหนดไว้ นำมาวิเคราะห์หาตัวแปรที่จะใช้ในการตัดสินใจ (decision variable) ดูว่าตัวแปรเหล่านี้มีอะไรบ้าง สามารถนำมาเขียนเป็นรูปสมการหรือสมการเชิงเส้นของข้อจำกัด และพังก์ชันเป้าหมายได้หรือไม่ และมีข้อกำหนดว่าตัวแปรเหล่านี้จะต้องมีค่าเป็น正值เสมอ เราจึงให้นิยามของปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้น (LPP) และตัวแบบของปัญหาดังต่อไปนี้

ปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้น (LPP) ก็คือ ปัญหาเกี่ยวกับการใช้หรือการจัดสรรทรัพยากรที่มีอยู่อย่างจำกัด ให้บรรลุถึงเป้าหมายที่วางไว้อย่างมีประสิทธิภาพ เป้าหมายจะเป็นพังก์ชันเชิงเส้นของตัวแปร เรียกว่า พังก์ชันเป้าหมาย (objective function) กำหนดในเทอมของการหาค่าสูงสุด หรือการหาค่าต่ำสุดของพังก์ชัน โดยมีข้อจำกัดเกี่ยวกับการใช้หรือการจัดสรรทรัพยากรอันได้แก่ กำลังคน เงินทุน วัสดุดิบ เครื่องจักร ทรัพย์สินต่าง ๆ ฯลฯ ซึ่งเขียนเป็นสมการหรือสมการเชิงเส้น ตัวแบบของปัญหาเขียนได้ดังนี้

$$\text{หาค่าสูงสุด (หรือหาค่าต่ำสุด) } Z = c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n \quad (2.1)$$

โดยมีข้อจำกัด

$$\begin{aligned} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n &\{ \leq, \geq, = \} b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n &\{ \leq, \geq, = \} b_2 \\ &\vdots \quad \vdots \quad \vdots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n &\{ \leq, \geq, = \} b_m \end{aligned} \quad (2.2)$$

$$\text{และ } x_j (j = 1, 2, \dots, n) \geq 0 \quad (2.3)$$

หรือเขียนแบบย่อได้ดังนี้

$$\text{หาค่าสูงสุด } P = \sum_{j=1}^n c_j x_j \quad (2.1)'$$

$$\text{โดยมีข้อจำกัด } \sum_{j=1}^n a_{ij}x_j \{ \leq, \geq, = \} b_i, i = 1, 2, \dots, m \quad (2.2)'$$

$$\text{และ } x_j \geq 0, j = 1, 2, 3, \dots, n \quad (2.3)'$$

ในเมื่อ m = จำนวนทรัพยากรที่จะนำมาใช้หรือที่ต้องการ

n = จำนวนกิจกรรมที่จะทำ

a_{ij} = จำนวนหน่วยของทรัพยากร i ที่มีหรือที่จะใช้ในกิจกรรม j หนึ่งหน่วย

b_i = จำนวนหน่วยของทรัพยากร i ที่มีหรือที่ต้องการให้มี

c_j = ผลตอบแทนหรือค่าใช้จ่ายจากกิจกรรม j หนึ่งหน่วย

x_i = จำนวนหน่วยของกิจกรรม j

ปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้นมีหลายขนาด ตั้งแต่ปัญหานาดเล็ก มีตัวแปรหรือข้อจำกัดไม่เกิน 5 เป็นปัญหาง่าย ๆ ซึ่งเราอาจพบได้ในชีวิตประจำวัน และความสามารถหาคำตอบได้ด้วยตัวเราโดยไม่ต้องใช้เครื่องคอมพิวเตอร์ ปัญหานาดกลาง มีตัวแปรและข้อจำกัดเป็นจำนวนร้อย เรายังแก้ปัญหานี้ได้ แต่ต้องใช้เวลามากและอาจจะเกิดข้อผิดพลาดได้ง่าย หรือหาคำตอบได้ไม่ทันการ โดยทั่วไปจึงต้องใช้เครื่องคอมพิวเตอร์เข้ามาช่วย นอกจากนี้ก็มีปัญหานาดใหญ่มีจำนวนตัวแปรนับพันและข้อจำกัดอีกมากมายจนเราไม่สามารถแก้ปัญหาเองได้ ต้องใช้เครื่องคอมพิวเตอร์ในการแก้ปัญหาเท่านั้น อย่างไรก็ตามวิธีการหาคำตอบบังคับใช้หลักการเดียวกัน เพื่อที่จะให้เข้าใจถึงปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้น และการสร้างตัวแบบของปัญหานั้น ๆ จะขอเริ่มด้วยปัญหานาดเล็ก ให้เรามาพิจารณาตัวอย่างปัญหาต่อไปนี้

ตัวอย่างที่ 2.1 บริษัทสยามสั้งขึ้นส่วนเครื่องจักรมาประกอบเองที่โรงงาน 2 แห่งในเขต ก และเขต ข บริษัทกำหนดว่าจะต้องประกอบเครื่องจักรประเภทที่ 1 ให้ได้อย่างน้อยที่สุด 5,000 ประกอบเครื่องจักรประเภทที่ 2 และ 3 ไม่เกิน 24,000 และ 30,000 ตามลำดับ ในแต่ละวันโรงงานในเขต ก สามารถประกอบเครื่องจักรแต่ละประเภทได้ 20, 40 และ 40 ตามลำดับ ในขณะที่โรงงานในเขต ข สามารถประกอบได้ 10, 30 และ 50 ตามลำดับ โรงงานในเขต ก เสียค่าใช้จ่ายในการประกอบเครื่องจักรวันละ 72,000 บาท ส่วนโรงงานในเขต ข เสียค่าใช้จ่ายวันละ 48,000 บาท บริษัทสยามควรจะวางแผนการประกอบเครื่องจักรอย่างไร จึงจะทำให้บริษัทเสียค่าใช้จ่ายทั้งหมดน้อยที่สุด แต่สามารถประกอบเครื่องจักรแต่ละประเภทได้ตามที่กำหนดไว้ จงเขียนตัวแบบของปัญหานี้

วิธีทำ ข้อมูลในตัวอย่างนี้ เกี่ยวกับผลงานและค่าใช้จ่ายในแต่ละวันของโรงงานทึ้งสอง ดังนั้น กิจกรรมที่ต้องกระทำการคือ การวางแผนกำหนดระยะเวลาของการดำเนินงาน เพื่อให้ได้ผลงาน คือเครื่องจักรประเภทต่าง ๆ ครบตามต้องการ แต่ให้เสียค่าใช้จ่ายต่ำสุด เราจึงกำหนดตัวแปร ตัดสินใจ และเขียนตัวแบบได้ดังนี้

$$\text{บริษัทจะประกอบเครื่องจักรที่โรงงาน } g = x_1 \text{ วัน}$$

$$\text{ประกอบที่โรงงาน } x = x_2 \text{ วัน}$$

$$\text{ค่าต่ำสุด } Z = 72000x_1 + 48000x_2$$

$$\text{โดยมีข้อจำกัด } 20x_1 + 10x_2 \geq 5000$$

$$40x_1 + 30x_2 \leq 24000$$

$$40x_1 + 50x_2 \leq 30000$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

ตัวอย่างที่ 2.2 องค์กรรัฐวิสาหกิจแห่งหนึ่งวางแผนไว้ว่า ในปีหนึ่ง ๆ จะต้องทำงานตามแผนเอกสารและแผนบัญชีให้ได้จำนวนมากที่สุด 3,000 ชั่วโมงในแต่ละแผน องค์กรแบ่งการทำงานในแต่ละแผนออกเป็น 2 งวด งานที่ทำได้ในงวดแรกตามแผนเอกสารและแผนบัญชี จะทำกำไรให้กับองค์กรโดยเฉลี่ย 50 และ 45 บาทต่อชั่วโมง ตามลำดับ ส่วนงานที่ทำในงวดที่ 2 จะทำกำไรให้โดยเฉลี่ย 100 และ 88 บาทต่อชั่วโมง ตามลำดับ การทำงานในแต่ละแผนต้องอาศัยการทำงานร่วมกันของ 2 แผนก แต่ละแผนสามารถทำงานได้ในแต่ละงวด 12,000 และ 15,000 ชั่วโมง ตามลำดับ การทำงานตามแผนเอกสารและแผนบัญชี ในแผนกที่ 1 ใช้เวลาโดยเฉลี่ย 5,6 ชั่วโมงต่อชั่วโมง ตามลำดับ ส่วนในแผนกที่ 2 ใช้เวลาโดยเฉลี่ย 3 และ 1 ชั่วโมง ตามลำดับ องค์กรควรทำงานในแต่ละงวดอย่างไร จึงจะได้งานตามแผนที่วางไว้ และทำให้องค์กรได้กำไรรวมทั้งปีมากที่สุด จงเขียนตัวแบบของปัญหานี้

วิธีทำ ข้อมูลในตัวอย่างนี้แสดงถึง เวลาที่จะนำมาใช้ทำงานได้ในแต่ละงวดของทั้ง 2 แผนก และรายละเอียดในการทำงานตามแผนเอกสารและแผนบัญชี กิจกรรมในที่นี้จึงเป็นปริมาณงานที่ต้องกระทำตามแผนเอกสารและแผนบัญชีในแต่ละงวด เนื่องจากผลตอบแทนของงานในแผนเดียวกัน ของแต่ละงวดไม่เท่ากัน ดังนั้น การกำหนดปริมาณงานในแผนเดียวกันของแต่ละงวดยอมไม่เท่ากัน เรากำหนดตัวแปรตัดสินใจและเขียนตัวแบบได้ดังนี้

$$\text{องค์กรการทำงานในงวดแรกตามแผนเอกสาร} = x_1 \text{ ชั่วโมง}$$

$$\text{งานงวดแรกตามแผนบัญชี} = x_2 \text{ ชั่วโมง}$$

ทำงานงวดที่ 2 ตามแผนเอ = x_3 ชิ้น

ทำงานงวดที่ 2 ตามแผนบี = x_4 ชิ้น

$$\text{ค่าสูงสุด } Z = 50x_1 + 45x_2 + 100x_3 + 88x_4$$

$$\text{โดยมีข้อจำกัด } x_1 + x_3 \leq 3000$$

$$x_2 + x_4 \leq 3000$$

$$5x_1 + 6x_2 \leq 12000$$

$$3x_1 + x_2 \leq 15000$$

$$5x_3 + 6x_4 \leq 12000$$

$$3x_3 + x_4 \leq 15000$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0$$

ตัวอย่างที่ 2.3 โรงงานเคมีภัณฑ์ต้องการเตรียมสารเคมี X จำนวน 120 กิโลกรัม เพื่อใช้ในการผลิตขึ้นต่อไป โดยมีเกณฑ์กำหนดว่า สารเคมี X ที่ผลิตได้จะต้องมีส่วนประกอบของสารเອอย่างน้อยที่สุด 4.5 กิโลกรัม มีสารบีระหว่าง 30 ถึง 60 กิโลกรัม แผนกเตรียมสารเคมี X เลือกใช้วัตถุดิบ P, Q และ R ซึ่งมีส่วนประกอบและราคา ดังนี้

ส่วนประกอบ	วัตถุดิบ		
	P	Q	R
สารเօ	3%	4%	4%
สารบี	50%	20%	5%
ราคา (บาท/100 กิโลกรัม)	42	67	12

การนำวัตถุดิบแต่ละชนิดมาใช้ในการผลิตสารเคมี X จะต้องเสียค่าใช้จ่ายในการผลิต 8 บาทต่อร้อยกิโลกรัม การผลิตสารเคมี X อาจจะใช้สารเօรวมกับวัตถุดิบที่เลือกใช้ โดยตรงก็ได้ เพื่อให้ได้ส่วนประกอบของสารเօตามเกณฑ์ที่ต้องการ แต่ราคาของสารเօค่อนข้างแพง คือกิโลกรัมละ 100 บาท

ถ้าท่านเป็นผู้เตรียมสารเคมี X ท่านจะตัดสินใจอย่างไร จึงจะเกิดผลดีที่สุด งบประมาณตัวแบบของปัญหานี้

วิธีทำ จะเห็นว่า การเตรียมสารเคมี X อาจใช้วัตถุดิบ และ/หรือสารเօ ก็ได้ ส่วนประกอบและราคาของวัตถุดิบ กำหนดในค่าต่อร้อย เราจึงกำหนดตัวแปรตัดสินใจ ดังนี้

กำหนดว่า เลือกใช้วัตถุดิบ $P = x_1$ ร้อยกิโลกรัม
 เลือกใช้วัตถุดิบ $Q = x_2$ ร้อยกิโลกรัม
 เลือกใช้วัตถุดิบ $R = x_3$ ร้อยกิโลกรัม
 เลือกใช้สารเอ $= x_4$ กิโลกรัม

การใช้วัตถุดิบในการผลิตสารเคมี X จะมีค่าใช้จ่าย 2 ประเภทคือ ราคาของวัตถุดิบ นั้น กับค่าใช้จ่ายในการผลิต ส่วนสารเคมีเพียงรายการอย่างเดียวเท่านั้น ดังนั้น ต้นทุนการผลิต ทั้งหมด จึงเท่ากับ

$$Z = (42 + 8)x_1 + (67 + 8)x_2 + (12 + 8)x_3 + 100x_4 \text{ บาท}$$

เขียนตัวแบบของปัญหาได้ดังนี้ :

$$\text{ค่าต่ำสุด } Z = 50x_1 + 75x_2 + 20x_3 + 100x_4$$

$$\text{โดยมีข้อจำกัด } 100x_1 + 100x_2 + 100x_3 + x_4 = 120$$

$$3x_1 + 4x_2 + 4x_3 + x_4 \geq 4.5$$

$$50x_1 + 20x_2 + 5x_3 \geq 30$$

$$50x_1 + 20x_2 + 5 \% \leq 60$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0$$

ตัวอย่างที่ 2.4 บริษัทโฆษณาวางแผนในการทำแคมเปญโฆษณาสินค้าใหม่ โดยใช้สื่อการโฆษณาทางโทรทัศน์ วิทยุและหนังสือพิมพ์ และจะทำแคมเปญโฆษณาทางโทรทัศน์ 2 ชุด บริษัทมีงบประมาณที่จะใช้ในการทำโฆษณาครั้งนี้ K บาท และกว่าจะวางแผนโฆษณาเพื่อเจาะตลาดลูกค้าวัยรุ่น คาดว่าจะสามารถดึงลูกค้าได้อย่างน้อย M คน การทำโฆษณาทางโทรทัศน์จะใช้งบประมาณไม่เกิน N บาท และการโฆษณาสำหรับชุดแรกอย่างน้อยที่สุด ๑, ครั้ง ชุดที่ 2 จะทำการโฆษณาอย่างน้อยที่สุด ๒, ครั้ง สำหรับการโฆษณาทางวิทยุและหนังสือพิมพ์ ไม่จำกัดจำนวนครั้ง จากการศึกษาตลาด บริษัทสามารถคาดคะเนผลที่ได้โดยเฉลี่ยต่อการโฆษณาต่าง ๆ ในแต่ละครั้งได้ดังนี้

	ໂກຮທັນ		ວິຖານ	ໜັງສືອພິມພົດ
	ຊູດແຮກ	ຊູດທີ 2		
ຄ່າໃຊ້ຈ່າຍ (ບາທ)	c_1	c_2	c_3	c_4
ຈຳນວນລູກຄ້າທີ່ມີກຳລັງຫຼືຂຶ້ນສູງ(ຄນ)	p_1	p_2	p_3	p_4
ຈຳນວນລູກຄ້າວ້າຍຮຸນ (ຄນ)	a_1	a_2	a_3	a_4

แผนการโฆษณาควรจะเป็นอย่างไร จึงจะสามารถดึงลูกค้าที่มีกำลังซื้อสูงได้มากที่สุด

วิธีทำ : กำหนดว่า บริษัททำแคมเปญโฆษณา ดังต่อไปนี้

ໂມບ່ນາທັງໂກຮ້ອນໜຸດແຮກ x_1 ດັ່ງ

ชุดที่สอง x_2 ครึ่ง

ໂມຊະນາທາງວິທີ

ໂມ່ນາຖາງໜັກສືອພິມ

ເນື້ອນຕົວແບບໄດ້ດັ່ງນີ້

$$\text{ค่าสูงสุด } Z = p_1x_1 + p_2x_2 + p_3x_3 + p_4x_4$$

$$\text{โดยมีข้อจำกัด } c_1x_1 + c_2x_2 + c_3x_3 + c_4x_4 \leq K$$

$$a_1x_1 + a_2x_2 + a_3x_3 + a_4x_4 \geq M$$

$$c_1x_1 + c_2x_2 \leq N$$

$$x_1 \geq t_1$$

$$x_2 \geq t_2$$

$$x_3 \geq 0$$

$$x_4 \geq 0$$

2.2 เทคนิคและวิธีการในการหาคำตอบต่อปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้น

การวิเคราะห์เพื่อหาคำตอบที่ดีที่สุดของปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้น เป็นการพิจารณาจากบรรดาคำตอบทั้งหลายที่เป็นไปได้ ภายใต้เงื่อนไขของข้อจำกัด และคำตอบไม่มีค่าเป็นลบ คำตอบที่ให้ค่าของ Z สูงสุด (หรือต่ำสุด) จะเป็นคำตอบที่ดีที่สุด (optimal solution) ปัญหาอยู่ที่ว่า เราควรจะเลือกใช้เทคนิคหรือวิธีการใด จึงจะง่ายและสะดวก เทคนิคหรือวิธีการที่สำคัญและนิยมใช้กันแพร่หลาย ได้แก่

2.2.1 วิธีกราฟ การใช้กราฟแสดงบริเวณคำตอบที่เป็นไปได้ เหมาะสมกับปัญหาที่มีตัวแปรตัดสินใจไม่เกิน 2 ตัวแปร การหาคำตอบต่อปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้นของตัวแปร x_1 กับ x_2 เรากำหนดแกนนอนแทนค่าของ x_1 และแกนตั้งแทนค่าของ x_2 ในเมื่อ x_1 และ x_2 แสดงถึงจำนวนที่มีความหมายแท้จริง ค่าของมันจะต้องไม่เป็นลบ เราจึงสนใจค่าของ x_1 และ x_2 ที่อยู่ในส่วนที่ 1 เท่านั้น

การเขียนกราฟของข้อจำกัดที่แสดงถึงจำนวนทรัพยากรที่มีอยู่ เช่น

$$2x_1 + 3x_2 \leq 90$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

ในการเขียนกราฟ เราจะแยกพิจารณาข้อจำกัดเป็น 2 ส่วน คือส่วนที่เป็นสมการ (น้อยกว่า) กับส่วนที่เป็นสมการ ดังนั้น คำตอบที่ได้จากข้อจำกัดนี้ จะเป็นจุดทุกจุดบนเส้นตรง

$$2x_1 + 3x_2 = 90$$

และจุดทุกจุดบนระนาบ

$$2x_1 + 3x_2 < 90$$

สมการ $2x_1 + 3x_2 = 90$ แสดงให้เห็นได้ด้วยกราฟเส้นตรงที่ลากเชื่อมต่อระหว่างจุด 2 จุดใด ๆ ซึ่งได้มาจากการนี้ เช่น เมื่อเรากำหนด $x_1 = 0$ เราจะได้

$$2(0) + 3x_2 = 90 \text{ หรือ } x_2 = \frac{90}{3} = 30$$

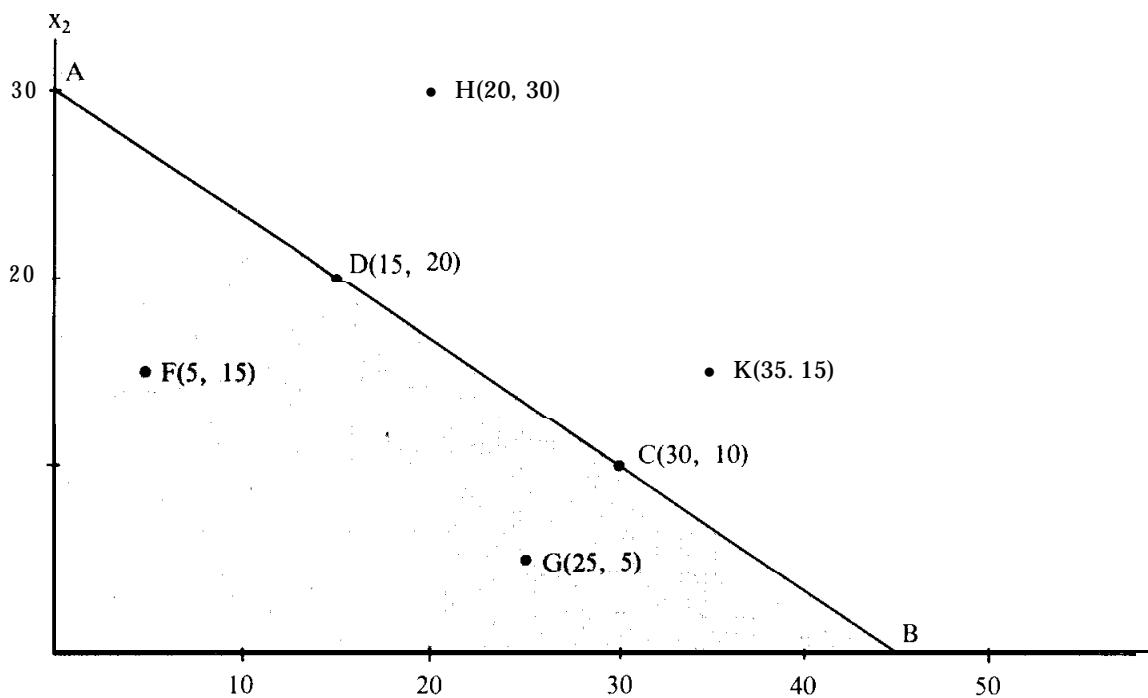
จุดของคำตอบนี้คือจุด A(0, 30)

