



ทฤษฎีพื้นฐานสำหรับวิธีรีแล็กซ์ชันแบบลากรองจ์

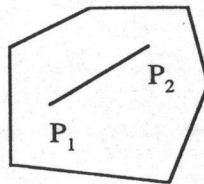
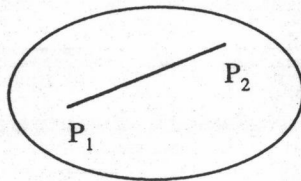
3.1 การวิเคราะห์คอนเว็กซ์ (Convex Analysis) [17,20]

แนวความคิดของคอนเว็กซ์ (Convex) เป็นสิ่งที่สำคัญมากในการศึกษาปัญหาออปติไมเซชัน ในหัวข้อนี้จะพิจารณาเกี่ยวกับลักษณะความเป็นคอนเว็กซ์ของปัญหา ซึ่งจะกำหนดอยู่ในเทอมของเซตคอนเว็กซ์และฟังก์ชันคอนเว็กซ์

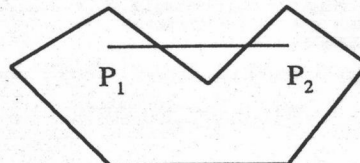
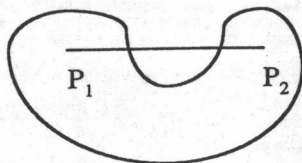
3.1.1 เซตคอนเว็กซ์ (Convex sets)

เซตคอนเว็กซ์ S เป็นที่ซึ่งเก็บรวบรวมจุดต่างๆ (เวกเตอร์ x) และมีคุณสมบัติดังนี้คือ ถ้า P_1 และ P_2 เป็นจุดใดๆในเซต S แล้ว ส่วนของเส้นตรง $P_1 - P_2$ ทั้งหมดอยู่ในเซต S แสดงตัวอย่างของเซตคอนเว็กซ์และเซตไม่คอนเว็กซ์ (nonconvex sets) ในรูปที่ 3.1

ก. คอนเว็กซ์



ข. ไม่คอนเว็กซ์



รูปที่ 3.1 ลักษณะของเซตคอนเว็กซ์

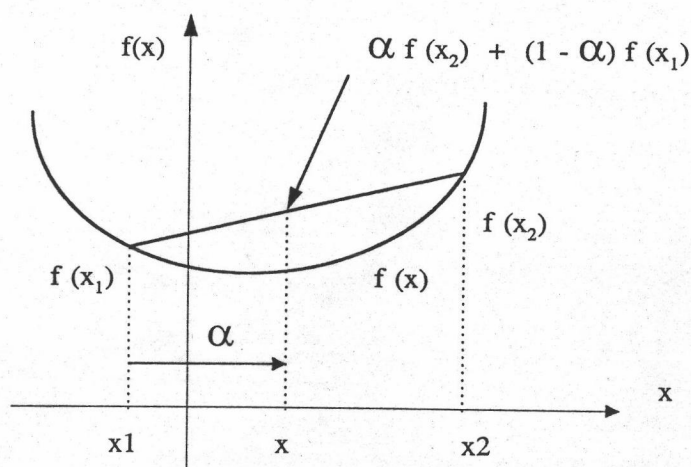
โดยทั่วไปสำหรับพื้นที่ n มิติแล้ว ส่วนของเส้นตรงระหว่างสองจุดใดๆของเวกเตอร์ $x^{(1)}$ และ $x^{(2)}$ สามารถกำหนดได้ด้วยความสัมพันธ์ดังนี้

$$x = \alpha x^{(2)} + (1 - \alpha) x^{(1)} \quad (3.1.1)$$

โดยที่ $0 \leq \alpha \leq 1$ และถ้าส่วนของเส้นตรงทั้งหมดดังแสดงในสมการ (3.1.1) อยู่ภายในเซต S แล้ว S เป็นเซตคอนเว็กซ์

3.1.2 ฟังก์ชันคอนเว็กซ์ (Convex functions)