เมื่อเรากำหนด $x_2 = 0$ เราจะได้

$$2x_1 + 3(0) = 90 \text{ หรือ } x_1 = \frac{90}{2} = 45$$

จุดของคำตอบนี้คือจุด B(45, 0)

ลากเส้นตรง AB จะได้กราฟดังรูป



จากราฟจะเห็นว่า ค่าของ x_1 และ x_2 ที่เป็นคำตอบที่เป็นไปได้คือ ทุกค่าที่อยู่บนเส้นรอบรูปและภายในรูปสามเหลี่ยม OAB จุดทุกจุดบนเส้นตรง AB แสดงถึงค่าของ x_1 และ x_2 ที่ทำให้ $2x_1 + 3x_2 = 90$ มีความหมายว่า ทรัพยากรถูกนำไปใช้หมดพอดี ตัวอย่างเช่น คำตอบที่จุด A, B, C และ D ถ้าเราเลือกคำตอบที่จุด C แสดงว่าเราทำกิจกรรมที่ 1 30 หน่วย และทำกิจกรรมที่ 2 10 หน่วย จำนวนทรัพยากรที่นำไปใช้ จะเท่ากับ $2(30) + 3(10) = 90$

จุดทุกจุดภายในสามเหลี่ยม OAB เช่นจุด F, G ฯลฯ แสดงให้เห็นว่า การเลือกทำกิจกรรมของเรามีได้ใช้ทรัพยากรทั้งหมด นั่นคือ

$$2x_1 + 3x_2 < 90$$

หากเราเลือกคำตอบที่จุด G แสดงว่า เราทำกิจกรรมที่ 1 25 หน่วย ทำกิจกรรมที่ 2 5 หน่วย จำนวนทรัพยากรที่ถูกใช้ไปจะเท่ากับ $2(25) + 3(5) = 65$ ยังคงมีทรัพยากรเหลืออยู่เท่ากับ $90 - 65 = 25$

สำหรับจุดทุกจุดนอกรูป เช่น จุด H และ K เป็นต้น เป็นจุดคำตอบที่เป็นไปไม่ได้ เราไม่อาจเลือกจุดคำตอบเหล่านี้ได้ เนื่องจากมีจำนวนทรัพยากรไม่พอที่จะทำกิจกรรมได้

การเขียนกราฟของข้อจำกัดที่กำหนดเกณฑ์ขั้นต่ำของการใช้ทรัพยากร หรือกำหนดคุณสมบัติขั้นต่ำ เช่น

$$4x_1 + x_2 \geq 48$$

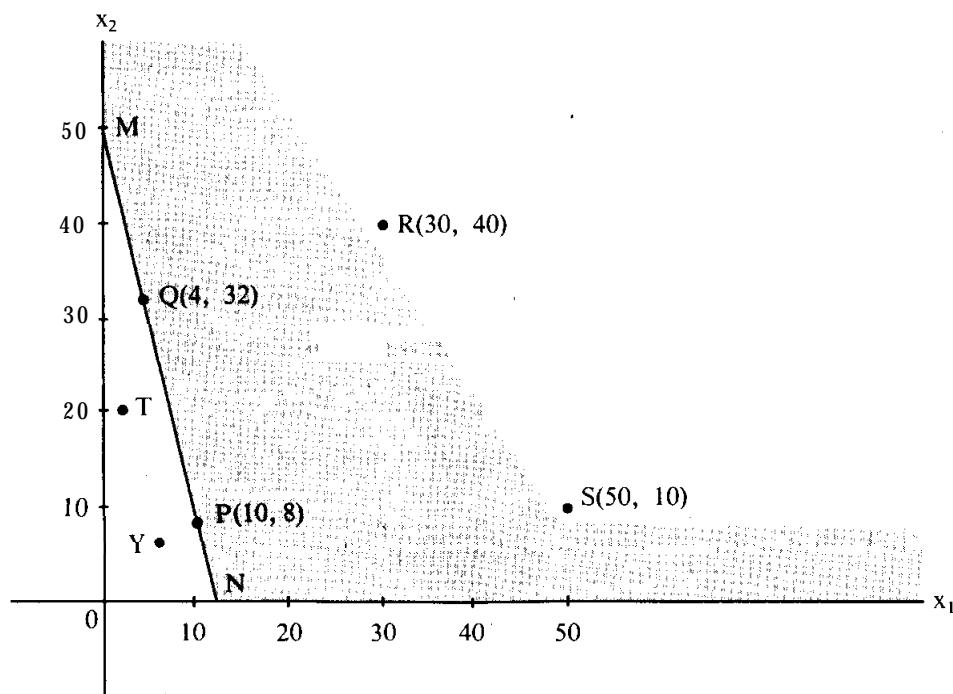
เราใช้วิธีการเดียวกัน คือ แยกข้อจำกัดเป็นสมการ $4x_1 + x_2 = 48$ และอสมการ $4x_1 + x_2 > 48$

เขียนกราฟเส้นตรง ดังนี้

ให้ $x_1 = 0$ จะได้ $4(0) + x_2 = 48$ หรือ $x_2 = 48$ เป็นจุด $M(0, 48)$

ให้ $x_2 = 0$ จะได้ $4x_1 + 0 = 48$ หรือ $x_1 = \frac{48}{4} = 12$ เป็นจุด $N(12, 0)$

ลากเส้นตรง MN จุดทุกจุดบนเส้นตรง MN จะแสดงถึงคำตوبที่ทำให้เกิดมาตราฐานต่ำสุด เท่ากับ 48 และจุดทุกจุดเหนือเส้นตรง MN จะแสดงถึงคำตوبที่ทำให้เกิดคุณสมบัติมากกว่า 48 หากเราพิจารณาเฉพาะคำตوبที่มีความหมาย นั่นคือ $x_1 \geq 0$ และ $x_2 \geq 0$ ด้วยจะได้กราฟดังรูป



หากเลือกคำตوبที่จุด P หรือ Q เราจะได้ค่ามาตราฐานเท่ากับ 48 ถ้าคำตوبอยู่ที่จุด S หรือ R จะได้ค่ามาตราฐานมากกว่า 48 ตัวอย่างเช่น เลือกคำตوبที่จุด S แสดงว่าเราเลือก $x_1 = 50, x_2 = 10$ คุณสมบัติที่ได้จะเท่ากับ $4(50) + 10 = 210$ นั่นคือมีคุณสมบัติเกินมาตราฐานขึ้นต่อไป 210 - 48 = 162 คำตوبที่จุด T, Y และทุกจุดในสามเหลี่ยม OMN เป็นคำตوبที่ใช้ไม่ได้ เนื่องจากเป็นคำตوبที่ทำให้เกิดคุณสมบัติต่ำกว่ามาตราฐาน

เมื่อมีข้อจำกัดมากกว่า 1 เรากลากเส้นตรงของสมการข้อจำกัดทุกสมการ บริเวณร่วมกันของทุกข้อจำกัด จะเป็นบริเวณคำตอบที่เป็นไปได้ ซึ่งเป็นคำตอบของทุกข้อจำกัด ตัวอย่างเช่น รูป CDPQ จะเป็นบริเวณคำตอบที่เป็นไปได้ของข้อจำกัด

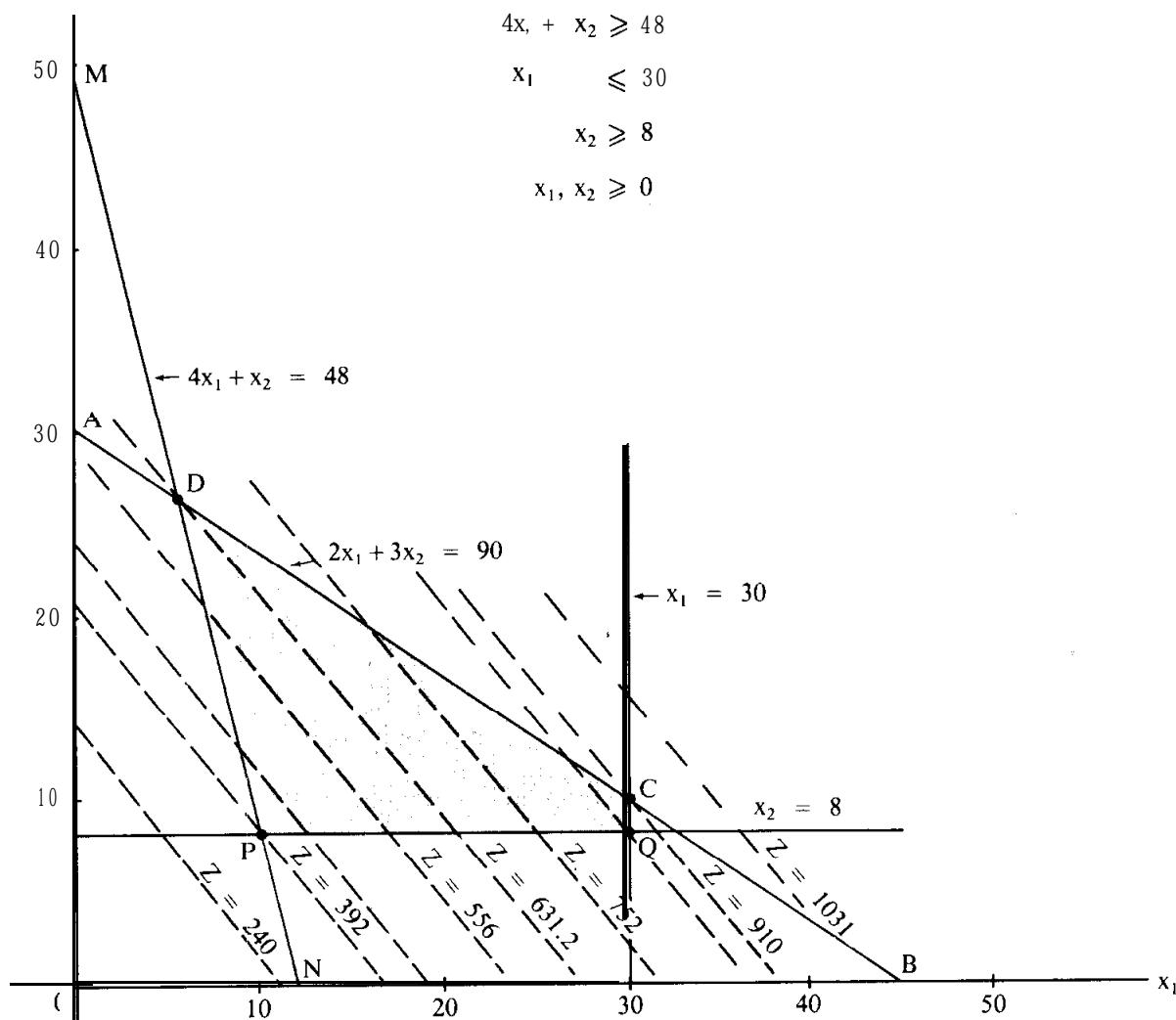
$$2x_1 + 3x_2 \leq 90$$

$$4x_1 + x_2 \geq 48$$

$$x_1 \leq 30$$

$$x_2 \geq 8$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$



ถ้าเรามีฟังก์ชัน $Z = 24x_1 + 19x_2$ เส้นตรงทุกเส้นที่มีความลาดชันเป็น $-\frac{24}{19}$ ในกราฟ

คือเส้น ที่นานกันทุกเส้น จะเป็นฟังก์ชัน Z ที่มีค่าต่าง ๆ กัน จากกราฟเราจะเห็นว่า ค่าของ Z โตขึ้น เมื่อเส้นนี้เลื่อนออกไป และจะมีค่าลดลงเมื่อเส้นนี้เลื่อนเข้าใกล้จุด 0 และจะเห็นว่า Z มีค่าต่ำสุดที่จุด $P(Z = 392)$ มีค่าสูงสุดที่จุด $C(Z = 910)$ แม้ว่า $Z = 240$ จะต่ำกว่า Z_P และ $Z = 1031$ จะสูงกว่า Z_C ก็ตาม แต่ค่าเหล่านี้ใช้ไม่ได้ เนื่องจากคำตอบที่ได้เป็นคำตอบ

ที่มีคุณสมบัติไม่ครบถ้วนข้อจำกัด นั้นคือเป็นคำตอบที่เป็นไปไม่ได้ (infeasible solution) สรุปว่า คำตอบที่ทำให้ได้ค่า Z สูงสุด หรือค่า Z ต่ำสุด จะอยู่ที่จุดยอดมุมของบริเวณคำตอบที่เป็นไปได้ ดังนั้น แทนที่เราจะมาพิจารณาคำตอบที่เป็นไปได้นับจำนวนไม่ถ้วน เราเก็บพิจารณาเฉพาะ คำตอบที่เป็นไปได้ขั้นฐาน (basic feasible solution) ซึ่งก็คือคำตอบที่จุดยอดมุมนั้นเอง นั่นก็คือ ลดจำนวนพิจารณาจากจำนวนนับไม่ถ้วนมาเป็นจำนวนที่นับได้ เนื่องจากคำตอบที่ดีที่สุด (optimal solution) จะอยู่ที่จุดยอดมุมเสมอ สรุปได้ว่า ปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้นที่มีตัวแปรไม่เกิน 2 ตัว หรือมีตัวแปรมากกว่า 2 ตัวแต่สามารถแปลงให้มีตัวแปรไม่เกิน 2 ได้ ซึ่งมีตัวแบบ เป็น

$$\text{ค่าสูงสุด (หรือค่าต่ำสุด) ของ } Z = c_1x_1 + c_2x_2$$

$$\text{โดยมีข้อจำกัด } a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 (\leq, \geq) b_i, i = 1, 2, \dots, m$$

$$\begin{array}{lll} \text{และ} & x_1 & \geq 0 \\ & x_2 & \geq 0 \end{array}$$

เราหาคำตอบที่ดีที่สุด (optimal solutions) ด้วยวิธีกราฟได้ตามขั้นตอนดังต่อไปนี้

$$1) \text{ ลากเส้นตรงเชื่อมระหว่างจุด } \left(\frac{b_i}{a_{i1}}, 0 \right) \text{ กับ } \left(0, \frac{b_i}{a_{i2}} \right) \text{ ทุก } i = 1, 2, \dots, m$$

เส้นตรงเหล่านี้จะแสดงขอบเขตสูงสุดของการใช้ทรัพยากร (ข้อจำกัดอยู่ในรูป \leq) หรือ ขอบเขตต่ำสุดตามที่กำหนดไว้ (ข้อจำกัดอยู่ในรูป \geq)

2) หาบริเวณร่วมกันของข้อจำกัดทุกข้อที่มี ซึ่งก็คือบริเวณในส่วนที่ 1 ล้อมรอบด้วย เส้นตรงจาก (1) บริเวณนี้คือบริเวณคำตอบที่เป็นไปได้ (feasible region)

3) ลากเส้นตรงที่มีความลาดชันเท่ากับ $-c_1/c_2$ (คือเส้น-----) เลื่อนเส้นตรงนี้ในแนว ขวางในบริเวณคำตอบที่เป็นไปได้ เส้นขวางเหล่านี้จะแสดงค่าของกำไร (isoprofit) หรือค่าใช้จ่าย (isocost) ที่คำตอบต่าง ๆ

หากต้องการค่า Z สูงสุด เลื่อนเส้นขวางไปข้างบน

หากต้องการค่า Z ต่ำสุด เลื่อนเส้นขวางลงมาข้างล่าง

จุดสุดท้ายที่เส้นขวางเหล่านี้ลากผ่านก่อนที่จะพ้นบริเวณคำตอบที่เป็นไปได้ จะเป็น จุดยอดมุมที่เรียกว่าจุดอุตม์ เราจะได้คำตอบที่ดีที่สุด (optimal solutions)

ข้อสังเกต หากคำตอบน้อยกว่าจุดอุตม์ เราจะได้คำตอบที่ดีที่สุดก็คือคำตอบที่ได้ จากการแก้สมการ

$$a_{p1}x_1 + a_{p2}x_2 = b_p$$

$$\text{และ } a_{q1}x_1 + a_{q2}x_2 = b_q$$

ซึ่งแสดงให้เห็นว่า ทรัพยากร p และ q ถูกนำไปใช้จนหมดสิ้น (กรณี \leq) หรือใช้ตามเกณฑ์กำหนดขั้นต่ำสุด (กรณี \geq) สมมติคำตอบที่ได้คือ $x_1 = d_1, x_2 = d_2$ แสดงให้เห็นว่า ผลจากการตัดสินใจจะมีทรัพยากรที่ $i(i \neq p \neq q)$ เหลืออยู่เป็นจำนวน $b_i - a_{i1}d_1 - a_{i2}d_2$ (กรณี \leq) หรือใช้ทรัพยากร $i(i \neq p \neq q)$ เกินขีดต่ำสุดไปเท่ากับ $a_{i1}d_1 + a_{i2}d_2 - b_i$

2.2.2 วิธีการซิมเพล็กซ์ (Simplex Method) การหาคำตอบต่อปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้น ด้วยวิธีกราฟนั้นสะดวกในกรณีที่มีตัวแปรควบคุมได้ไม่เกิน 2 หากมีตัวแปรเกิน 2 การใช้กราฟค่อนข้างยุ่งยาก หรือไม่อาจทำได้ ปัญหาโดยทั่ว ๆ ไปนั้นมีตัวแปรหลายตัวจึงไม่อาจใช้กราฟในการแก้ปัญหาหรือหาคำตอบต่อปัญหานั้นได้ วิธีการที่เป็นที่รู้จักกันดีมากและใช้กันแพร่หลายในการหาคำตอบต่อปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้น คือวิธีการซิมเพล็กซ์ (simplex method) ซึ่งปรับปรุงขึ้นมาโดย George Dantzig ในปี 1947 เป็นวิธีการทำซ้ำอย่างมีระบบ โดยเริ่มต้นจากจุดยอดมุ่งเริ่มต้น เคลื่อนที่อย่างมีระบบไปยังจุดยอดมุ่งต่อไปที่ทำให้ค่าของฟังก์ชันเป้าหมายสูงสุดหรือต่ำสุดแล้วแต่กรณี จุดยอดมุ่งแต่ละจุดจะเป็นคำตอบฐาน (basic solution) เราสนใจเฉพาะจุดยอดมุ่งที่มีคำตอบฐานมีค่ามากกว่าหรือเท่ากับ 0 เท่านั้น นั่นก็คือ จุดยอดมุ่งของบริเวณคำตอบที่เป็นไปได้ การหาคำตอบที่จุดยอดมุ่งแต่ละจุดของบริเวณคำตอบที่เป็นไปได้ สาระข้อมูลที่เกี่ยวกับจุดยอดมุ่งนั้น ตลอดจนเงื่อนไขของการเปลี่ยนจุด จะกำหนดไว้ในตาราง ซึ่งเรียกว่า ตารางซิมเพล็กซ์ วิธีการซิมเพล็กซ์จึงแสดงค่าด้วยตารางที่มีจำนวนนับได้ เนื่องจากตารางหนึ่งก็คือคำตอบของจุดยอดมุ่งหนึ่ง จากตารางจะบอกให้เรารู้ว่าจุดยอดมุ่งที่ได้หรืออีกหนึ่งก็คือคำตอบที่เป็นไปได้พื้นฐาน (basic feasible solution) เป็นจุดอุตม化 (optimal point) หรือไม่ถ้าไม่เป็น จุดถัดไปควรจะเป็นจุดไหน

วิธีการซิมเพล็กซ์จะเริ่มที่จุดกำหนดให้ จึงมีปัญหาว่าจุดยอดมุ่งที่จะเป็นคำตอบขั้นต้นควรจะเป็นจุดใด หากจุดกำหนดเป็นคำตอบที่เป็นไปได้ด้วย จุดยอดมุ่งเริ่มต้นก็จะอยู่ที่จุดกำหนด ซึ่งเท่ากับว่าเมื่อไม่มีการตัดสินใจใด ๆ หรือยังไม่ทำกิจกรรมใด ค่าของฟังก์ชันเป้าหมายจะเป็น 0 แต่ถ้าจุดกำหนดไม่เป็นคำตอบที่เป็นไปได้ จะมีวิธีเลือกจุดเริ่มต้นอย่างไรจึงจะไม่มีปัญหา หากเลือกไม่ดีอาจต้องใช้เวลา長 ต้องทำหลายตารางกว่าจะถึงคำตอบอุตม化ได้ อย่างไรก็ตาม การกำหนดจุดยอดมุ่งเริ่มต้น เราอาจจะเริ่มด้วยการกำหนดตัวแปรที่ควบคุมได้ซึ่งเป็นตัวแปรกำหนดการตัดสินใจ (decision variables) ให้เป็น 0