ฟังก์ชันคอนเว็กซ์ $f(x)$ ต้องกำหนดภายในเซตคอนเว็กซ์ นั่นคือ ตัวแปรอิสระ x ต้องอยู่ในเซตคอนเว็กซ์ ฟังก์ชัน $f(x)$ เรียกว่ามีคุณสมบัติคอนเว็กซ์ภายในเซตคอนเว็กซ์ S ถ้าฟังก์ชันมีส่วนที่อยู่ข้างล่างเส้นตรงซึ่งเป็นเส้นระหว่างสองจุดบนส่วนโค้ง $f(x)$ โดยรูปที่ 3.2 จะแสดงให้เห็นถึงลักษณะทางเรขาคณิตของฟังก์ชันคอนเว็กซ์



รูปที่ 3.2 ลักษณะของฟังก์ชันคอนเว็กซ์

ด้วยการใช้หลักเรขาคณิต ดังนั้นจากรูปที่ 3.2 จะได้ว่านิยามของฟังก์ชันคอนเว็กซ์สามารถระบุได้ด้วยอสมการ $f(x) \leq \alpha f(x_2) + (1 - \alpha) f(x_1)$ และเนื่องจาก $x = \alpha x_2 + (1 - \alpha) x_1$ ดังนั้นจะได้สมการดังนี้

$$f(\alpha x_2 + (1 - \alpha) x_1) \leq \alpha f(x_2) + (1 - \alpha) f(x_1) \quad (3.1.2)$$

โดยที่ $0 \leq \alpha \leq 1$ ซึ่งนิยามสามารถกำหนดให้ใช้ได้ทั่วไปสำหรับฟังก์ชันของ n ตัวแปรดังนี้ ฟังก์ชัน $f(x)$ ซึ่งกำหนดภายในเซตคอนเวกซ์ S จะมีลักษณะคอนเวกซ์ ถ้าฟังก์ชันสอดคล้องกับอสมการ ดังต่อไปนี้

$$f(\alpha x^{(2)} + (1 - \alpha)x^{(1)}) \leq \alpha f(x^{(2)}) + (1 - \alpha)f(x^{(1)}) \quad (3.1.3)$$

โดยที่ $0 \leq \alpha \leq 1$ และสองจุดใดๆของเวกเตอร์ $x^{(1)}$ และ $x^{(2)}$ อยู่ในเซต S

สมการ (3.1.2) หรือ (3.1.3) จะให้เงื่อนไขที่จำเป็นและเพียงพอสำหรับลักษณะคอนเวกซ์ของฟังก์ชัน อย่างไรก็ตามในทางปฏิบัติแล้วยังยากที่จะนำไปใช้ เพราะว่าจะต้องตรวจสอบคู่ของจุดต่างๆจำนวนมาก แต่ทฤษฎีต่อไปนี้จะให้แนวทางที่ง่ายกว่าในการที่จะตรวจสอบลักษณะคอนเวกซ์ของฟังก์ชัน

ทฤษฎีตรวจสอบลักษณะคอนเวกซ์ของฟังก์ชัน ฟังก์ชันของ n ตัวแปร $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ ซึ่งกำหนดในเซตคอนเวกซ์ S จะเป็นฟังก์ชันคอนเวกซ์ ถ้าและเพียงแต่ถ้า Hessian matrix ของฟังก์ชันเป็น positive semidefinite หรือ positive definite ที่ทุกจุดในเซต S โดยที่ถ้าเป็น positive definite สำหรับทุกจุดในเซตแล้ว f เรียกว่าเป็นฟังก์ชันคอนเวกซ์แบบ strict ทฤษฎีนี้สามารถพิสูจน์ได้โดยใช้การขยายของเทย์เลอร์สำหรับฟังก์ชัน $f(x)$ แล้วใช้นิยามของสมการ(3.1.2) และ (3.1.3)

3.2 ปัญหาอวลแบบลากรองจ์ (Lagrangian Dual Problem) [17]