จากปัญหาที่มีตัวแปรตัดสินใจ n ตัว ภายใต้ข้อจำกัด m ข้อ ที่ตัวแบบ

$$\text{หาค่าสูงสุด } Z = \sum_{j=1}^n c_j x_j$$

$$\text{โดยมีข้อจำกัด } \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \leq b_i \quad i = 1, 2, \dots, m$$

$$x_j \geq 0 \quad j = 1, 2, \dots, n$$

เขียนให้อยู่ในรูปมาตรฐาน (standard form) จะได้ตัวแบบดังนี้

$$\text{หาค่าสูงสุด } Z = \sum_{j=1}^n c_j x_j \quad (2.4)$$

$$\text{โดยมีข้อจำกัด } \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j + x_{n+i} = b_i \quad i = 1, 2, \dots, m \quad (2.5)$$

$$x_j \geq 0 \quad j = 1, 2, \dots, n+m \quad (2.6)$$

หรือเขียนในรูปของเมทริกซ์ ได้ดังนี้

$$\text{หาค่าสูงสุด } Z = \underline{C}' \underline{X} \quad (2.4)'$$

โดยมีข้อจำกัด

$$\underline{A} \underline{X} = \underline{B} \quad (2.5)'$$

$$\underline{X} \geq 0 \quad (2.6)'$$

$$\text{ในเมื่อ } \underline{C}' = (c_1, \dots, c_n, 0, \dots, 0)$$

$$\underline{X}' = (x_1, \dots, x_n, x_{n+1}, \dots, x_{n+m})$$

$$\underline{B}' = (b_1, \dots, b_m)$$

$$\underline{A} = (a_{11}, a_{12}, \dots, a_{1n}, a_{n+1}, \dots, a_{n+m})$$

$$= \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} & 1 & 0 & \dots & 0 \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} & 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} & 0 & 0 & \dots & 1 \end{bmatrix}$$

เราเรียก $x_{n+1}, x_{n+2}, \dots, x_{n+m}$ ว่าเป็นตัวแปรอยู่เฉย (slack variables) หากเรากำหนด $x_j = 0$ ทุก $j = 1, 2, \dots, n$ และ $x_{n+i} > 0$ ทุก $i = 1, 2, \dots, m$ ค่าของ x_{n+i} , $i = 1, 2, \dots, m$ เหล่านี้จะแสดงถึงจำนวนทรัพยากรต่าง ๆ ที่มีอยู่ ที่จะนำมาใช้ในการทำกิจกรรมของเราได้

ภายหลังการตัดสินใจ ค่าของ x_{n+i} , $i = 1, 2, \dots, m$ จะแสดงให้ทราบว่า จะมีจำนวนทรัพยากรประเภทใดเหลืออยู่บ้าง ในปริมาณเท่าใด สำหรับค่าของ c_{n+i} จะเป็น 0 เสมอทุก ๆ $i = 1, 2, \dots, m$

เพื่อให้สอดคล้องกับการจำกัดว่าตัวแปรของเราระดับต้องไม่เป็นลบ ดังนั้น ค่าของ b_i จะต้องเป็นบวกเสมอ ข้อจำกัดใดที่มีค่าของ b_i เป็นลบ เราคุณสมการหรือข้อจำกัดนั้นด้วย (-1)

เพื่อความเข้าใจเกี่ยวกับการแก้ปัญหา หาคำตอบต่อไปนี้ ในการโปรแกรมเชิงเส้นตรง ก่อนอื่นให้เรามาทำความเข้าใจเกี่ยวนิยามสำคัญ ๆ ในปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้นตรง ดังต่อไปนี้

นิยาม 2.1 คำตอบที่เป็นไปได้ (feasible solution) ของปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้นตรง ก็คือค่าของ $\underline{X} = (x_1, x_2, \dots, x_{n+m})$ ที่สอดคล้องกับเงื่อนไข (2.5) และ (2.6)

นิยาม 2.2.1 คำตอบฐาน (basic solution) คือคำตอบที่ได้จากการแก้สมการใน (2.5) โดยการกำหนดตัวแปร n ตัวให้เท่ากับ 0 เสียก่อน แล้วจึงแก้สมการหาค่าตัวแปร m ตัวที่เหลือ กำหนดว่า ถ้าทอร์มั�แนทของตัวแปร m ตัวที่เหลือนี้จะต้องไม่มีค่าเป็น 0 เราเรียกตัวแปร m ตัวนี้ว่า ตัวแปรฐาน (basic variables)

นิยาม 2.2.2 คำตอบที่เป็นไปได้ขั้นฐาน (basic feasible solution) ก็คือ คำตอบฐานที่ สอดคล้องกับเงื่อนไข (2.6) นั่นก็คือ ตัวแปรฐานทุกตัวจะต้องไม่มีค่าเป็นลบ หากตัวแปรฐาน ทุกตัวมีค่ามากกว่า 0 เราเรียกคำตอบของตัวแปรฐานเหล่านี้ว่าเป็น non-degenerate basic feasible solution หากตัวแปรฐานอย่างน้อยที่สุด 1 ตัว มีค่าเป็น 0 นั่นก็คือ มีคำตอบฐานที่มีค่ามากกว่า 0 น้อยกว่า m ตัว เราเรียกคำตอบของตัวแปรฐานเหล่านี้ว่าเป็น degenerate feasible solution

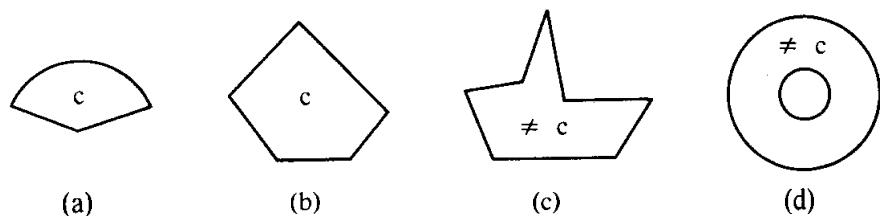
เราสรุปเป็นนิยามได้ดังนี้

นิยาม 2.3 nondegenerate basic feasible solution ก็คือคำตอบที่เป็นไปได้ขั้นฐานที่มี ค่าของ x_i เป็นบวก เพียง m ตัวเท่านั้น นั่นก็คือ ตัวแปรฐานทุกตัวเป็นบวก

นิยาม 2.4 คำตอบที่เป็นไปได้สูงสุด (maximum feasible solution) คือคำตอบที่เป็นไปได้ ที่ทำให้ฟังก์ชันเป้าหมาย Z ใน (2.1) เป็นฟังก์ชันเชิงเส้นสำหรับค่า \underline{X} ทั้งหลายที่สอดคล้อง (2.2) และ (2.3) ฟังก์ชัน Z เป็นฟังก์ชันค่าจริง (real-valued function)

นิยาม 2.5 เราเรียกเซต C ว่าเป็น convex set ถ้าหากเราพิจารณาจุด 2 จุดใด ๆ ที่อยู่ในเซต C คือจุด \underline{X}_a และ \underline{X}_b และจะมีจุด \underline{X}_c ที่มีคุณสมบัติว่า $\underline{X}_c = \lambda\underline{X}_a + (1-\lambda)\underline{X}_b$, $0 \leq \lambda \leq 1$ เป็นจุดที่อยู่ในเซต C ด้วย

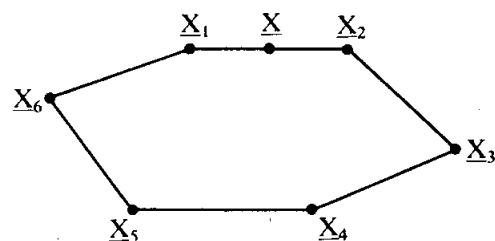
เราจะเห็นว่า convex set ก็คือ เซตของจุดต่าง ๆ ที่เมื่อเราลากเส้นตรงเชื่อมต่อระหว่าง 2 จุดใด ๆ ที่อยู่ในเซตนี้แล้ว จุดต่าง ๆ บนเส้นตรงทุกจุด จะอยู่ในเซตนี้ด้วย ตัวอย่างของ convex set คือรูป (a) และ (b) สำหรับรูป (c) และ (d) ไม่เป็น convex set



นิยาม 2.3.2 เราเรียกจุด \underline{X} ว่าเป็นจุดมุหะหรือจุดปลายสุด (vertex or extreme point) ของ convex set ก็ต่อเมื่อ จะต้องไม่มีจุดอื่น ๆ เช่น $\underline{X}_1, \underline{X}_2, \underline{X}_1 \neq \underline{X}_2$ ในเซตนี้ที่ทำให้

$$\underline{X} = \lambda\underline{X}_2 + (1-\lambda)\underline{X}_1, 0 < \lambda < 1$$

ตัวอย่างของจุดปลายสุด ได้แก่ จุดมุหะสามของรูปสามเหลี่ยม จุดทุก ๆ จุดบนเส้นรอบวงของวงกลม ในกรณีของรูปเหลี่ยม



จุดที่เป็นจุดปลายสุดหรือจุดมุหะคือจุด $\underline{X}_1, \underline{X}_2, \underline{X}_3, \underline{X}_4, \underline{X}_5$ และ \underline{X}_6 จุดที่อยู่บนด้านใดด้านหนึ่งของรูปไม่เรียกว่าจุดปลายสุด เช่นจุด \underline{X} เนื่องจากเราสามารถเขียนให้อยู่ในรูปของ convex combination ของ \underline{X}_1 กับ \underline{X}_2 ได้

เรามีทฤษฎีที่เกี่ยวกับปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้น ดังต่อไปนี้ (การพิสูจน์ทฤษฎีและรายละเอียดเกี่ยวกับนิยาม ให้นักศึกษาดูได้จากหนังสือ การโปรแกรมเชิงเส้นเบื้องต้น ST 471)

ทฤษฎี 2.1 เซตของคำตอบที่เป็นไปได้ทุกคำตอบของปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้นตรง จะเป็น convex set

ทฤษฎี 2.2 ถ้าค่าของพังก์ชันเป้าหมาย (2.1) มีจริง คำตอบที่จะให้ค่าของพังก์ชันเป้าหมาย (2.1) สูงสุด จะอยู่ที่จุดมุ่งหรือจุดปลายสุด (vertex or extreme point) ของ convex set ซึ่งเป็นเซตของคำตอบที่เป็นไปได้ของปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้นตรง

ถ้าคำตอบที่ทำให้พังก์ชันเป้าหมาย (2.1) มีค่าสูงสุด อยู่ที่จุดมุ่งหรือจุดปลายสุดมากกว่า 1 จุด และพังก์ชันเป้าหมาย ณ จุดที่เป็น convex combination ทุก ๆ จุด ของบรรดาจุดมุ่งหรือจุดปลายสุดดังกล่าว จะมีค่าเดียวกัน

ทฤษฎี 2.3 ถ้า $\underline{X} = (x_1, x_2, \dots, x_{n+m})$ เป็นจุดมุ่งหรือจุดปลายสุดของบริเวณคำตอบ แล้วเวคเตอร์ที่มี x_i เป็นบวก จะประกอบกันเป็นเซตที่เป็นอิสระเชิงเส้นตรง ผลที่ตามมาก็คือ จะมี x_i ที่เป็นบวก มากที่สุด m ตัว

สรุปได้ว่า การหาคำตอบต่อปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้นตรงนั้น เราเพียงแต่ตรวจสอบ จุดมุ่งหรือจุดปลายสุดของบริเวณคำตอบที่เป็นไปได้ ว่าควรจะเป็นจุดมุ่งหรือจุดปลายสุดใดบ้าง จุดที่อยู่ถัดไปจากจุดเดิมควรจะเป็นจุดใหม่ จึงจะทำให้ได้คำตอบที่ทำให้ค่าของพังก์ชันเป้าหมาย สูงสุด (หรือต่ำสุด) โดยเริ่ว G.B. Dantzig ได้เสนอระบบการซิมเพล็กซ์ (simplex procedure) ซึ่งเป็นระบบของการหาจุดมุ่งหรือจุดปลายสุดของบริเวณคำตอบที่เป็นไปได้ นั่นก็คือจุดที่จะให้ค่าคำตอบที่เป็นไปได้ขึ้นฐาน มีการคำนวนซ้ำ หรือที่เรียกว่า iteration เขียนในรูปของตาราง เรียกว่าตารางซิมเพล็กซ์ (simplex tableau) โดยเหตุที่ตัวแบบมาตรฐานของปัญหาการโปรแกรม เชิงเส้นตรง ประกอบด้วยเซตของสมการ m สมการ มีตัวแปร $m+g$ ตัว และจากนิยามของ คำตอบที่เป็นไปได้ขึ้นฐาน หรือเรียกสั้น ๆ ว่า คำตอบฐาน แต่เป็นคำตอบเฉพาะที่มีค่าเป็นบวก เท่านั้น นั่นก็คือ เป็นคำตอบที่ได้จากการกำหนดตัวแปรให้เป็น 0 n ตัวแล้วแก้สมการ m สมการ หากตัวแปร m ตัวที่เหลือ โดยที่ตัวแปรทั้ง m ตัวนี้จะต้องมีค่าเป็นบวกหมดทุกตัว

ปัญหางึงอยู่ที่ว่า เราควรจะกำหนดตัวแปร n ตัวใดให้เป็น 0 ก่อน นั่นก็คือ คำตอบที่ เป็นไปได้ขึ้นฐาน หรือตัวแปรฐานชุดแรก ควรจะเป็นอะไร จึงจะเหมาะสมมีประสิทธิภาพ มากที่สุด ในกรณีของปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้นตรง ที่มีตัวแบบดัง (2.4), (2.5) และ (2.6) คำตอบฐานชุดแรกมักจะแสดงถึงจำนวนทรัพยากรที่จะนำมาใช้ได้ ดังนั้น ในขั้นตอนที่ 1 หรือตารางที่ 1 จะมี slack variables เป็นตัวแปรฐานชุดแรก ซึ่งจะมีความหมายว่า ก่อนเริ่มต้น กิจกรรมใด ๆ เรามีทรัพยากรอะไรบ้างที่จะนำมาใช้ในปริมาณเท่าใด มีเงื่อนไขเกี่ยวกับการใช้

อย่างไรบ้าง และพังก์ชันเป้าหมายของคำตอบชุดแรก หรือในตารางที่ 1 จะมีค่าเป็น 0 เสมอ ขั้นตอนไปหรือในตารางต่อไป เราพิจารณาผลที่ได้ในตารางเดิม ตรวจดูว่าเป็นตารางสุดท้าย แล้วหรือยัง ถ้าเป็นตารางสุดท้าย ผลลัพธ์ที่ได้จากตารางนี้ก็จะเป็นคำตอบที่ดีที่สุด (optimal solution) ถ้าไม่ใช่ตารางสุดท้าย ให้ตรวจดูว่า ตารางต่อไปหรือขั้นตอนต่อไป เราควรจะเปลี่ยน ตัวแปรใดเข้ามาแทนที่ตัวแปรฐานตัวไหน ในปริมาณเท่าใด จึงจะเกิดผลดีที่สุด เราเมื่อกฤษฎี ที่เกี่ยวกับขั้นตอนการคำนวนด้วยวิธีการซึมเพลกซ์ ก่อนที่จะกล่าวถึงทฤษฎีเหล่านี้ ให้เรา มาดูตัวอย่างขั้นตอนการคำนวนด้วยวิธีการที่เป็นระบบ โดยอาศัย Gaussian Elimination และ การนำเสนอในรูปของตารางซึมเพลกซ์

ถ้าเรามีตัวแบบมาตรฐานของปัญหาการผลิตสินค้า ดังต่อไปนี้

$$\text{ค่าสูงสุด } Z = 12x_1 + 8x_2 \quad (\text{กำไร : บาท})$$

$$\text{โดยมีข้อจำกัด } 2x_1 + 3x_2 + x_3 = 90 \quad (\text{วัตถุดิบ : กก.})$$

$$2x_1 + x_2 + x_4 = 50 \quad (\text{แรงงาน : ชม.})$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0$$

ในเมื่อ x_1, x_2 เป็นจำนวนของสินค้า ก และ ข ที่ต้องการผลิตตามลำดับ (มีหน่วยเป็นชิ้น)

x_3 เป็นจำนวนวัตถุดิบ มีหน่วยเป็นกิโลกรัม

x_4 เป็นปริมาณแรงงาน มีหน่วยเป็นชั่วโมง

คำตอบชุดแรกจะแสดงถึงสาระข้อมูลในการผลิตสินค้า แสดงด้วยระบบสมการต่อไปนี้

$$Z - 12x_1 - 8x_2 - 0x_3 - 0x_4 = 0 \quad \dots\dots\dots (0)'$$

$$2x_1 + 3x_2 + x_3 + 0x_4 = 90 \quad \dots\dots\dots (1)'$$

$$2x_1 + x_2 + 0x_3 + x_4 = 50 \quad \dots\dots\dots (2)'$$

มีความหมายว่า เมื่อยังไม่มีการผลิตสินค้า ($x_1 = x_2 = 0$) เราเมื่อวัตถุดิบ (x_3) อยู่ 90 กิโลกรัม มีแรงงาน (x_4) อยู่ 50 ชั่วโมง เมื่อไม่มีการผลิต กำไร (Z) = 0

พิจารณาจากพังก์ชัน $Z = 12x_1 + 8x_2$ มีความหมายว่าค่าของ Z จะเพิ่มสูงขึ้น หากเรา เพิ่มค่าของ x_1 และ x_2 การเพิ่มค่า x_1 หนึ่งชิ้นจะทำให้ค่า Z เพิ่มขึ้นอีก 12 บาท และการเพิ่มค่า x_2 หนึ่งชิ้น จะทำให้ค่า Z เพิ่มขึ้นอีก 8 บาท เราจึงเลือกการเพิ่มค่าของ x_1 เนื่องจากอัตราการ เพิ่มขึ้นต่อหนึ่งชิ้น มีค่ามากที่สุด สิ่งที่จะต้องพิจารณาต่อไปก็คือ x_1 ควรจะเพิ่มได้มากที่สุดเท่าใด หากดูจากสมการ (1)' จะเห็นว่า การทำ x_1 หนึ่งชิ้น เราใช้วัตถุดิบ 2 กิโลกรัม ดังนั้น วัตถุดิบ 90 กิโลกรัม นำมาทำ x_1 ได้ $90/2 = 45$ ชิ้น จากสมการ (2)' ซึ่งให้เห็นว่า การทำ x_1 หนึ่งชิ้น

ใช้แรงงาน 2 ชั่วโมง ดังนั้น แรงงาน 50 ชั่วโมง จะนำมาทำ x_1 ได้ $50/2 = 25$ ชิ้น สรุปว่า ค่ามากที่สุดของ x_1 ที่เป็นไปได้ก็คือ 25

เราสรุปคำตอบและสาระข้อมูลจากสมการชุดแรกลงในตารางได้ดังนี้ (เพื่อความสะดวก และดูง่าย จึงบ้ายค่าคงที่ทางขวาเมื่อของสมการมาไว้ข้างหน้าในช่องคำตอบฐาน)

ตัวแปรฐาน		c_j	12	8	0	0	ค่าที่เป็นไปได้
x_i	c_i	คำตอบ	a_1	a_2	a_3	a_4	θ_i
x_3	0	90	2	3	1	0	45
x_4	0	50	2	1	0	1	25
$Z = 0$		s_j	0	0	0	0	
		$c_j - s_j$	12	8	0	0	

ในที่นี้ค่าของ c_j เป็น ส.ป.ส. ของตัวแปร x_j ในฟังก์ชันเป้าหมาย

a_j เป็น ส.ป.ส. ของ x_j ในสมการข้อจำกัดด่าง ๆ

$c_j - s_j$ เป็นอัตรากำไรเพิ่มต่อหน่วย (marginal profit rate) ของ x_j

$$s_j = \sum_{i=1}^m c_i a_{ij}$$

เราเรียกคอลัมน์ที่มี $c_j - s_j$ เป็นบวกที่มีค่ามากที่สุดว่า key-column ตัวแปรที่อยู่ในคอลัมน์นี้จะเป็นตัวแปรที่เราจะเลือกเข้ามาในชุดต่อไป (จากระบบสมการชุดแรกหรือจากตารางนี้ก็คือตัวแปร x_1)

θ_i เป็นค่าที่เป็นไปได้ของตัวแปรจาก key column

$$\theta_i = \frac{x_{i0}}{a_{ik}} \quad i = 1, 2, \dots, m$$

ในเมื่อ x_{i0} เป็นค่าตอบของตัวแปรฐานที่อยู่ในสมการ (แต่) i

a_{ik} เป็น ส.ป.ส. ของ ตัวแปรใน key column และ i

จากตารางนี้ ค่าของ θ_1 มีความหมายว่า ถ้าเราทำ x_1 45 ชิ้น จะใช้วัตถุดิบ (x_3) หมดพอดี ค่าของ θ_2 มีความหมายว่า ถ้าเราทำ x_1 25 ชิ้น เราจะใช้แรงงาน (x_4) หมดพอดี การทำ

x_1 ต้องใช้ทั้งวัตถุดิบและแรงงานควบคู่กัน ดังนั้น จำนวนของ x_1 ที่มากที่สุดคือ 25 ซึ่งเป็นค่า ต่ำสุด (θ_1, θ_2) นั้นเอง เราเรียกแກ้มีค่า θ_i ต่ำสุดว่า key row ตัวแปรที่อยู่ใน key row จะเป็น ตัวแปรที่ถูกเปลี่ยนออกไป ตัวเลขที่อยู่ตรงตำแหน่งที่เป็นจุดตัดของ key row กับ key column เรียกว่า pivot number หรือ pivot element

ผลสรุปจากระบบสมการชุดแรก หรือจากตารางที่ 1 นี้คือ เราจะเลือกจุดตัดไปที่มีค่า $x_2 = x_4 = 0$ โดยการนำ x_1 แทนที่ x_4 เป็นจำนวน 25 ชิ้น ทำให้ค่า Z เพิ่มขึ้นเป็น $0 + 12(25) = 300$ และจะมี x_3 เหลืออยู่ $= 90 - 2(25) = 40$ ชิ้วโมง

กลับมาดูที่สมการชุดแรก จากผลสรุปว่า เราได้ x_1 แทน x_4 ดังนั้น เราหาค่า x_1 จาก $(2)^1$ แล้วนำค่าที่ได้ไปแทนในสมการ $(1)^1$ และ $(0)^1$ ตามลำดับ ปรากฏผลดังต่อไปนี้

$$(2)^1 \div 2 \quad x_1 + \frac{1}{2}x_2 + 0x_3 + \frac{1}{2}x_4 = 25 \quad \dots\dots\dots (2)^2$$

$$(1)^1 - 2(2)^2 \quad 0x_1 + 2x_2 + x_3 - x_4 = 40 \quad \dots\dots\dots (1)^2$$

$$(0)^1 + 12(2)^2 \quad Z + 0x_1 - 2x_2 - 0x_3 + 6x_4 = 300 \quad \dots\dots\dots (0)^2$$

ผลจาก $(0)^2$ แสดงว่า พังก์ชัน $Z = 300 + 2x_2 - 6x_4$ มีความหมายว่า $Z = 300$ ยังไม่เป็น คำตอบที่ดีที่สุด เพราะว่า หากเราเพิ่มค่า x_2 หนึ่งชิ้น จะทำให้ค่า Z เพิ่มขึ้นอีก 2 บาท ดังนั้น เราจึงเลือก x_2 เข้ามา จากสมการที่ $(1)^2$ ซึ่งให้เห็นว่า หากเราทำทั้ง x_1 และ x_2 เราจะทำ x_2 ได้อีก $\frac{40}{2} = 20$ ชิ้น และจากสมการที่ $(2)^2$ ซึ่งให้เห็นว่า หากเราไม่ทำ x_1 สามารถทำ x_2 ได้ $\frac{25}{1/2}$ หรือ 50 ชิ้น ดังนั้น จำนวนที่มากที่สุดของ x_2 นี้คือ 20 ชิ้น เราสรุปผลที่ได้ทั้งหมดลงในตารางที่ 2 ได้ดังต่อไปนี้

ตัวแปรฐาน		c_j	12	8	0	0	ค่าที่เป็นไปได้
x_i	c_i	ค่าตอบ	a_1	a_2	a_3	a_4	θ_i
x_3	0	40	0	2	1	-1	20
x_1	12	25	1	$\frac{1}{2}$	0	$\frac{1}{2}$	50
$Z = 300$		s_j	12	6	0	6	
		$c_j - s_j$	0	2	0	-6	

จากการบ่งมีค่า $c_2 - s_2 > 0$ และเป็นค่ามากที่สุด แสดงว่าเราจะเลือก x_2 เข้ามา ค่าของ x_2 1 ชิ้นจะทำให้ค่า Z เพิ่มขึ้นอีก 2 บาท พิจารณาค่าที่เป็นไปได้ของ x_2 จากอัตราส่วนระหว่าง ค่าตอบกับ ส.ป.ส. ในคอลัมน์ 2 ของແກວເດືອກຕັ້ງ ຈະໄດ້

$$\frac{40}{2}, \quad \frac{25}{1/2} \text{ หรือ } 20 \text{ กับ } 50$$

แสดงว่า $\theta_1 = 20$ เป็นค่าต่ำสุดของ θ_1

ผลสรุปจากระบบสมการชุดที่ 2 หรือจากตารางที่ 2 ก็คือเราจะเลือกจุดถัดไปที่มีค่า $x_3 = x_4 = 0$ โดยการแทนที่ x_3 ด้วย $x_2 = 20$ ขั้น ทำให้ค่าของ Z เพิ่มขึ้นเป็น $300 + 2(20) = 340$

$$\text{และมี } x_1 = 25 - \frac{1}{2}(20) = 15 \text{ ชั่ว}$$

กลับมาดูที่สมการชุดที่ 2 จากผลสรุปว่า เราใช้ x_2 แทน x_3 ดังนั้น เราหาค่า x_2 จากสมการ $(1)^2$ นำค่าที่ได้แล้วแทนในสมการ $(2)^2$ และ $(0)^2$ ตามลำดับ ดังต่อไปนี้

$$(1)^2 \div 2 \quad 0x_1 + x_2 + \frac{1}{2}x_3 - \frac{1}{2}x_4 = 20 \quad \dots\dots\dots(1)^3$$

$$(2)^2 - \frac{1}{2}(1)^3 \quad x_1 + 0x_2 - \frac{1}{4}x_3 + \frac{3}{4}x_4 = 15 \quad \dots\dots\dots(2)^3$$

ผลจาก (0)³ แสดงว่าพังก์ชัน $Z = 340 - x_3 - 5x_4$ มีความหมายว่า $Z = 340$ เป็นค่าสูงสุด เพราะว่าถ้าเราเพิ่มค่าของ x_3 หรือ x_4 จะทำให้ค่าของ Z ลดลง เราสรุปผลที่ได้ลงในตารางที่ 3 ดังนี้

ตัวแปรฐาน		c_j	12	8	0	0
x_i	c_i		a_1	a_2	a_3	a_4
x_2	8	20	0	1	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{2}$
x_1	12	15	1	0	$\frac{1}{4}$	$\frac{3}{4}$
$z = 340$		s_j	12	8	1	5
		$c_j - s_j$	0	0	-1	-5

จากตารางไม่มีค่า $c_i - s_i > 0$ แสดงว่า สิ้นสุดการคำนวณ

สรุปได้ว่า ผลิตสินค้า ก 15 ชิ้น ผลิตสินค้า ข 20 ชิ้น ได้กำไรสูงสุด 340 บาท การผลิตครั้งนี้ใช้วัตถุดิบและแรงงานหมวดพอดี

เรามีทฤษฎีเกี่ยวกับการคำนวณด้วยวิธีการซึมเพลกซ์ ดังต่อไปนี้ (รายละเอียดของทฤษฎีเหล่านี้ ดูจากหนังสือ ST 471)

ทฤษฎีที่ 2.4 ถ้าค่าสูงสุดของพังก์ชันเป้าหมาย Z มีจริง กล่าวคือ กรอบบน (upper bound) ถูกจำกัด หากมีเงื่อนไขว่า $c_j - s_j > 0$ สำหรับค่าคงที่ j ใด ๆ และเราจะหาได้เขตของคำตอบชุดใหม่ ที่ทำให้ได้ค่าของพังก์ชันเป้าหมาย Z ซึ่งคำนวณจากคำตอบชุดใหม่นี้ มีค่ามากกว่าค่าของพังก์ชันเป้าหมายที่คำนวณจากคำตอบเดิม นั่นก็คือ

$$Z \geq Z_0$$

และคำตอบชุดใหม่นี้ จะประกอบด้วยตัวแปรที่มีค่าเป็นบวกเพียง m ตัว เท่านั้น

ทฤษฎีที่ 2.5 หากมีคำตอบฐาน (basic feasible solution)

$$\underline{X}' = (x_{10}, x_{20}, \dots, x_{m0})$$

ภายใต้เงื่อนไข $c_j - s_j \leq 0$ ทุก ๆ ค่า $j = 1, 2, \dots, n+m$

แล้ว ผลจากระบบสมการ

$$x_{10}a_1 + x_{20}a_2 + \dots + x_{m0}a_m = a_0$$

$$\text{และ } x_{10}c_1 + x_{20}c_2 + \dots + x_{m0}c_m = Z_0$$

จะให้คำตอบที่ดีที่สุด นั่นก็คือเป็นคำตอบที่ทำให้ได้ค่าของ Z สูงสุด

ผลที่ได้จากการทฤษฎีที่ 2.4 และ 2.5 แสดงให้เห็นว่า เราจะเริ่มต้นด้วยการหาคำตอบฐานชุดแรก ซึ่งจะก่อให้เกิดคำตอบฐานชุดอื่น ๆ ที่จะนำไปสู่คำตอบที่ดีที่สุด (คำตอบอุตม์) ที่ทำให้ได้ค่าของพังก์ชันเป้าหมายมีค่าสูงสุด เราจึงสรุปการแก้ปัญหาโดยวิธีการซึมเพลกซ์ ดังต่อไปนี้

ขั้นที่ 1 จากตัวแบบมาตรฐาน (2.4), (2.5) และ (2.6) เขียนตารางซึมเพลกซ์ที่ 1 ดังนี้

ตัวแปรฐาน		c_j	c_1	c_2	\dots	c_n	0	0	\dots	0
x_i	c_i	ค่าตอบฐาน	a_{11}	a_{21}	\dots	a_{n+1}	a_{n+2}	\dots	a_{n+m}	
x_{n+1}	0	x_{10}	x_{11}	x_{12}	\dots	x_{1n}	1	0	\dots	0
x_{n+2}	0	x_{20}	x_{21}	x_{22}	\dots	x_{2n}	0	1	\dots	0
\vdots	\vdots	\vdots	\vdots	\vdots	\vdots	\vdots	\vdots	\vdots	\vdots	\vdots
x_{n+m}	0	x_{m0}	x_{m1}	x_{m2}	\dots	x_{mn}	0	0	\dots	1
$= 0$		s_j	0	0	\dots	0	0	\dots	0	
		$c_j - s_j$	c_1	c_2	\dots	c_n	0	0	\dots	0

ในที่นี่ $x_{ij} = b_i$ และ $x_{ij} = a_{ij}$, $i = 1, 2, \dots, m$; $j = 1, 2, \dots, n+m$

นั่นก็คือ $X'_0 = (b_1, b_2, \dots, b_m) > 0$

ขั้นที่ 2 คำนวณค่า $Z = \sum_{i=1}^m c_i x_{i0}$ และ $s_j = \sum_{i=1}^m c_i x_{ij}$

หาก $c_j - s_j \leq 0$ ทุก $j = 1, 2, \dots, n+m$

ขั้นที่ 3 ตรวจสอบค่าของ $c_j - s_j$ เพื่อทดสอบว่าค่าตอบที่ได้เป็นค่าตอบที่ดีที่สุด (ค่าตอบที่ให้ค่าพังก์ชันเป้าหมาย Z สูงสุด) หรือไม่

3.1 หากไม่มี $c_j - s_j$ ตัวใดมีค่าเป็นบวก นั่นก็คือ $c_j - s_j \leq 0$ ทุก j แสดงว่า ค่าตอบนั้นเป็นค่าตอบที่ดีที่สุดแล้ว ขบวนการนี้ก็สิ้นสุดลง

3.2 หากมี $c_j - s_j$ บางตัวมีค่าเป็นบวก นั่นก็คือ $c_j - s_j > 0$ ให้ทำขั้นที่ 4 ต่อไป

ขั้นที่ 4 เลือกเวคเตอร์ที่จะนำเข้ามาในฐาน (basis) นั่นก็คือ เลือกเวคเตอร์ที่มีค่า $c_j - s_j$ สูงสุด สมมติได้

$$c_k - s_k = \text{ค่าสูงสุด } (c_j - s_j)$$

แสดงว่าเวคเตอร์ a_k จะถูกนำเข้ามาในฐาน หรืออีกนัยหนึ่ง เราจะได้ x_k เป็นตัวแปรฐานใหม่ เราเรียกคอลัมน์ k นี้ว่า key column

ขั้นที่ 5 เลือกเวคเตอร์ที่จะขัดออกจากรากฐาน เพื่อจะหาค่าตอบซุ่ดใหม่ที่ดีกว่า นั่นก็คือ พิจารณาค่าที่เป็นไปได้ของ x_k จากการเปลี่ยนค่าตัวแปรฐานเดิม ซึ่งก็คือการหาค่า θ_i จาก

$$\theta_i = \frac{x_{i0}}{x_{ik}}, x_{ik} > 0; i = 1, 2, \dots, m$$

(เราไม่พิจารณาค่า x_{ik} ที่เป็นลบหรือเท่ากับ 0 เพราะเรากำหนดไว้แล้วว่า ตัวแปรจะต้องไม่มีค่าเป็นลบ นอกจากนี้ค่าของ x_k ที่เป็นไปได้ก็คือ ค่า θ_i ที่น้อยที่สุด) เลือกค่า θ_i ที่น้อยที่สุด สมมติได้

$$\theta_r = \text{ค่า} \theta_i \text{ ที่} x_{r0}/x_{rk}$$

แสดงว่าเวคเตอร์ที่อยู่ในแถว r เดิมจะถูกขัดออก สมมติเป็นเวคเตอร์ a_s นั่นก็หมายความว่าเราให้ x_k เป็นจำนวน θ_r แทนที่ x_s

เราเรียกแถว r นี้ว่า key row และเรียก x_{rk} ว่า pivot number (element)

ขั้นที่ 6 เปลี่ยนตารางใหม่โดยใช้วิธีการ Gaussian Elimination

เปลี่ยนตัวแปรฐานจาก x_s เป็น x_k c_s เป็น c_k นอกนั้นเหมือนเดิม

เปลี่ยนค่าตอนฐานและ ส.ป.ส. x_{ij} ดังต่อไปนี้

แถวที่ r ใหม่ เท่ากับ แถวที่ r เดิมหารด้วย x_{rk} จะได้ว่า

$$\frac{x_{r0}}{x_{rk}} \quad \frac{x_{r1}}{x_{rk}} \quad \frac{x_{r2}}{x_{rk}} \quad \dots \quad \frac{x_{rk}}{x_{rk}} \quad \dots$$

นำผลที่ได้นี้คูณด้วย x_{ik} , $i \neq r$ และนำไปลบออกจากแถวที่ i เดิม นั่นก็คือ แถว i เดิม : $x_{i0} \quad x_{i1} \quad x_{i2} \quad \dots \quad x_{ik} \quad \dots$ ($i \neq r$)

$$\text{ลบด้วย} : \frac{x_{ik}x_{r0}}{x_{rk}} \quad \frac{x_{ik}x_{r1}}{x_{rk}} \quad \frac{x_{ik}x_{r2}}{x_{rk}} \quad \dots \quad x_{ik} \quad \dots$$

ผลที่ได้คือแถว i ใหม่ ($i \neq r$)

หากเรากำหนด $x'_{r0} = x_{r0}/x_{rk}$, $x'_{rj} = x_{rj}/x_{rk}$

$$\text{และ} \quad x'_{i0} = x_{i0} - \frac{x_{ik}x_{r0}}{x_{rk}}, \quad x'_{ij} = x_{ij} - \frac{x_{ik}x_{rj}}{x_{rk}}; i \neq r$$

เอาร่องรอย ออก ตารางต่อไปจะเขียนได้ดังนี้

ตัวแปรฐาน		c_j	c_1	c_2	c_k	c_n	0	0	0
x_i	c_i	ค่าตอนฐาน	a_1	a_2	a_k	a_n	a_{n+1}	$a_{..}$	a_{n+m}
x_{n+1}	0	x_{10}	x_{11}	$x_{12} \dots$	0	x_{1n}	1	$x_{1(n+r)}$	$\dots 0$
x_{n+r-1}	0	$x_{(r-1)0}$	$x_{(r-1)1}$	$x_{(r-1)2} \dots$	0	$x_{(r-1)n}$	0	$\dots x_{(r-1)(n+r)} \dots$	0
x_k	c_k	x_{r0}	x_{r1}	$x_{r2} \dots$	1	x_{rn}	0	$\dots x_{r(n+r)} \dots$	0
			:	:	:	:	:	\dots	:
x_{n+m}	0	x_{m0}	x_{m1}	$x_{m2} \dots$	0	x_{mn}	0	$\dots x_{m(n+r)} \dots$	1

กลับไปทำขั้นที่ 2 ต่อไปจนกว่าจะได้คำตอบที่ดีที่สุด
การทำซ้ำใหม่ในแต่ละตาราง เรียกว่า iteration
เพื่อความเข้าใจในการทำแต่ละขั้นตอน ให้นักศึกษาดูจากตัวอย่าง 2.8 เป็นต้นไป

2.2.3 เทคนิคการใช้ตัวแปรเทียม (artificial variables)

การทำคำตอบที่ดีที่สุดด้วยวิธีการซึมเพลกซ์ตามที่กล่าวมาแล้วนั้น จะเริ่มต้นคำตอบชุดแรกที่มีตัวแปรตัดสินใจ มีค่าเป็น 0 ทุกตัว ซึ่งจะเป็นจุดเริ่มต้นเมื่อยังไม่ได้ตัดสินใจการทำกิจกรรมใด ๆ และภายใต้เงอนไขสมมติว่า เราไม่สามารถฐานชุดแรกซึ่งเป็นคำตอบที่แสดงถึงจำนวนทรัพยากระยะต่าง ๆ ที่มีให้ได้ คำตอบที่ได้นี้จะกำหนดให้มีเงื่อนไขของข้อจำกัดอยู่ในรูป \leq แต่ในปัญหาจริง ๆ นั้น เงื่อนไขของการใช้ทรัพยากรต่าง ๆ ไม่ได้มีเพียง \leq อย่างเดียว อาจกำหนดเงื่อนไขในรูป \geq หรือ $=$ ก็ได้ กรณีเหล่านี้จะก่อให้เกิดปัญหาในการหาคำตอบชุดแรก ตัวอย่างเช่น กรณีของข้อจำกัดในรูปสมการ ที่มีตัวแบบดังนี้

$$\text{หาค่าสูงสุด } Z = \sum_{j=1}^n c_j x_j$$

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

$$\text{และ } x_j \geq 0 \quad j = 1, 2, \dots, n$$

ในลักษณะปัญหาที่มีตัวแบบเช่นนี้ เราไม่อาจจะตัดสินใจได้ว่า เราช่วยเริ่มต้นที่จุดใด เพราะถ้าหากเราเลือกไม่ได้ คำตอบที่ได้อาจจะมีค่าบางตัวเป็นลบก็ได้ ซึ่งขัดกับข้อเท็จจริงที่คำตอบของเราจะต้องไม่เป็นลบ และเป็นการยากที่เราจะตัดสินใจได้กันทีว่า ตัวแปรใดจะเป็นตัวแปรฐานบ้าง Charnes และ Cooper ได้คิดวิธีการ Big-M method ขึ้นในปี ค.ศ. 1961 วิธีการนี้จะกำหนดตัวแปรเทียม (artificial variables) เข้าไปในสมการของข้อจำกัด โดยที่ตัวแปรเทียมเหล่านี้จะไม่มีความหมายต่อบัญหาอันนั้น มันจะเป็นเพียงตัวแปรที่จะเข้ามาช่วยในการกำหนดคำตอบชุดแรกเท่านั้น นั่นก็คือ ในคำตอบอุดมจะหรือในตารางสุดท้าย ตัวแปรเทียมจะต้องมีค่าเป็น 0 การขัดตัวแปรเทียมหรือทำให้ตัวแปรเทียมไม่มีความหมายต่อบัญหานั้น ทำได้โดยการกำหนดค่า c ของตัวแปรเทียมดังนี้

$$c_{ai} = -M \quad \text{ถ้าต้องการค่า } P \text{ สูงสุด}$$

$$c_{ai} = M \quad \text{ถ้าต้องการค่า } P \text{ ต่ำสุด}$$

ในเมื่อ c_{ai} เป็น ส.ป.ส. ของ x_i ซึ่งเป็นตัวแปรเทียมของข้อจำกัด i

และ M เป็นค่าบวกที่มากที่สุด เมื่อเปรียบเทียบกับค่า c อีน ๆ

ในการแก้ปัญหาด้วยมือ เราจะไม่กำหนดค่าของ M เป็นตัวเลข แต่ใช้เครื่องคอมพิวเตอร์มาช่วยในการหาคำตอบ เราจะกำหนดค่า M เป็น 1000 เท่าของค่า c ที่มากที่สุด โดยวิธีการ Big - M method ตัวแบบดังกล่าวข้างต้นจะเปลี่ยนเป็น

$$\text{หาก} \quad Z = \sum_{j=1}^n c_j x_j + \sum_{j=n+1}^{n+m} (-M)x_j$$

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

$$\text{และ} \quad x_j \geq 0 \quad j = 1, 2, \dots, n+m$$

x_{n+i} จะเป็นตัวแปรเทียมของสมการข้อจำกัด i , $i = 1, 2, \dots, m$

ตัวแปรเทียมเหล่านี้จะเป็นตัวแปรฐานชุดแรกที่จะกำหนดในตารางที่ 1 ตารางที่ 1 จะกำหนดได้ดังนี้

ตัวแปรฐาน		c_j	c_1	c_2	...	c_n	- M	- M	...	- M
x_i	c_i	ค่าตอบฐาน	a_1	a_2	...	a_n	a_{n+1}	a_{n+2}	...	a_{n+m}
x_{n+1}	- M	x_{10}	x_{11}	x_{12}	...	x_{1n}	1	0	...	0
x_{n+2}	- M	x_{20}	x_{21}	x_{22}	...	x_{2n}	0	1	...	0
x_{n+m}	- M	x_{m0}	x_{m1}	x_{m2}	...	x_{mn}	0	0	...	1

สำหรับกรณีของข้อจำกัดในรูปของสมการ \geq ที่มีตัวแบบดังนี้

$$\text{หาก} \quad Z = \sum_{j=1}^n c_j x_j$$

$$\text{โดยมีข้อจำกัด} \quad \sum_{j=1}^n a_{ij}x_j \geq b_i \quad i = 1, 2, \dots, m$$

$$\text{และ} \quad x_j \geq 0 \quad j = 1, 2, \dots, n$$

เมื่อแปลงให้อยู่ในรูปมาตรฐาน จะมีตัวแบบดังต่อไปนี้

$$\text{หาค่าต่ำสุด } z = \sum_{j=1}^n c_j x_j$$

$$\text{โดยมีข้อจำกัด } \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j - x_{n+i} = b, i = 1, 2, \dots, m$$

$$\text{และ } x_j \geq 0 \quad j = 1, 2, \dots, n+m$$

เมื่อพิจารณาจากรูปแบบสมการนี้ จะเห็นว่า หากเราเริ่มต้นคำนวณชุดแรก โดยกำหนดตัวแปรควบคุมได้เป็น 0 ตัวแปรฐานชุดแรกจะประกอบด้วย slack variables ที่ต่างก็มีค่าเป็นลบ ซึ่งขัดกับข้อเท็จจริงที่ว่าตัวแปรแต่ละตัวจะต้องไม่มีค่าเป็นลบ เมื่อเป็นเช่นนี้ เราจึงต้องใส่ตัวแปรเทียมเข้าไปในปัญหานี้ และดำเนินการ เช่นเดียวกับกรณีของข้อจำกัดที่อยู่ในรูปสมการ ดังนั้น ตัวแบบของปัญหาจะเปลี่ยนไปเป็น

$$\text{หาค่าต่ำสุด } Z = \sum_{j=1}^n c_j x_j + \sum_{j=n+m+1}^{n+2m} M x_j$$

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

$$\text{และ } x_j \geq 0 \quad j = 1, 2, \dots, n+2m$$

x_{n+m+i} จะเป็นตัวแปรเทียมของสมการข้อจำกัด $i, i = 1, 2, \dots, m$

การแก้ปัญหากรณีต้องการค่า Z ต่ำสุด ทำได้โดยใช้หลักเกณฑ์เดียวกันกับที่กล่าวมาแล้ว เราอาจจะเปลี่ยนเป้าหมายของ Z จาก

$$\text{ค่าต่ำสุด } z = \sum_{j=1}^n c_j x_j + \sum_{j=n+m+1}^{n+2m} M x_j \text{ เป็น}$$

$$\text{ค่าสูงสุด } (-Z) = \sum_{j=1}^n (-c_j) x_j + \sum_{j=n+m+1}^{n+2m} (-M) x_j$$

หรืออาจคงเป้าหมายต่ำสุดไว้เช่นเดิม แต่การพิจารณาว่าเป็นคำนวณที่ดีที่สุดหรือไม่ จะดูจากค่า $c_j - s_j$ ที่เป็นลบ กล่าวคือ

ถ้า $c_j - s_j \geq 0 \forall$ และว่าได้คำนวณที่ดีที่สุด

ถ้า $c_j - s_j < 0$ บางค่า j เราคำนวณต่อไปโดยเลือกตัวแปรฐานใหม่ x_k ที่มี

$$c_k - s_k = \text{ค่าต่ำสุด } (c_j - s_j)$$

การแก้ปัญหาโดยใช้ Big – M method ค่อนข้างจะยุ่งยาก และโดยเหตุที่ค่าของ c_j แต่ละตัวแตกต่างกันมาก ใน การคำนวณจึงอาจจะเกิดความคลาดเคลื่อนขึ้นได้ ได้มีการปรับปรุงและพัฒนาวิธีการแก้ปัญหาที่มีตัวแปรเทียม โดยในปี ค.ศ. 1963 Dantzig ได้คิดวิธีใหม่ขึ้น เรียกว่า Two – Phase method ซึ่งมีวิธีการคำนวณการเช่นเดียวกับ Big – M method แต่กต่างกันที่ เริ่มต้นของวิธีการ Two – Phase คือ Phase – 1 จะกำหนด $c_j = 0$ ทุก ๆ $j = 1, 2, \dots, n$ และ $M = 1$ สำหรับ Phase – 2 จะคงพังก์ชันเดิม

ขั้นตอนการคำนวณด้วยวิธีการ Two – Phase จะแยกเป็น Phase – 1 เป็นการหาคำตอบ เพื่อให้ได้ค่าสูงสุดหรือค่าต่ำสุด

$$Z' = \sum_{i=1}^s (-1)x_{ai}$$

ในเมื่อ x_{ai} เป็นตัวแปรเทียมตัวที่ i และ s เป็นจำนวนของตัวแปรเทียมในตัวแบบของปัญหานี้

การคำนวณใน Phase – 1 จะสิ้นสุดลงเมื่อ $Z' = 0$ นั่นคือไม่มีตัวแปรเทียมตัวใดเป็นตัวแปรฐาน เราจะทำต่อใน Phase – 2 ต่อไป

Phase – 2 เป็นการคำนวณในขั้นตอนต่อจาก Phase – 1 เพื่อให้ได้ค่าสูงสุดหรือค่าต่ำสุด

$$z = \sum_{j=1}^n c_j x_j$$

ตารางที่ 1 ของ Phase – 2 คือตารางสุดท้ายของ Phase – 1 ที่เราตัดคอมั่นของตัวแปรเทียมออก และใช้ค่า c_j ของตัวแปรควบคุมได้ เป็นค่าเดิม (ใน Phase – 1 ค่าเหล่านี้เป็น 0) คำนวณค่า Z และ $c_j - s_j$ ใหม่ คำนวณต่อไปจนกว่าจะได้คำตอบที่ดีที่สุด

ตัวอย่างที่ 2.10 จะเป็นตัวอย่างเปรียบเทียบวิธีการใช้ Big – M กับ Two – Phase

2.2.4 วิธีการของปัญหาควบคู่ (Dual Problem) วัตถุประสงค์ของการศึกษาในเรื่องนี้ ก็เพื่อให้นักศึกษาได้เรียนรู้ถึงการเปลี่ยนตัวแบบ และการพิจารณาปัญหาการโปรแกรมเชิงเส้น ในอีกความหมายหนึ่ง ซึ่งจะเป็นการพิจารณาถึงการจัดสรรทรัพยากรอย่างมีประสิทธิภาพ จากการกำหนดตัวแปรในการตัดสินใจ หรือตัวแปรที่ควบคุมได้ ในความหมายอีกแห่งหนึ่งที่ ควบคู่ไปกับค่าต่าง ๆ ที่กำหนดไว้เดิม ตัวอย่างเช่น ในความหมายเดิม เราจะล่าวถึงการพิจารณา ปริมาณที่ดีที่สุดของผลิตภัณฑ์หรือสินค้า ที่เราต้องการผลิต โดยอาศัยการจัดสรรทรัพยากรที่มี

อยู่อย่างจำกัด ให้เกิดผลประโยชน์ที่ดีที่สุด ในความหมายใหม่เรากลับไปสนใจทางด้านราคาน้ำที่เหมาะสมที่สุด จากการใช้ทรัพยากรที่มีจำกัดอย่างมีประสิทธิภาพที่สุด เป็นต้น เราเรียกปัญหาที่มีรูปแบบในความหมายเดิมว่า ปัญหาเดิม (primal problem) และเรียกปัญหานี้ในความหมายว่า ปัญหาคู่ (dual problem) คำตอบที่ดีที่สุดของปัญหานี้จะแสดงให้เห็นถึงสาระสำคัญต่างๆ ที่เกี่ยวข้องกับคำตอบที่ดีที่สุดของอีกปัญหานี้ นั่นหมายความว่า เราสามารถบอกลักษณะของปัญหาเดิมหรือและความหมาย สรุปผลที่ได้ของปัญหาเดิม โดยอาศัยคำตอบที่ได้จากปัญหาคู่ ซึ่งจะแสดงให้เห็นได้จากคุณสมบัติและทฤษฎีที่แสดงถึงความสัมพันธ์ระหว่างกันของปัญหางั้นเองนี้ จากคุณสมบัติและทฤษฎีเหล่านี้จะแสดงให้เห็นจริงได้ว่า หากน้ำที่ได้ของปัญหานี้ มีคำตอบที่ดีที่สุด แล้วปัญหาคู่ของมันจะมีคำตอบที่ดีที่สุดด้วย ตลอดจนแสดงให้เห็นว่า เราจะหาคำตอบที่ดีที่สุดของปัญหาคู่ เพื่อให้ได้คำตอบที่ดีที่สุดของปัญหาเดิม ด้วยวิธีการซึ่งเพลกซ์ได้อย่างไร และปัญหางานนี้ได้เราจะหาคำตอบโดยวิธีกราฟของปัญหาคู่ และผลประโยชน์ที่สำคัญก็คือ เมื่อได้กิตามที่ปัญหาได้ของปัญหานี้ ใช้เวลาในการคำนวณมาก การหาคำตอบต้องทำหลายตาราง โดยเฉพาะกรณีของปัญหาที่มีตัวแปรเทียม ซึ่งจะก่อให้เกิดความเบื่อหน่ายในการแก้ปัญหา และอาจเป็นผลให้ผลลัพธ์ที่ได้เกิดความคลาดเคลื่อนได้ เราจะใช้ปัญหานี้ ของมันแทน ซึ่งจะช่วยลดขั้นตอนในการคำนวณ เท่ากับลดเวลาและค่าใช้จ่ายในการแก้ปัญหาลงได้ นักศึกษาสามารถเปรียบเทียบผลที่ได้จากการศึกษาปัญหาควบคู่กันไปในหัวข้อ 2.5

2.3 การหาคำตอบด้วยวิธีกราฟ

การหาคำตอบด้วยวิธีกราฟ หมายความว่ารับปัญหาที่มีตัวแปรตัดสินใจได้ไม่เกิน 2 ตัว ดังตัวอย่างต่อไปนี้

ตัวอย่างที่ 2.5 แผนกการผลิตสินค้า A และ B มีวัตถุดิบและแรงงานที่จะใช้ในการผลิตของสัปดาห์หนึ่ง 320 กิโลกรัม และ 360 คน-ชั่วโมง ตามลำดับ และมีเครื่องจักรที่จะใช้ในการผลิตในแต่ละสัปดาห์ เครื่องจักรจะทำงานได้เต็มที่ 360 ชั่วโมง รายละเอียดเกี่ยวกับการผลิตสินค้าแต่ละชนิด มีดังนี้

	วัตถุดิบ (กิโลกรัม/หน่วย)	แรงงาน (คน-ชั่วโมง/หน่วย)	เครื่องจักร (ชั่วโมง/หน่วย)	กำไร (บาท/หน่วย)
สินค้า A	4	9	12	240
สินค้า B	8	8	5	300

แผนการผลิตควรจะเป็นอย่างไร จึงจะเหมาะสมที่สุด

วิธีทำ กำหนดว่า ผลิตสินค้า A = x_1 หน่วย

ผลิตสินค้า B = x_2 หน่วย

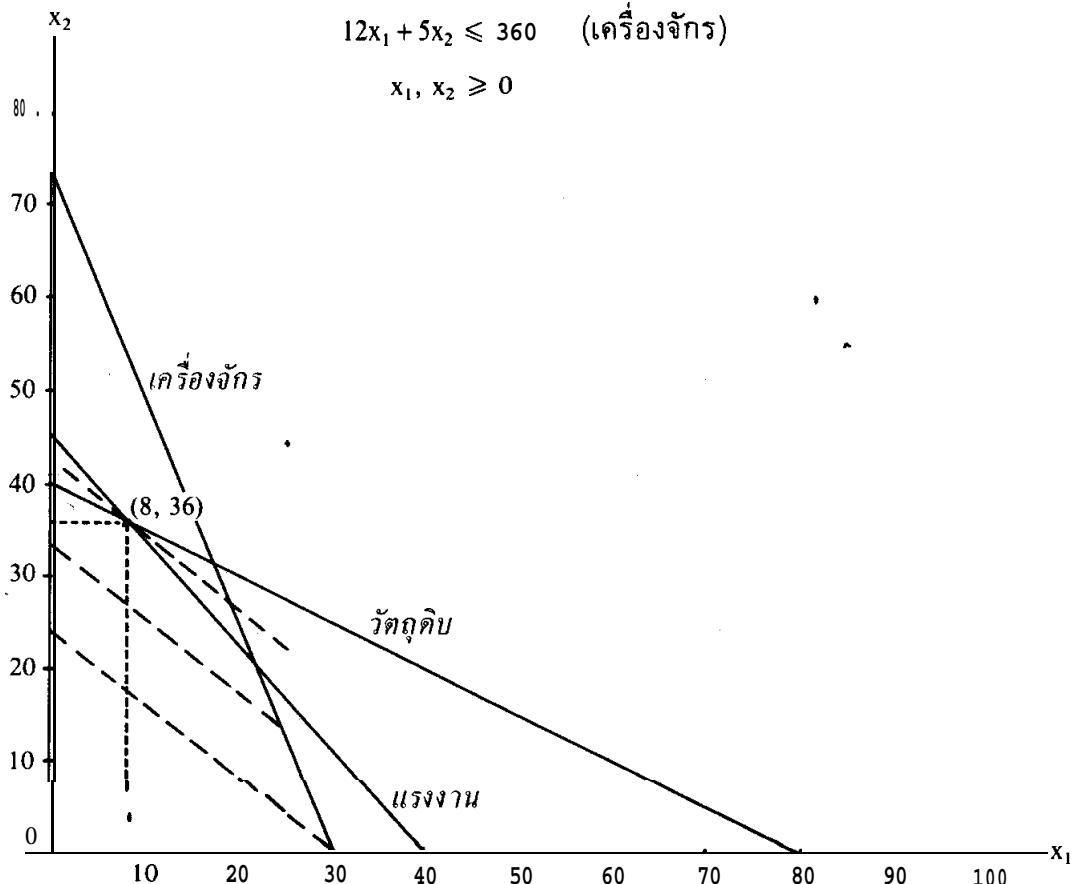
จะได้ ค่าสูงสุด $Z = 240x_1 + 300x_2$ (กำไร)

โดยมีข้อจำกัด $4x_1 + 8x_2 \leq 320$ (วัตถุดิบ)

$9x_1 + 8x_2 \leq 360$ (แรงงาน)

$12x_1 + 5x_2 \leq 360$ (เครื่องจักร)

$$x_1, x_2 \geq 0$$



จากราฟ จะเห็นได้ว่าจุด (8, 36) เป็นจุดที่ได้ค่า Z สูงสุด สรุปได้ว่า ควรจะผลิตสินค้า A 8 หน่วย ผลิตสินค้า B 36 หน่วย จะได้กำไรมากที่สุด = $240(8) + 300(36) = 12,720$ บาท

หมายเหตุ จากแผนการผลิตนี้ จะใช้วัตถุดิบและแรงงานหมวดพอดี แต่ไม่ได้ใช้เครื่องจักรเต็มที่ ยังมีเวลาของเครื่องจักรเหลือ = $360 - 12(8) - 5(36) = 84$ ชั่วโมง

ตัวอย่างที่ 2.6 จงหาสัดส่วนที่เหมาะสมของถ่านหิน 3 ชนิด ราคา 120, 132 และ 108 บาท ตามลำดับ ซึ่งจะนำมาผสมกันให้ได้เชื้อเพลิงที่มีราค่าต่ำสุด ส่วนประกอบของเชื้อเพลิง จะต้องมีปริมาณกำมะถันไม่เกิน 1.2% และให้ปริมาณความร้อน 10 หน่วยต่อกิโลกรัม ถ่านหินแต่ละชนิด มีปริมาณกำมะถัน 0.9%, 1.1% และ 1.4% ตามลำดับ ให้ความร้อนได้ 12, 9 และ 8 หน่วยต่อกิโลกรัมตามลำดับ

วิธีทำ กำหนดว่า สัดส่วนของถ่านหินชนิดที่ 1 = x_1

$$\text{สัดส่วนของถ่านหินชนิดที่ } 2 = x_2$$

$$\text{สัดส่วนของถ่านหินชนิดที่ } 3 = 1 - x_1 - x_2$$

$$\begin{aligned} \text{ราคากลางของเชื้อเพลิง} &= Z = 120x_1 + 132x_2 + 108(1 - x_1 - x_2) \text{ บาท} \\ &= 108 + 12x_1 + 24x_2 \text{ บาท} \end{aligned}$$

$$\text{ปริมาณกำมะถัน} = 0.9x_1 + 1.1x_2 + 1.4(1 - x_1 - x_2)\%$$

$$\Rightarrow 1.4 - 0.5x_1 - 0.3x_2 \leq 1.2$$

$$\begin{aligned} \text{ปริมาณความร้อน} &\text{ที่ได้} = 12x_1 + 9x_2 + 8(1 - x_1 - x_2) \text{ หน่วย} \\ &= 8 + 4x_1 + x_2 = 10 \end{aligned}$$

เขียนตัวแบบได้ดังนี้

$$\text{ค่าต่ำสุด } Z = 108 + 12x_1 + 24x_2$$

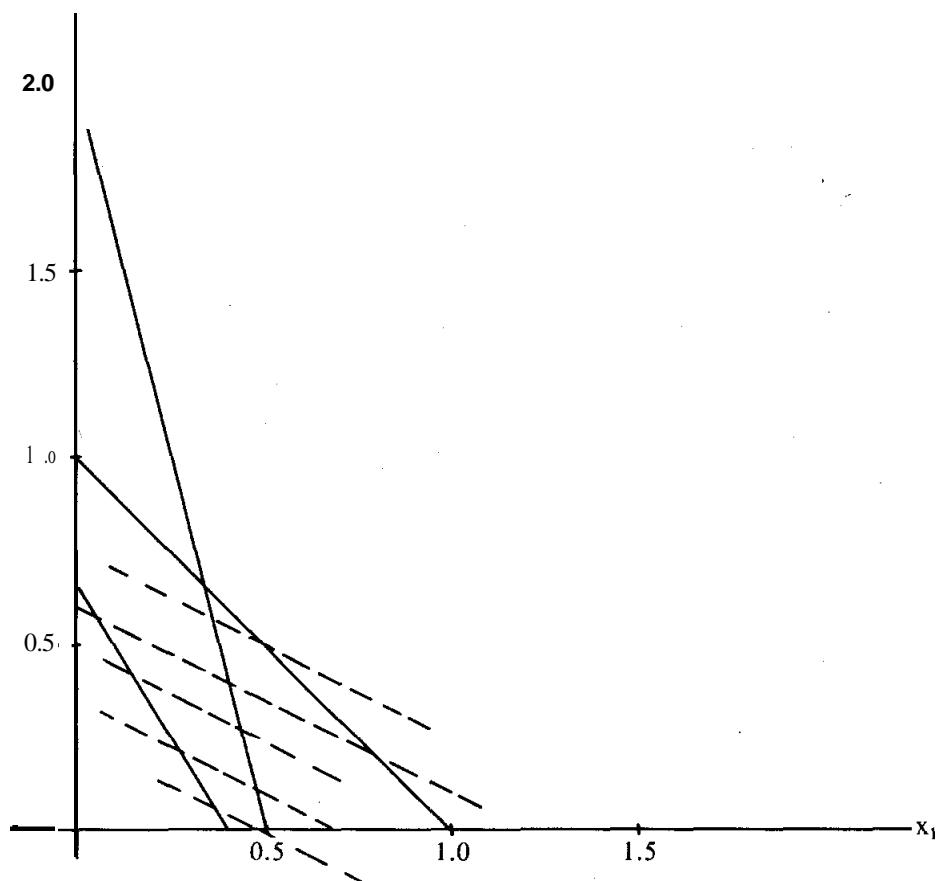
$$\text{โดยมีข้อจำกัด } 5x_1 + 3x_2 \geq 2$$

$$4x_1 + x_2 = 2$$

$$x_1 + x_2 \leq 1$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

แสดงด้วยกราฟได้ดังนี้



จากราฟ จะเห็นได้ว่าเส้นฟังก์ชันเป้าหมาย Z เลื่อนได้ต่ำสุดที่จุด $(0.5, 0)$ แสดงว่า $x_1 = 0.5, x_2 = 0$ ดังนั้น $1 - x_1 - x_2 = 0.5$ สรุปว่าเราใช้ถ่านหิน 3 ชนิดมาผสมกัน ในสัดส่วน $0.5, 0$ และ 0.5 จะได้เชื้อเพลิงที่มีราคាកำสูด $= 108 + 12(0.5) = 114$ บาท

ตัวอย่างที่ 2.7 ในการตรวจสอบคุณภาพสินค้าที่ผลิตได้แต่ละวัน จะมีผู้ตรวจสอบอยู่ 2 ระดับ ทำการตรวจสอบทุกวัน วันละ 8 ชั่วโมง ได้จำนวนสินค้าที่ตรวจแล้วอย่างน้อยที่สูด 3,000 ชิ้น ผู้ตรวจสอบระดับหนึ่งสามารถตรวจสินค้าได้ชั่วโมงละ 25 ชิ้น มีความถูกต้อง 98% ผู้ตรวจสอบระดับสอง ตรวจได้ชั่วโมงละ 15 ชิ้น มีความถูกต้อง 95% อัตราค่าตรวจสอบของผู้ตรวจสอบแต่ละคน แต่ละระดับเท่ากับ 60 และ 45 บาทต่อชั่วโมงตามลำดับ กรณีที่เกิดการตรวจสอบผิดพลาด บริษัทต้องเสียค่าเสียหายชิ้นละ 30 บาท ในการตรวจสอบแต่ละวัน จึงกำหนดว่า จะต้องไม่มีการตรวจสอบค่าผิดพลาดเกิน 150 ชิ้น และให้มีผู้ตรวจสอบระดับหนึ่งอย่างน้อย 1 คน ทุก ๆ 3 คน ของผู้ตรวจสอบระดับสอง และต้องมีผู้ตรวจสอบระดับสองอย่างน้อย 10 คน บริษัทควรมีผู้ตรวจสอบในแต่ละระดับกี่คน จึงจะดีที่สุด

วิธีที่ 1 กำหนดค่า x_1 คน

มีผู้ตรวจสอบระดับหนึ่ง x_1 คน

$$\text{จำนวนเงินค่าที่ตรวจได้ในแต่ละวัน} = 8 \times 25x_1 + 8 \times 15x_2 \text{ ชิ้น}$$

$$\text{ดังนั้น} \quad 8 \times 25x_1 + 8 \times 15x_2 \geq 3000$$

$$\text{หรือ} \quad 5x_1 + 3x_2 \geq 75$$

$$\text{จำนวนเงินค่าที่ตรวจผิดพลาด} = .02 \times 8 \times 25x_1 + .05 \times 8 \times 15x_2 \text{ ชิ้น}$$

$$\text{ดังนั้น} .02 \times 8 \times 25x_1 + .05 \times 8 \times 15x_2 \leq 150$$

$$\text{หรือ} \quad 2x_1 + 3x_2 \leq 75$$

$$\text{ค่าใช้จ่าย } Z = 60 \times 8x_1 + 45 \times 8x_2 + 30(4x_1 + 6x_2) \text{ บาท}$$

เขียนตัวแบบ :

$$\text{ค่าต่ำสุด } Z = 600x_1 + 540x_2$$

$$\text{โดยมีข้อจำกัด } 5x_1 + 3x_2 \geq 75$$

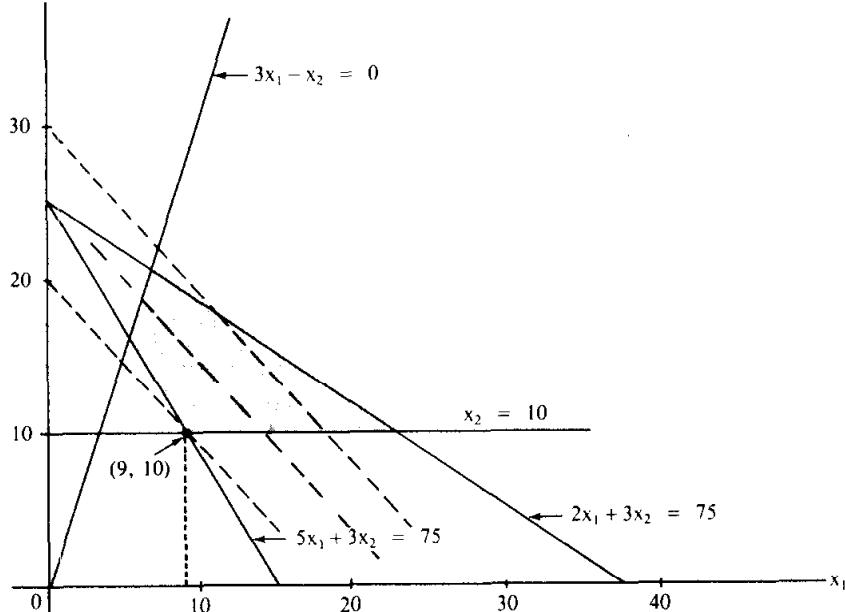
$$2x_1 + 3x_2 \leq 75$$

$$3x_1 - x_2 \geq 0$$

$$x_2 \geq 0$$

$$x_1 \geq 0$$

แสดงให้เห็นได้ด้วยกราฟ ดังนี้



จากกราฟ จะเห็นว่า จุดคำตอบที่ดีที่สุด คือจุด (9, 10)

สรุปได้ว่า บริษัทควรจะมีผู้ตรวจสอบระดับหนึ่ง 9 คน ผู้ตรวจสอบระดับสอง 10 คน ซึ่งจะทำให้เสียค่าใช้จ่ายในการตรวจสอบคุณภาพสินค้า $600 \times 9 + 540 \times 10 = 10,800$ บาทต่อวัน

2.4 การหาคำตอบโดยใช้ชิมเพลกซ์อัลกอริทึม

ให้เรามาศึกษาจากตัวอย่างต่อไปนี้

ตัวอย่างที่ 2.8 จากปัญหาในตัวอย่างที่ 2.5 งหาจุดการผลิตที่ดีที่สุด โดยใช้ชิมเพลกซ์อัลกอริทึม

วิธีทำ เป็นตัวแบบของปัญหาในตัวอย่างที่ 2.5 เป็นตัวแบบมาตรฐาน จะได้ว่า

$$\text{ค่าสูงสุด } Z = 240x_1 + 300x_2$$

$$\text{โดยมีข้อจำกัด } 4x_1 + 8x_2 + x_3 = 320$$

$$9x_1 + 8x_2 + x_4 = 360$$

$$12x_1 + 5x_2 + x_5 = 360$$

$$x_j (j = 1, 2, 3, 4, 5) \geq 0$$

หาคำตอบตัวยิ่งที่การซิมเพลกซ์ได้ตั้งต่อไปนี้

ตารางที่	ตัวแปรฐาน x_i	c_j	คำตอบ	240	300	0	0	0	ค่าที่เป็นไปได้ 0_i
				a_1	a_2	a_3	a_4	a_5	
1	x_3	0	320	4	8	1	0	0	40
	x_4	0	360	9	8	0	1	0	45
	x_5	0	360	12	5	0	0	1	72
	$Z = 0$	s_j		0	0	0	0	0	
		$c_j - s_j$		240	300	0	0	0	
2	x_2	300	40	$\frac{1}{2}$	1	$\frac{1}{8}$	0	0	80
	x_4	0	40	5	0	-1	1	0	8
	x_5	0	160	$\frac{19}{2}$	0	$\frac{5}{8}$	0	1	16.8

	$z = 12,000$	s_j	150	300	$\frac{75}{2}$	0	0		
		$c_j - s_j$	90	0	$\frac{75}{2}$	0	0		
ตารางที่ 3	ตัวแปรฐาน	c_j	240	300	0	0	0	ค่าที่เป็นไปได้ 0_i	
	x_1	กำไร	ค่าตอบ	a_1	a_2	a_3	a_4		a_5
	x_2	300	36	0	1	$\frac{9}{40}$	$-\frac{1}{10}$		0
	x_3	240	8	1	0	$\frac{1}{5}$	$\frac{1}{5}$	0	
	x_4	0	84	0	0	$\frac{51}{40}$	$-\frac{19}{10}$	1	
		s_j	240	300	$\frac{39}{2}$	18	0		
	$Z = 12,720$	$c_j - s_j$	0	0	$-\frac{39}{2}$	-18	0		

จากตารางที่ 3 จะเห็นว่า ไม่มี $c_j - s_j$ ตัวใดเป็นบวก แสดงว่าได้ตารางสุ่ลห้ายแล้ว สรุปว่า ค่าตอบที่ดีที่สุดของปัญหาคือ

ควรผลิตสินค้า A 8 หน่วย ผลิตสินค้า B 36 หน่วย จะได้กำไรสูงสุด 12,720 บาท
จากการผลิตนี้ จะใช้เวลาตัด (x₃) และแรงงาน (x₄) หมดพอดี แต่จะมีเวลาเครื่องจักร เหลือ 84 ชั่วโมง

คำอธิบาย

ขั้นตอนในการคำนวณ

ตารางที่ 1 เรา มี $c_j - s_j = \text{ค่าสูงสุด} (240, 300) = 300 \text{ นำค่าในคอลัมน์ 2 } \rightarrow \text{ไปหาร}\text{ ค่าตอบที่อยู่ในแถวเดียวกัน จะได้ค่า } \theta_i \text{ เลือกค่าต่ำสุดได้}$

$$\theta_1 = \text{ค่าต่ำสุด} \left(\frac{320}{8}, \frac{360}{8}, \frac{360}{5} \right) = 40$$

ทำต่อตารางที่ 2 โดยให้ x_2 เป็นตัวแปรฐานแทนที่ x_3

ตารางที่ 2 เรายังมี x_2 , x_4 และ x_5 เป็นตัวแปรฐานในແກ່ວທີ 1,2 และ 3 ตามลำดับ
ซึ่งມີລົງໃນຕາງຈະຫາໄດ້ດັ່ງນີ້

ຕັ້ງເລີຂີໃນແກ່ວທີ 1 ຕາງທີ 2(R_1^2) ຈະໄດ້ຈາກ ຕັ້ງເລີຂີໃນແກ່ວທີ 1 ຕາງທີ 1(R_1^1) ມາຮັດວຍ 8

$$R_1^1 : | 320 | \quad 4 \quad 8 \quad 1 \quad 0 \quad 0$$

$$R_1^2 = \frac{1}{8} R_1^1 : | 40 | \quad \frac{1}{2} \quad 1 \quad \frac{1}{8} \quad 0 \quad 0$$

ນຳຕັ້ງເລີຂີໃນແກ່ວທີ 1 ຕາງທີ 2(R_1^2) ມູນດ້ວຍ 8 ແລ້ວເອົາໄປລົບອອກຈາກ ຕັ້ງເລີຂີໃນແກ່ວທີ 2
ຕາງທີ 1(R_2^1) ຈະເປັນຜົລັບພົມຂອງແກ່ວທີ 2 ຕາງທີ 2(R_2^2)

$$\text{ນັ້ນເຄື່ອງ } R_2^2 = R_2^1 - 8R_1^2 = R_2^1 - R_1^1$$

$$R_2^1 : | 360 | \quad 9 \quad 8 \quad 0 \quad 1 \quad 0$$

$$R_1^1 : | 320 | \quad 4 \quad 8 \quad 1 \quad 0 \quad 0$$

$$R_2^2 : | 40 | \quad 5 \quad 0 \quad -1 \quad 1 \quad 0$$

ນຳຕັ້ງເລີຂີໃນແກ່ວທີ 1 ຕາງທີ 2(R_1^2) ມູນດ້ວຍ 5 ແລ້ວເອົາໄປລົບອອກຈາກ ຕັ້ງເລີຂີໃນແກ່ວທີ 3
ຕາງທີ 1(R_3^1) ຈະເປັນຜົລັບພົມຂອງແກ່ວທີ 3 ຕາງທີ 2(R_3^2)

$$\text{ນັ້ນເຄື່ອງ } R_3^2 = R_3^1 - 5R_1^2 = R_3^1 - \frac{5}{8} R_1^1$$

$$R_3^1 : | 360 | \quad 12 \quad 5 \quad 0 \quad 0 \quad 1$$

$$\frac{5}{8} R_1^1 : | 200 | \quad \frac{5}{2} \quad 5 \quad \frac{5}{8} \quad 0 \quad 0$$

$$R_3^2 : | 160 | \quad \frac{19}{2} \quad 0 \quad -\frac{5}{8} \quad 0 \quad 1$$

ໜາຟຶງກືບັນ Z ໂດຍການນຳຄ່າ c_j ຂອງຕັ້ງແປຣູນໃນແກ່ວທີ i ມູນຕັ້ງເລີຂີໃນແກ້ນັ້ນ ແລ້ວນຳຜລທີ່ໄດ້
ມານວກກັນ ເຮັດວຽກວ່າຄ່າຂອງ s_j ຄ່າຂອງ Z = s_0 ແລ້ວນຳຄ່າ s_j ທີ່ໄດ້ລົບອອກຈາກ c_j , $j = 1,2,3,4,5$
ໃນທີ່ນີ້ ເຮັດວຽກວ່າຄ່າຂອງ s_j ($j = 0,1,2,3,4,5$) ເທົ່າກັນ $300R_1^2 + OR_1 + OR_3^2 = 300R_1^2$

$$c_j (j = 1,2,3,4,5) : \quad 240 \quad 300 \quad 0 \quad 0 \quad 0$$

$$R_1^2 : | 40 | \quad \frac{1}{2} \quad 1 \quad \frac{1}{8} \quad 0 \quad 0$$

$$300R_1^2 : | 12000 | \quad 150 \quad 300 \quad \frac{75}{2} \quad 0 \quad 0$$

$$\text{ຄ່າຂອງ } c_j - s_j (j=1,2,3,4,5) : \quad 90 \quad 0 \quad -\frac{75}{2} \quad 0 \quad 0$$

ແລະ ຄ່າຂອງ Z = $s_0 = 12000$

ພິຈາລະນາຄ່າຂອງ $c_j - s_j$ ໃນຕາງທີ 2 ຈະເຫັນວ່າ ມີ $c_j - s_j > 0$ ແລະຄ່າທີ່ສູງສຸດ ອື່ນ $c_1 - s_1 = 90$ ແລ້ວ

ว่า คอลัมน์ 1 เป็น key column ซึ่งมีความหมายว่า เราจะเลือก x_1 เป็นตัวแปรฐานต่อไป ค่าของ x_1 ที่เพิ่มขึ้น 1 หน่วย จะทำให้ค่าของ Z เพิ่มขึ้นอีก 90 เราต้องพิจารณาต่อไปว่า ควรจะให้ x_1 มีค่าได้มากที่สุดเท่าใด ซึ่งจะหาได้จากการนำค่าตอบในแກ้ว หารด้วยค่าในคอลัมน์ 1 ที่มีค่ามากกว่า 0 ในแแก้วเดียวกัน เรียกว่าค่าที่เป็นไปได้ของ x_1 (θ_1) ค่าที่น้อยที่สุดของ θ_1 จะเป็นปริมาณสูงสุดที่เป็นไปได้ของ x_1 ในที่นี้ เราจะได้

$$\text{ปริมาณสูงสุดที่เป็นไปได้ของ } x_1 = \text{ค่าต่ำสุด} \left(\frac{40}{1/2}, \frac{40}{5}, \frac{160}{19/2} \right) = 8 = \theta_2$$

ในแแก้วที่ 2 (R_2) มีตัวแปรฐาน x_4 แสดงว่า เราจะทำตารางที่ 3 ต่อไป โดยให้ x_4 เป็นตัวแปรฐานแทนที่ x_4

ตารางที่ 3 จะมี x_2, x_1 และ x_5 เป็นตัวแปรฐานในแแก้วที่ 1,2 และ 3 ตามลำดับ ข้อมูลในตารางจะหาได้ดังนี้

ตัวเลขในแแก้วที่ 2 ตารางที่ 3(R_2^3) จะได้จาก ตัวเลขในแแก้วที่ 2 ตารางที่ 2(R_2^2) หารด้วย 5

$$R_2^2 : | 40 | 5 \quad 0 \quad -1 \quad 1 \quad 0 \\ R_2^3 = \frac{1}{5} R_2^2 : | 8 | 1 \quad 0 \quad -\frac{1}{5} \quad \frac{1}{5} \quad 0$$

นำตัวเลขในแแก้วที่ 2 ตารางที่ 3(R_2^3) คูณด้วย $\frac{1}{2}$ แล้วเอาไปลบออกจาก ตัวเลขในแแก้วที่ 1

ตารางที่ 2(R_1^2) จะเป็นผลลัพธ์ของแแก้วที่ 1 ตารางที่ 3(R_1^3)

$$\begin{aligned} \text{นั่นคือ } R_1^3 &= R_1^2 - \frac{1}{2} R_2^3 = R_1^2 - \frac{1}{10} R_2^2 \\ R_1^2 &: | 40 | \frac{1}{2} \quad 1 \quad \frac{1}{8} \quad 0 \quad 0 \\ \frac{1}{10} R_2^2 &: | 4 | \frac{1}{2} \quad 0 \quad -\frac{1}{10} \quad \frac{1}{10} \quad 0 \\ R_1^3 &: | 36 | 0 \quad 1 \quad \frac{9}{40} \quad -\frac{1}{10} \quad 0 \end{aligned}$$

นำตัวเลขในแแก้วที่ 2 ตารางที่ 3(R_2^3) คูณด้วย $\frac{19}{2}$ แล้วเอาไปลบออกจาก ตัวเลขในแแก้วที่ 3

ตารางที่ 2(R_3^2) จะเป็นผลลัพธ์ของแแก้วที่ 3 ตารางที่ 3(R_3^3)

$$\begin{aligned} \text{นั่นคือ } R_3^3 &= R_3^2 - \frac{19}{2} R_2^3 = R_3^2 - \frac{19}{10} R_2^2 \\ R_3^2 &: | 160 | \frac{19}{2} \quad 0 \quad -\frac{5}{8} \quad 0 \quad 1 \end{aligned}$$

$$\begin{array}{l} \frac{19}{10} R_2^2 : | 76 | \frac{19}{2} 0 -\frac{19}{10} \frac{19}{10} 0 \\ R_3^3 : | 84 | 0 0 \frac{51}{40} -\frac{19}{10} 1 \end{array}$$

เข้าค่า c_j ของตัวแปรฐานที่อยู่ในແກຣມ ไปคูณตัวเลขในແກຣມเดียวกัน จะได้ เท่ากับ

$$300 R_1^3 + 240 R_2^3 + 0 R_3^3$$

ผลลัพธ์ที่ได้ เรียกว่า ค่าของ s_j ($j = 0,1,2,3,4,5$) ค่า $Z = s_0$ เข้าค่า r_j ที่ได้ ลบออกจาก c_j ($j = 1,2,3,4,5$) จะได้ค่าของ $c_j - s_j$

$$\begin{array}{l} c_j (j = 1,2,3,4,5) : 240 \ 300 \ 0 \ 0 \ 0 \\ 300 R_1^3 : | 10800 | 0 \ 300 \ \frac{135}{2} \ -30 \ 0 \\ 240 R_2^3 : | 19201 \ 240 \ 0 \ -48 \ 48 \ 0 \\ \text{ค่าของ } r_j (j = 0,1,2,3,4,5) : | 12720 | 240 \ 300 \ \frac{39}{2} \ 18 \ 0 \\ \text{นั่นคือ } Z = s_0 = 12,720 \text{ และ} \\ c_j - s_j (j = 1,2,3,4,5) : 0 \ 0 \ -\frac{39}{2} \ -18 \ 0 \end{array}$$

พิจารณาค่าของ $c_j - s_j$ ($j = 1,2,3,4,5$) จะเห็นว่า ไม่มีค่าใดมากกว่า 0 แสดงว่า ค่าของ Z เพิ่มขึ้นไม่ได้อีกแล้ว หยุดการคำนวน อ่านผลที่ได้จากตารางนี้ จะเป็นคำตอบดีที่สุด

การอ่านและสรุปผลจากตาราง

ตารางที่ 1 จะให้สาระข้อมูล ที่เกี่ยวกับ การผลิตสินค้า A และ สินค้า B ว่า มีราย ละเอียดเกี่ยวกับการผลิต อย่างไร และผลกำไรที่ได้จากการจำนวนขายเป็นอย่างไร ผลสรุปที่ได้ จากตารางนี้ ข้างจากค่าของ $c_j - s_j$ ($j = 1,2,3,4,5$) แสดงให้เห็นว่า เราควรเลือกผลิตสินค้า B(x_2) เนื่องจากมีอัตราเพิ่มขึ้นต่อน่วยมากที่สุด คือ 300 บาท และค่าที่เป็นไปได้ที่มากที่สุดของ x_2 คือ 40 หน่วย เป็นผลให้ได้ค่าของกำไร Z เพิ่มขึ้นอีก $300(40) = 12,000$ บาท

ตารางที่ 2 อ่านได้ว่า ผลิตสินค้า B(x_2) 40 หน่วย จะใช้วัตถุดิบ(x_3) หมุดพอดี แต่ จะมีแรงงาน (x_4) เหลือ 40 ชั่วโมง และ มีเวลาเครื่องจักร (x_5) ที่สามารถใช้ทำงานได้อีก 160 ชั่วโมง กำไรที่ได้ จะเท่ากับ 12,000 บาท

ผลสรุปจากการนี้ชี้ให้เห็นว่า ยังไม่เป็นแผนการผลิตที่ดีที่สุด เราสามารถเพิ่มกำไร Z ได้อีก ถ้าเราเลือกผลิตสินค้า A(x_1) ซึ่งจะทำให้กำไรเพิ่มขึ้นอีก 90 บาทต่อการเพิ่มขึ้นของ x_1 1 หน่วย จำนวนมากที่สุดของ x_1 จะเท่ากับ 8 หน่วย เป็นผลให้กำไร Z เพิ่มขึ้นอีก $90 \times 8 = 720$ บาท และจำนวนของ x_2 ลดลงเหลือ $40 - \frac{1}{2}(8) = 36$ หน่วย เครื่องจักรยังสามารถทำงานได้อีก $160 - \frac{19}{2}(8) = 84$ ชั่วโมง

ตารางที่ 3 อ่านได้ว่า ผลิตสินค้า A(x_1) 8 หน่วย ผลิตสินค้า B(x_2) 36 หน่วย ใช้วัตถุคงที่ (x_3) และแรงงาน (x_4) หมดพอต มีเวลาเครื่องจักร (x_5) เหลือ 84 ชั่วโมง กำไรที่ได้จากการผลิตนี้ = 12,720 บาท

ผลสรุป จะได้แผนการผลิตนี้เป็นแผนที่ดีที่สุด

ตัวอย่างที่ 2.9 พ่อค้ากาแฟได้ซื้อกาแฟมา 2 ชนิด ชนิดแรก 40 กิโลกรัม ราคากิโลกรัมละ 160 บาท ชนิดที่สอง 30 กิโลกรัม ราคากิโลกรัมละ 205 บาท พ่อค้าผสมกาแฟทั้ง 2 ชนิด เป็นกาแฟเกรดเอ และเกรดบี นำไปขายในราคากิโลกรัมละ 335 และ 285 บาท ตามลำดับ ส่วนผสมของกาแฟเกรดเอ ประกอบด้วยกาแฟชนิดแรกไม่ต่ำกว่า 25% กาแฟชนิดที่สองไม่ต่ำกว่า 50% ส่วนผสมของกาแฟเกรดบี ประกอบด้วยกาแฟชนิดแรกไม่เกิน 75% จงคำนวณส่วนผสมที่ดีที่สุดของกาแฟแต่ละเกรด

วิธีทำ กำหนดส่วนผสมของกาแฟแต่ละเกรด ดังนี้

กาแฟเกรดเอ มีส่วนผสมของกาแฟชนิดแรก x_1 กิโลกรัม

ส่วนผสมของกาแฟชนิดที่สอง x_2 กิโลกรัม

กาแฟเกรดบี มีส่วนผสมของกาแฟชนิดแรก x_3 กิโลกรัม

ส่วนผสมของกาแฟชนิดที่สอง x_4 กิโลกรัม

จะได้ ปริมาณกาแฟเกรดเอ = $x_1 + x_2$ กิโลกรัม

ปริมาณกาแฟเกรดบี = $x_3 + x_4$ กิโลกรัม

ใช้กาแฟชนิดแรก = $x_1 + x_3 \leq 40$ กิโลกรัม

ใช้กาแฟชนิดที่สอง = $x_2 + x_4 \leq 30$ กิโลกรัม

$$x_1 \geq \frac{25}{100}(x_1 + x_2) \text{ หรือ } -3x_1 + x_2 \leq 0$$

$$x_2 \geq \frac{50}{100}(x_1 + x_2) \text{ หรือ } x_1 - x_2 \leq 0$$

$$x_3 \leq \frac{75}{100}(x_3 + x_4) \text{ หรือ } x_3 - 3x_4 \leq 0$$

ต้นทุนกาแฟ = ราคากาแฟหักสองชนิดที่นำมาใช้เป็นส่วนผสม

$$= 160(x_1 + x_3) + 205(x_2 + x_4) \text{ บาท}$$

$$= 160x_1 + 205x_2 + 160x_3 + 205x_4 \text{ บาท}$$

$$\text{ราคากาแฟ} = 335(x_1 + x_2) + 285(x_3 + x_4) \text{ บาท}$$

$$= 335x_1 + 335x_2 + 285x_3 + 285x_4 \text{ บาท}$$

$$\text{กำไรที่ได้จากการขาย } Z = \text{ราคากาแฟ} - \text{ต้นทุน}$$

$$= 175x_1 + 130x_2 + 125x_3 + 80x_4 \text{ บาท}$$

เขียนด้วยแบบได้ดังนี้

$$\text{ค่าสูงสุด } Z = 175x_1 + 130x_2 + 125x_3 + 80x_4$$

$$\text{โดยมีข้อจำกัด } x_1 + x_3 \leq 40$$

$$x_2 + x_4 \leq 30$$

$$-3x_1 + x_2 \leq 0$$

$$x_1 - x_2 \leq 0$$

$$x_3 - 3x_4 \leq 0$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0$$

เปลี่ยนเป็นด้วยแบบมาตรฐาน จะได้

$$\text{ค่าสูงสุด } Z = 175x_1 + 130x_2 + 125x_3 + 80x_4$$

$$\text{โดยมีข้อจำกัด } x_1 + x_3 + x_5 = 40$$

$$x_2 + x_4 + x_6 = 30$$

$$-3x_1 + x_2 + x_7 = 0$$

$$x_1 - x_2 + x_8 = 0$$

$$x_3 - 3x_4 + x_9 = 0$$

$$x_j (j = 1, 2, \dots, 9) \geq 0$$

หาค่าตอนด้วยวิธีการซึมเพลกซ์ได้ดังต่อไปนี้

ตัวแปรฐาน		c_j		130	125	80	0	0	0	0	0	ค่า θ_i
x_i	c_i	ค่าตอน		a_2	a_3	a_4	a_5	a_6	a_7	a_8	a_9	
1	x_5	0	40	0	1	0	1	0	0	0	0	40
	x_6	0	30	0	1	0	1	0	1	0	0	—
	x_7	0	0	0	1	0	0	0	0	1	0	—
	x_8	0	0	-1	0	0	0	0	0	1	0	0
	x_9	0	0	0	1	-3	0	0	0	0	1	—
2	$P = 0$		s_j	0	0	0	0	0	0	0	0	
			$c_j - s_j$	130	125	80	0	0	0	0	0	
	x_5	0	40	0	1	0	1	0	0	-1	0	40
3	x_6	0	30	0	1	0	1	0	1	0	0	30
	x_7	0	0	0	-2	0	0	0	0	1	3	0
	x_1	175	0	1	-1	0	0	0	0	1	0	—
	x_9	0	0	0	0	1	-3	0	0	0	1	—
	$P = 0$		s_j	175	175	0	0	0	0	175	0	
			$c_i - s_j$	0	125	80	0	0	0	-175	0	
4	x_5	0	10	0	0	1	-1	1	-1	0	-1	0
	x_2	130	30	0	1	0	0	1	0	0	0	—
	x_7	0	60	0	0	2	0	2	1	3	0	—
	x_1	175	30	1	0	0	1	0	1	0	1	—

	$P = 9150$	s_j	175	130	10	305	0	305	0	175	0	
		$c_j - s_j$	0	0	125	-225	0	-305	0	-175	0	
	ตัวแปรฐาน	c_j	175	130	125	80	0	0	0	0	0	ค่า θ_i
	x_i	c_i	คำตอบ									
	x_5	0	10	0	0	0	2	1	-1	0	-1	5
	x_2	130	30	0	1	0	1	0	1	0	0	30
4	x_7	0	60	0	0	0	2	0	2	1	3	30
	x_1	175	30	1	0	0	1	0	1	0	1	30
	x_3	125	0	0	0	1	-3	0	0	0	0	-
	$P = 9150$	s_j	175	130	125	70	0	305	0	175	125	
		$c_j - s_j$	0	0	0	150	0	-305	0	-175	-125	
	x_4	80	5	0	0	0	1	$\frac{1}{2}$	$-\frac{1}{2}$	0	$-\frac{1}{2}$	$-\frac{1}{2}$
	x_2	130	25	0	1	0	0	$-\frac{1}{2}$	$\frac{1}{2}$	3	0	$\frac{1}{2}$
5	x_7	0	50	0	0	0	0	-1	3	1	4	1
	x_1	175	25	1	0	0	0	$-\frac{1}{2}$	$\frac{1}{2}$	3	0	$\frac{1}{2}$
	x_3	125	1.5	0	0	1	0	$\frac{3}{2}$	$-\frac{3}{2}$	0	$-\frac{3}{2}$	$-\frac{1}{2}$
	$P = 9900$	s_j	175	130	125	80	75	230	0	100	50	
		$c_j - s_j$	0	0	0	0	-75	-230	0	-100	-50	

จากการที่ 5 จะเห็นว่าไม่มี $c_j - s_j$ ตัวใดเป็นบวก แสดงว่าได้ตารางสุดท้ายแล้ว สรุปว่า คำตอบที่ดีที่สุดของปัญหานี้คือ

ผสมกาแฟกรดเอ = $25 + 25 = 50$ กิโลกรัม มีส่วนผสมของกาแฟชนิดแรก และ ชนิดที่สอง อย่างละ 25 กิโลกรัม

ผสมกาแฟกรดบี = $15 + 5 = 20$ กิโลกรัม มีส่วนผสมของกาแฟชนิดแรก 15 กิโลกรัม ชนิดที่สอง 5 กิโลกรัม จะได้กำไรสูงสุด 9,900 บาท

หมายเหตุ การคำนวณ

$$\text{ตารางที่ } 2 \quad R_4^2 = R_4^1$$

$$R_1^2 = R_1^1 - R_4^2$$

$$R_3^2 = R_3^1 - (-3)R_4^2$$

$$R_2^2 = R_2^1 \text{ และ } R_5^2 = R_5^1$$

$$\text{ตารางที่ } 3 \quad R_2^3 = R_2^2$$

$$R_1^3 = R_1^2 - R_2^3$$

$$R_3^3 = R_3^2 - (-2)R_2^3$$

$$R_4^3 = R_4^2 - (-1)R_2^3 \text{ และ } R_5^3 = R_5^2$$

$$\therefore \text{ตารางที่ } 4 \quad R_5^4 = R_5^3$$

$$R_1^4 = R_1^3 - R_5^4$$

$$R_2^4 = R_2^3$$

$$R_3^4 = R_3^3 \text{ และ } R_4^4 = R_4^3$$

$$\text{ตารางที่ } 5 \quad R_1^5 = R_1^4/2$$

$$R_2^5 = R_2^4 - R_1^5$$

$$R_3^5 = R_3^4 - 2R_1^5$$

$$R_4^5 = R_4^4 - R_1^5$$

$$\text{และ } R_5^5 = R_5^4 - (-3)R_1^5$$

ตัวอย่างที่ 2.10 จากปัญหาในตัวอย่างที่ 2.6 จงหาสัดส่วนที่เหมาะสมของถ่านหิน 3 ชนิด โดยใช้วิธีการ

1. Big-M Method

2. Two Phase Method

วิธีที่ 1. Big - M Method

เขียนตัวแบบมาตรฐาน จะได้

$$\text{ค่าตัวสูตร } Z = 108 + 12x_1 + 24x_2 + Mx_5 + Mx_6$$

$$\text{โดยมีข้อจำกัด } 5x_1 + 3x_2 + x_5 = 2$$

$$4x_1 + x_2 + x_6 = 2$$

$$x_1 + x_2 + x_4 = 1$$

$$x_j (j = 1, 2, \dots, 6) \geq 0$$

หาค่าตอบโดยใช้ชิมเพลกซ์อัลกอริทึม ได้ดังต่อไปนี้

ตัวแปรฐาน	c_j	12	24	0	0	M	M	ค่า θ_i	
		a_1	a_2	a_3	a_4	a_5	a_6		
x_5	M	2	5	3	-1	0	1	0	$\frac{2}{5}$
x_6	M	2	4	1	0	0	0	1	$\frac{1}{2}$
x_4	0	1	1	1	0	1	0	0	1
$Z = 108 + 4M$	s_j	$9M$	$4M$	$-M$	0	M	M		
	$c_j - s_j$	$12 - 9M$	$24 - 4M$	M	0	0	0		
x_1	12	$\frac{2}{5}$	1	$\frac{3}{5}$	$-\frac{1}{5}$	0	$\frac{1}{3}$	0	
x_6	M	$\frac{2}{5}$	0	$-\frac{7}{5}$	$\frac{4}{5}$	0	$-\frac{4}{5}$	1	$\frac{1}{2}$
x_4	0	$\frac{3}{5}$	0	$\frac{3}{5}$	$\frac{1}{5}$	1	$-\frac{1}{5}$	0	3
$Z = \frac{2M + 24}{5} + 108$	s_j	12	$\frac{3}{5} \cdot 6 - \frac{7}{5} M$	$\frac{4M - 12}{5}$	$0 \frac{2}{5} - \frac{4}{5} M$	M			
	$c_j - s_j$	0	$7M - 12$	$12 - 4M$	0	$9M - 12$	0		
x_1	12	$\frac{1}{2}$	1	$\frac{1}{4}$	0	0	0	$\frac{1}{4}$	
x_3	0	$\frac{1}{2}$	0	$\frac{7}{4}$	1	0	-1	$\frac{5}{4}$	
x_4	0	$\frac{1}{2}$	0	$\frac{3}{4}$	0	1	0	$\frac{1}{4}$	
$Z = 114$	s_j	12	3	0	0	0	3		
	$c_j - s_j$	0	21	0	0	M	$M - 3$		

สรุปได้ว่า ใช้ถ่านหิน 3 ชนิดมาผสมกันในอัตราส่วน $\frac{1}{2}, 0$ และ $\frac{1}{2}$ จะได้เชื้อเพลิงที่มีราคาก่อสร้าง 114 บาท

2. ใช้ Two – Phase Method ซึ่งจะมีขั้นตอนในการคำนวณเหมือนกัน เป็นลักษณะเดียวกับค่า c_j ก่อสร้าง ให้วิธีการ Two – Phase จะมีพังก์ชันเป้าหมาย ดังนี้

$$\text{Phase - 1 : ค่าต่อสุทธิ } Z_1 = x_5 + x_6$$

$$\text{Phase - 2 : ค่าต่อสุทธิ } Z = 108 + 12x_1 + 24x_2$$

Phase 1

ตัวแปรฐาน		c_j	0	0	0	0	1	1	ค่า θ_j	
x_i	c_i	คงออน	a_1	a_2	a_3	a_4	a_5	a_6		
1	x_5	1	2	5	3	-1	0	1	0	$\frac{2}{5}$
	x_6	1	2	4	1	0	0	0	1	$\frac{1}{2}$
	x_4	0	1	1	10	0	10	0	0	1
$Z_1 = 4$		s_j	9	4	-1	0	1	1		
		$c_j \ s_j$	-9	-4	1	0	0	0		
2	x_1	0	$\frac{2}{5}$	$\frac{1}{5}$	$-\frac{1}{5}$	0	$\frac{1}{5}$	0	—	
	x_6	1	2	$-\frac{7}{5}$	$\frac{4}{3}$	0	$-\frac{4}{5}$	1	$\frac{1}{2}$	
	x_4	0	$\frac{3}{5}$	0	$\frac{1}{3}$	1	$\frac{1}{5}$	0	3	
$Z_1 = \frac{2}{5}$		s_j	0	$-\frac{7}{5}$	$\frac{4}{5}$	0	$-\frac{4}{5}$	1		
		$c_j \ s_j$	0	$\frac{7}{5}$	$-\frac{4}{5}$	0	$\frac{9}{3}$	0		

ตัวแปรฐาน		c_j	0	0	0	0	1	I	ค่า θ_i
x_i	c_i	คำตัดบบ	a_1	a_2	a_3	a_4	a_5	a_6	
3	x_1	0	$\frac{1}{2}$	1	$\frac{1}{4}$	0	0	0	$\frac{1}{4}$
	x_3	0	$\frac{1}{2}$	0	$\frac{7}{4}$	1	0	-1	$\frac{5}{4}$
	x_4	0	$\frac{1}{2}$	0	$\frac{3}{4}$	0	1	0	$-\frac{1}{4}$
$Z = 0$		s_j	0	0	0	0	0	0	
		$c_j - s_j$	0	0	0	0	I	1	

ตารางที่ 3 นี้จะเป็นตารางสุดท้ายของ Phase – 1 เป็นการเปลี่ยนให้เป็นตารางที่ 1 ของ Phase – 2 โดยตัดคอลัมน์ของตัวแปรเทียม x_5 และ x_6 ออก เปลี่ยนค่า c_j เป็นค่าเดิม คำนวนค่า Z , s_j และ $c_j - s_j$ ใหม่

Phase – 2

ตัวแปรฐาน		c_j	12	24	0	0	I
x_i	c_i	คำตัดบบ	a_1	a_2	a_3	a_4	
3	x_1	12	$\frac{1}{2}$	1	$\frac{1}{4}$	0	0
	x_3	0	$\frac{1}{2}$	0	$\frac{7}{4}$	1	0
	x_4	0	$\frac{1}{2}$	0	$\frac{3}{4}$	0	1
$Z = 114$		s_j	12	3	0	0	
		$c_j - s_j$	0	21	0	0	

จากตารางนี้ ไม่มีค่า $c_j - s_j < 0$ แสดงว่าค่าของ Z ลดลงไม่ได้อีกแล้ว สรุปได้ว่า

ใช้ถ่านหิน 3 ชนิดมาผสมกันในอัตราส่วน $\frac{1}{2}, 0, \frac{1}{2}$ จะได้เชื้อเพลิงที่มีราคาต่ำสุด 114 บาท

จะเห็นได้ว่าขั้นตอนในการดำเนินงานของ 2 วิธีการจะเหมือนกัน แตกต่างกันตรงค่า Z, s_j และ $c_j - s_j$ แต่ในตารางสุดท้ายจะเหมือนกันหมด ซึ่งนักศึกษาจะเลือกวิธีการใดก็ได้

ตัวอย่างที่ 2.11 ชาวสวนต้องการซื้อปุ๋ยมาใช้ในการเพาะปลูก เพื่อต้องการให้ได้ร่าชตุ ในเกรด พอสเฟต และโป๊แตช ในปริมาณต่ำสุด 720, 450 และ 360 หน่วยตามลำดับ มีปุ๋ยเคมี 3 ชนิด ราคา 90, 60 และ 45 บาทต่อกก ตามลำดับ ปุ๋ยเคมีแต่ละชนิดมีร่าชตุในปริมาณหน่วยต่อกก ดังนี้

ชนิดของปุ๋ย	ร่าชตุ		
	ไนเตรต	ฟอสเฟต	โป๊แตช
1	12	6	9
2	3	6	6
3	9	9	3

ชาวสวนควรจะซื้อปุ๋ยชนิดใดบ้าง จึงจะดีที่สุด

วิธีทำ กำหนดว่า ซื้อปุ๋ยชนิดที่ 1 = x_1 กก.

ซื้อปุ๋ยชนิดที่ 2 = x_2 กก.

ซื้อปุ๋ยชนิดที่ 3 = x_3 กก.

เขียนตัวแบบ

$$\text{ค่าต่ำสุด } Z = 90x_1 + 60x_2 + 45x_3,$$

$$\text{โดยมีข้อจำกัด } 12x_1 + 3x_2 + 9x_3 \geq 720$$

$$6x_1 + 6x_2 + 9x_3 \geq 450$$

$$9x_1 + 6x_2 + 3x_3 \geq 360$$

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

เปลี่ยนเป็นตัวแบบมาตรฐาน จะได้

$$\text{ค่าต่ำสุด } Z = 90x_1 + 60x_2 + 45x_3 + Mx_7 + Mx_8 + Mx_9$$

$$\begin{aligned}
 \text{โดยมีข้อจำกัด} \quad & 12x_1 + 3x_2 + 9x_3 - x_4 & + x_7 & = 720 \\
 & 6x_1 + 6x_2 + 9x_3 - x_5 & + x_8 & = 450 \\
 & 9x_1 + 6x_2 + 3x_3 - x_6 & + x_9 & = 360 \\
 & x_j (j = 1, 2, \dots, 9) \geq 0
 \end{aligned}$$

หาคำตอบด้วยวิธีการ Two-Phase จะได้ Phase - 1 มีฟังก์ชันเป้าหมาย

$$\text{ค่าตัวสูตร } z = x_7 + x_8 + x_9$$

ตัวแปรฐาน		c_j	0	0	0	0	0	0	1	1	1	ค่า θ_i
x_i	c_i	ค่าตอบ	a_{11}	a_{12}	a_{13}	a_{14}	a_{15}	a_{16}	a_{17}	a_{18}	a_{19}	
x_7	1	720	12	3	9	-1	0	0	1	0	0	60
x_8	1	450	6	6	9	0	-1	0	0	1	0	75
x_9	1	360	9	6	3	0	0	-1	0	0	1	40
$Z_1 = 1530$		s_j	27	15	21	-1	-1	-1	1	1	1	
		$c_j - s_j$	-27	-15	-21	1	1	1	0	0	0	
x_7	1	240	0	-5	5	-1	0	$\frac{4}{3}$	1	0	$-\frac{4}{3}$	48
x_8	1	210	0	2	7	0	-1	$\frac{2}{3}$	0	1	$-\frac{2}{3}$	30
x_1	0	40	1	$\frac{2}{3}$	$\frac{1}{3}$	0	0	$-\frac{1}{9}$	0	0	$\frac{1}{9}$	120
$Z_1 = 450$		s_j	0	-3	12	-1	-1	2	1	1	-2	
		$c_j - s_j$	0	3	-12	1	1	-2	0	0	3	
x_7	1	90	0	$-\frac{45}{7}$	0	-1	$\frac{5}{7}$	$\frac{6}{7}$	1	$-\frac{5}{7}$	$\frac{6}{7}$	105
x_3	0	30	0	$\frac{2}{7}$	1	0	$-\frac{1}{7}$	$\frac{2}{21}$	0	$\frac{1}{7}$	$-\frac{2}{21}$	315
x_1	0	30	1	$\frac{4}{7}$	0	0	$+\frac{1}{21}$	$-\frac{1}{7}$	0	$-\frac{1}{21}$	$\frac{1}{7}$	-

ตัวแปรฐาน	c_j	0	0	0	0	0	0	1	1	1	ค่า θ_i	
		x_i	c_i	ค่าตอบ	a_1	a_2	a_3	a_4	a_5	a_6		
$Z_1 = 90$		s_j		0	$-\frac{45}{7}$	0	-1	$\frac{5}{7}$	$\frac{6}{7}$	1	$-\frac{5}{7}$	$-\frac{6}{7}$
				0	$\frac{45}{7}$	0	1	$-\frac{5}{7}$	$-\frac{6}{7}$	0	$\frac{12}{7}$	$\frac{13}{7}$

ตารางต่อไป (ตารางที่ 4) จะเป็นตารางสุดท้ายของ Phase - 1 ซึ่งเมื่อตัดคอลัมน์ของตัวแปรเทียม x_7 , x_8 และ x_9 ออก และเปลี่ยนค่าพังก์ชันเป้าหมายใหม่ จะเป็นตารางที่ 1 ของ Phase - 2 จากตารางนี้ เราคำนวณค่า Z , s_j และ $c_j - s_j$ ใหม่ จะได้ผลดังต่อไปนี้

Phase - 2 จะมีพังก์ชันเป้าหมาย

$$\text{ค่าตัวสูตร } Z = 90x_1 + 60x_2 + 45x_3$$

ตัวแปรฐาน	c_j	90	60	45	0	0	0	ค่า θ_i			
		x_i	c_i	ค่าตอบ	a_1	a_2	a_3	a_4	a_5	a_6	
x_6	0	105		0	$-\frac{15}{2}$	0	$-\frac{7}{6}$	$\frac{5}{6}$	1		126
1	x_3	45	20	0	1	1	$-\frac{1}{9}$	$-\frac{2}{9}$	0		
	x_1	90	45	1	$-\frac{1}{2}$	0	$-\frac{1}{6}$	$\frac{1}{6}$	0		270
$Z = 4950$		s_j	90	0	45	-10	5	0			
		$c_j - s_j$	0	60	0	10	-5	0			
2	x_5	0	126	0	-9	0	$-\frac{7}{5}$	1	$\frac{6}{5}$		
	x_3	45	48	0	-1	1	$-\frac{1}{5}$	0	$\frac{4}{15}$		
	x_1	90	24	1	1	0	$\frac{1}{15}$	0	$-\frac{1}{5}$		

ตัวแปรฐาน		c_j	90	60	45	0	0	0	ค่า θ_i
x_i	c_i	คำตอบ	a_1	a_2	a_3	a_4	a_5	a_6	
Z - 4320		s_j	90	45	45	-3	0	-6	
		$c_j - s_j$	0	15	0	3	0	6	

สรุปได้ว่า ชาวสวนควรจะซื้อปุ๋ยชนิดที่ 1 24 ถุง ซื้อปุ๋ยชนิดที่ 3 48 ถุง จึงจะได้
 Herrera ตามเกณฑ์กำหนดที่ต้องการ แต่เสียค่าใช้จ่ายต่ำสุด 4,320 บาท

ถ้าเราพิจารณาจากการทำซึมเพลกซ์อัลกอริทึมของตัวอย่างทั้ง 4 เราอาจแยกตัวเลข
ข้อมูลในแต่ละตารางออกเป็น 3 กลุ่ม คือ

1) กลุ่มคำตอบของตัวแปรฐาน

2) กลุ่ม ส.ป.ส. ของตัวแปรฐาน ซึ่งจะมีค่าเป็น 1 ในแถวและคอลัมน์ของมันเท่านั้น
นอกนั้นเป็น 0

และ 3) กลุ่ม ส.ป.ส. ของตัวแปรนอกฐาน

เมื่อพิจารณาขั้นตอนการคำนวณของแต่ละตาราง จะพบว่า เมื่อเราลบที่ระหว่าง
ตัวแปรนอกฐาน x_k กับตัวแปรฐาน x_r เราจะกลับเศษส่วนของ ส.ป.ส. ด้วย กล่าวคือ

$$x_{kr} = \frac{1}{x_{rk}}$$

ในเมื่อ x_{kr} เป็น ส.ป.ส. ที่อยู่ในแถวของตัวแปรฐาน x_k คอลัมน์ของตัวแปรนอกฐาน x_r ,
เอาค่า $-x_{kr}$ ไปคูณทุกค่าในคอลัมน์ของมัน จะเป็นค่าของ ส.ป.ส. ในคอลัมน์ของ
ตัวแปรนอกฐานใหม่ x_r นั่นคือ

$$x_{ir} = -x_{kr} \cdot x_{ik}, \quad i \neq k$$

เอาค่า x_{kr} ไปคูณทุกค่าที่อยู่ในแถวเดียวกัน จะเป็นคำตอบและ ส.ป.ส. ในแถวของตัวแปร
ฐานใหม่ x_k นั่นคือ

$$Rx_k = x_{kr} \cdot Rx_r$$

เอาค่า x_{ir} คูณทุกค่าที่อยู่ในแถวของตัวแปรฐาน x_r (เดิม) ยกเว้นคอลัมน์ของตัวแปร
นอกฐาน x_k (เดิม) และนำผลลัพธ์ที่ได้ไปบวกกับทุกค่าที่อยู่ในแถว i จะได้คำตอบและ ส.ป.ส.
ของแถว i ใหม่ $i \neq r$ นั่นคือ

$$Rx_i = Rx_i + x_{ir} \cdot Rx_r$$

นอกจากนี้ หากเราย้อนกลับไปดูขั้นตอนการคำนวณด้วยวิธีการที่เป็นระบบโดยอาศัย Gaussian Elimination จะเห็นว่า เราคำนวนพังก์ชัน Z ไปพร้อมกัน นั่นคือ เปลี่ยนพังก์ชัน Z เป็นสมการ (0) พิจารณาอัตราการเปลี่ยนแปลงต่อหน่วยของ x_j ในเทอมของ $s_j - c_j$

จากข้อเท็จจริงเหล่านี้ และเพื่อลดจำนวนคอลัมน์ลง เราอาจปรับปรุงตารางซึ่งเพลกซ์ เสียใหม่ โดยตัดคอลัมน์ของตัวแปรฐานออก แต่ละตารางจะแสดงความสัมพันธ์ระหว่างตัวแปรฐาน x_i กับตัวแปรนอกฐาน x_j และถือพังก์ชันเป้าหมาย Z เป็นสมการ (0) ตัวอย่างเช่น ในตารางที่ 1 Phase-2 ของตัวอย่างที่ 2.11 เราเขียนตารางเสียใหม่ได้ดังนี้

	x_2	x_4	x_5	
Z	4950	- 60	- 10	5
x_6	105	$-\frac{15}{2}$	$-\frac{7}{6}$	$\frac{5}{6}$
x_3	20	1	$-\frac{9}{9}$	$-\frac{9}{9}$
x_1	45	$-\frac{1}{2}$	1	$\frac{1}{6}$
				ค่า θ_i
				126
				—
				270

ตัวเลขในแก้ว Z จะแสดงถึงค่า Z และ $s_j - c_j$, $j = 2, 4, 5$ ดังนั้น ถ้าต้องการค่าต่ำสุดของ Z เราต้องคำนวณจนกว่าจะได้ค่า $s_j - c_j$ เป็นลบหมดทุกคอลัมน์ สำหรับตารางนี้จะเห็นว่ามีค่าในคอลัมน์ของ x_5 เป็นบวก แสดงว่าค่า Z ยังลดลงได้อีก เราหาค่า θ ได้ $\theta_1 = 126$ ต่ำสุด ดังนั้น ตารางต่อไปเราลับที่ระหว่าง x_5 กับ x_6 และจะได้ $x_{56} = \frac{1}{x_{65}} = \frac{1}{5/6} = \frac{6}{5}$

หากค่าในแก้วของ x_5 และในคอลัมน์ของ x_6 ก่อนจะได้

	x_2	x_4	x_6	
Z			- \$5)	= - 6
x_5	$\frac{6}{5}(105)$	$\frac{6}{5}\left(-\frac{15}{2}\right)$	$\frac{6}{5}\left(-\frac{7}{6}\right)$	$\frac{6}{5}$
x_3			$-\frac{6}{5}\left(-\frac{2}{9}\right)$	$= \frac{4}{15}$
x_1			$- f(f)$	$= - \frac{1}{5}$

หากค่าในแถวอื่น ๆ ที่เหลือจะได้

		x_2	x_4	x_6
Z	$4950 - 6(105)$	$-60 - 6\left(-\frac{15}{2}\right)$	$-10 - 6\left(-\frac{7}{6}\right)$	
x_5				
x_3	$20 + \frac{4}{15}(105)$	$1 + \frac{4}{15}\left(-\frac{15}{2}\right)$	$\frac{1}{9} + \frac{4}{15}\left(-\frac{7}{6}\right)$	
x_1	$45 - \frac{1}{5}(105)$	$-\frac{1}{2} - \frac{1}{5}\left(-\frac{15}{2}\right)$	$-\frac{1}{6} - \frac{1}{5}\left(-\frac{7}{6}\right)$	

ผลสรุปที่ได้ จะเหมือนกันกับผลที่ได้ในตารางสุดท้ายของตัวอย่างที่ 2.11

เราสรุปขั้นตอนการคำนวณได้ดังต่อไปนี้

1) จากตารางซิมเพล็กซ์ ซึ่งแสดงสาระข้อมูลโดยย่อดังนี้

ตัวแปรนอกฐาน x_j

Z	x_{00}	(x_{0j})
ตัวแปรฐาน x_i	(x_{i0})	(x_{ij})

ในที่นี่ x_{00} = ค่าของ Z

x_{i0} = ค่าของตัวแปรฐาน x_i

x_{0j} = $s_j - c_j$

และ x_{ij} = ส.ป.ส. ของตัวแปรนอกฐาน x_j ที่เกี่ยวข้องกับตัวแปรฐาน x_i

= จำนวนที่เปลี่ยนแปลงไปของตัวแปรฐาน x_i เมื่อเพิ่มค่าของตัวแปรนอกฐาน x_j 1 หน่วย

2) พิจารณาค่า x_{0j}

2.1 ถ้า $x_{0j} \geq 0$ ทุก ๆ j แสดงว่าได้ค่า Z สูงสุดแล้ว ผลที่อ่านได้จากตารางจะเป็นค่าตอบที่ดีที่สุด

2.2 ถ้ามี $x_{0j} < 0$ และได้

$$x_{0k} = \text{ค่าต่ำสุด } x_{0j}$$

$$j$$

ทำต่อข้อ 3)

3) หากค่าต่ำสุดของอัตราส่วนระหว่างคำตอบ กับ ส.ป.ส. ในคอลัมน์ของ x_k ได้

$$\frac{x_{r0}}{x_{rk}} = \text{ค่าต่ำสุด } \frac{x_{i0}}{x_{ik}}, \quad x_{ik} > 0$$

4) คำนวณขั้นตอนต่อไป โดยใช้ x_k เป็นตัวแปรฐานแทนที่ x_r และ x_r จะเป็นตัวแปรนอกฐานแทนที่ x_k

ปรับตัวเลขข้อมูลของตารางใหม่ จะได้

$$x_{kr} = \frac{1}{x_{rk}}$$

คอลัมน์ของตัวแปรนอกฐาน x_r

$$x_{0r} = -x_{kr} \cdot x_{0k}, \quad x_{ir} = -x_{kr} \cdot x_{ik}, \quad i \neq k$$

แถวของตัวแปรฐาน x_k

$$x_{k0} = x_{kr} \cdot x_{r0}, \quad x_{kj} = x_{kr} \cdot x_{rj}, \quad j \neq r$$

แถวของตัวแปรฐาน x_i อื่น ๆ ยกเว้นแถวของ x_k และคอลัมน์ของ x_r

$$x_{00} = x_{0r} + x_{r0}, \quad x_{0j} = x_{0r} + x_{rj}$$

$$x_{ij} = x_{ir} + x_{ri} \cdot x_{rj}$$

ผลสรุปที่ได้จะเป็นแบบเดียวกับตารางในข้อ 1)

2.5 การหาค่าตอบโดยวิธีการของปัญหาคู่

ตัวอย่างของการควบคู่ ที่มีความหมายทางด้านการโปรแกรมเชิงเส้นมากที่สุด ก็คือ ตัวอย่างของปัญหาคู่ในແง່เศรษฐศาสตร์ ที่เกี่ยวกับเรื่องการผลิตสินค้า n ชนิด ภายใต้เงื่อนไข ของการใช้ทรัพยากรที่มีอยู่จำกัด m ประเภท เพื่อที่จะได้กำไรรวมมากที่สุด นั่นก็คือ

$$\text{หากค่าสูงสุดของ } Z_x = \sum_{j=1}^n c_j x_j$$

$$\text{โดยมีข้อจำกัด } \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \leq b_i, \quad i = 1, 2, \dots, m \quad (2.7)$$

$$\text{และ } x_j \geq 0, \quad j = 1, 2, \dots, n$$

แล้วเราจะได้ตัวแบบของปัญหาคู่คือ

$$\text{หากค่าต่ำสุดของ } Z_w = \sum_{i=1}^m b_i w_i$$

$$\text{โดยมีข้อจำกัด } \sum_{i=1}^m a_{ij}w_i \geq c_j, \quad j = 1, 2, \dots, n \quad (2.8)$$

และ $w_i \geq 0, \quad i = 1, 2, \dots, m$

ในเมื่อ c_j หมายถึง กำไร (value) ต่อหน่วยของสินค้า j

a_{ij} หมายถึง ปริมาณทรัพยากร i ที่ใช้ในการผลิตสินค้า j หนึ่งหน่วย

b_i หมายถึง ปริมาณของทรัพยากรประเภทที่ i (input i) ที่จะมีให้ใช้ได้

w_i หมายถึง จำนวนหน่วยของสินค้า ($output$) j ที่ต้องการจะผลิต

โดยเหตุที่ Z_x แสดงถึงปริมาณของกำไร (value) ทั้งหมดที่เราจะได้จากการดำเนินการนี้ และกำไรที่ได้นี้มีหน่วยเป็นบาท ดังนั้น เมื่อเรามาพิจารณาปัญหาที่คู่กัน ค่าของ Z_w ย่อมมีหน่วยเป็นบาทด้วย แต่เมื่อ Z_w เป็นพังก์ชันของ b_i กับ w_i และ b_i เป็นปริมาณของทรัพยากร i ซึ่งอาจมีหน่วยเป็นหน่วยของเวลา หน่วยน้ำหนัก หน่วยปริมาณ เป็นต้น แต่โดยทั่ว ๆ ไปแล้ว b_i ไม่มีหน่วยเป็นบาท ดังนั้น หากเราจะกำหนดให้ Z_w มีหน่วยเป็นบาท แล้ว w_i จะต้องมีหน่วยเป็นบาทด้วย ซึ่งก็หมายถึงหน่วยของบาทต่อหนึ่งหน่วยของทรัพยากร i (value/input i) สำหรับ

$$\sum_{i=1}^m a_{ij}w_i \text{ ถือได้ว่าเป็นค่าเสียโอกาส (opportunity cost) รวมของการผลิตสินค้า } j \text{ เราจึงกล่าว}$$

ได้ว่า เงื่อนไขของข้อจำกัดในปัญหาคู่ก็คือ ค่าเสียโอกาสรวมของการผลิต จะต้องมากกว่าหรือเท่ากับ กำไรต่อหน่วยของสินค้านั้น เราสามารถแสดงให้เห็นความหมายของตัวแปรควบคู่ได้ดังต่อไปนี้

ปัญหาเดิม (primal problem)

หาค่าสูงสุดของ

$$\sum_{j=1}^n \left(\frac{\text{value}}{\text{output } j} \right) (\text{output } j) = \text{value}$$

โดยมีข้อจำกัด

$$\sum_{j=1}^n \left(\frac{\text{input } i}{\text{output } j} \right) (\text{output } j) \leq (\text{input } i) \\ (\text{output } j) \geq 0$$

$$i = 1, 2, \dots, m; \quad j = 1, 2, \dots, n$$

ปัญหาคู่ (dual problem)

หาค่าต่ำสุดของ

$$\sum_{i=1}^m \left(\frac{\text{value}}{\text{input } i} \right) (\text{input } i) = \text{value}$$

โดยมีข้อจำกัด

$$\sum_{i=1}^m \left(\frac{\text{input } i}{\text{output } j} \right) \left(\frac{\text{value}}{\text{input } i} \right) \geq \left(\frac{\text{value}}{\text{output } j} \right) \\ \left(\frac{\text{value}}{\text{output } j} \right) \geq 0$$

กล่าวโดยสรุป

ปัญหาเดิม (primal problem) หมายถึง ปัญหาที่ต้องการหาระดับการผลิตที่เหมาะสมที่สุด (optimal output level) x_j^* โดยอาศัยค่าที่กำหนดให้ต่อหน่วย (value/output) c_j และขีดจำกัดสูงสุดของทรัพยากรแต่ละประเภทที่จะนำมาใช้ (input) b_i เพื่อที่จะทำให้ได้กำไร (value) จากการผลิตทั้งหมด มากที่สุด

ปัญหาคู่ (dual problem) เป็นการหาค่าที่คิดขึ้นของทรัพยากร i (value/input) w_i โดยกำหนดว่า ค่าเสียโอกาสรวมของสินค้าแต่ละชนิด จะต้องไม่ต่ำกว่า กำไรต่อหน่วยของสินค้านั้น เพื่อให้เกิดค่าเสียโอกาสของทรัพยากรรวมกัน น้อยที่สุด

ค่าที่คิดขึ้น w เป็นตัวแปรควบคุมได้ของปัญหาคู่ อาจจะเรียกว่าเป็นราคางานบัญชี (accounting price) หรือราคาติดตัว (shadow price) หรือราคาประกันก็ได้ และค่าของ w_i จะต้องไม่เป็นลบ

ในทางกลับกัน หากเรามี (2.8) เป็นปัญหาเดิม แล้วเราจะได้ปัญหาคู่ของ (2.8) เป็นปัญหาที่มีตัวแบบดัง (2.7) นั้นเอง ตัวอย่างของปัญหาดังกล่าวนี้ก็คือ ปัญหาทางด้านโภชนาการนั้นเอง ในปัญหาเดิมจะมีความหมายถึงการหาค่าใช้จ่ายต่ำสุด โดยให้ได้คุณค่าของอาหารแต่ละประเภทอย่างน้อยที่สุด เท่ากับขีดจำกัดของคุณค่าอาหารขั้นต่ำสุด เมื่อพิจารณาความหมายในปัญหาคู่ ก็จะเป็นการหาค่าสูงสุดของค่าที่คิดขึ้น ของคุณค่าอาหารขั้นต่ำสุดที่เราจำเป็นต้องมี โดยคำนึงว่า คุณค่าอาหารที่คิดขึ้นในหน่วยของอาหารแต่ละชนิด จะมีไม่เกินราคากลางของอาหารนั้น

ตัวอย่างการเขียนตัวแบบของปัญหาคู่

ตัวอย่างที่ 2.12

1) จงเขียนตัวแบบปัญหาคู่ของปัญหานิตัวอย่างที่ 2.9

$$\text{ค่าต่ำสุด } Z_w = 40w_1 + 30w_2$$

$$\text{โดยมีข้อจำกัด } w_1 - 3w_3 + w_4 \geq 175$$

$$w_2 + w_3 - w_4 \geq 130$$

$$w_1 + w_5 \geq 125$$

$$w_2 - 3w_5 \geq 80$$

$$w_i (i = 1, 2, \dots, 5) \geq 0$$