ในหัวข้อนี้จะกล่าวถึงรูปแบบของปัญหาทั่วไปและวิธีการกำหนดเป็นปัญหาอวล

3.2.1 การกำหนดปัญหาและนิยามเบื้องต้น

พิจารณาปัญหาการโปรแกรมไม่เชิงเส้น P ดังต่อไปนี้ ซึ่งเรียกว่า ปัญหาพริมัล (Primal problem)

ปัญหาพริมัล P

ค่าน้อยที่สุด $f(x)$

ภายใต้เงื่อนไข $g_i(x) \leq 0$ สำหรับ $i = 1, \dots, m$

$h_i(x) = 0$ สำหรับ $i = 1, \dots, l$

$x \in X$

โดยที่ $f(x)$, $g_i(x)$, $h_i(x)$ เป็นฟังก์ชันที่กำหนด และ x เป็นเวกเตอร์ขนาด n ปัญหาที่กำหนดนี้ต้องการหาผลลัพธ์ของค่าตัวแปร x_1, \dots, x_n ซึ่งสอดคล้องกับเงื่อนไขที่กำหนดและขณะเดียวกันทำให้ $f(x)$ มีค่าน้อยที่สุด

ฟังก์ชัน $f(x)$ เป็นฟังก์ชันเป้าหมาย (objective function) $g(x)$ เป็นฟังก์ชันเงื่อนไขแบบอสมการ (inequality constraint) และ $h(x)$ เป็นฟังก์ชันเงื่อนไขแบบสมการ (equality constraint) และเวกเตอร์ x ซึ่งสอดคล้องกับเงื่อนไขทั้งหมดเรียกว่าผลลัพธ์ที่เป็นไปได้ (feasible solution) ถ้าได้ค่า x ซึ่งทำให้ $f(x) \geq f(x)$ สำหรับแต่ละค่า x ที่เป็นไปได้ ค่า x เรียกว่าค่าที่เหมาะสม (optimum) ซึ่งเป็นผลลัพธ์ของปัญหาที่ต้องการ

ปัญหาการโปรแกรมไม่เชิงเส้นยังสามารถกำหนดเป็น ปัญหาการหาค่ามากที่สุด และเงื่อนไขบังคับแบบอสมการอยู่ในรูปแบบ $g_i(x) \geq 0$ ในกรณีที่ฟังก์ชันเป้าหมายเป็นแบบเชิงเส้นและทุกเงื่อนไขบังคับเป็นสมการหรืออสมการเชิงเส้น ปัญหาข้างต้นเรียกว่าเป็นปัญหาโปรแกรมเชิงเส้น

ปัญหาพริ้มลข้างต้นอาจสามารถทำการคำนวณผ่านรูปแบบปัญหาที่มีความสัมพันธ์กันซึ่งเรียกว่าปัญหาคู่ (Dual problem) ในวิธีการกำหนดคู่แบบต่าง ๆ นั้น ดูเหมือนว่าปัญหาคู่แบบลากรองจ์เพื่อแก้ปัญหายูนิตคอมมิตเมนต์จะได้รับความสนใจมากที่สุด ทำให้มีกระบวนการวิธีการคำนวณ (Algorithm) หลายแบบ

3.2.2 การกำหนดปัญหาคู่

สำหรับการหาผลลัพธ์ของปัญหาเชิงเส้นขนาดใหญ่ (Large scale linear problem) และปัญหาไม่เชิงเส้นทั้งแบบคอนเวกซ์และไม่คอนเวกซ์ เราอาจอาศัยวิธีการแก้ปัญหาคู่แบบลากรองจ์ D (Lagrangian dual problem D) ซึ่งเป็นคู่ของปัญหาพริ้มลข้างต้นแทนได้ ดังต่อไปนี้

ปัญหาคู่ แบบลากรองจ์ D

ค่ามากที่สุด $\theta(u, v)$

ภายใต้เงื่อนไข $u \geq 0$

โดยที่

$$\theta(u, v) = \inf \left\{ f(x) + \sum_{i=1}^m u_i g_i(x) + \sum_{i=1}^l v_i h_i(x) \right\}, \quad x \in X$$

ในสมการ $\theta(u,v)$ นั้น เงื่อนไข $g_i(x)$ และ $h_i(x)$ ถูกรวมเข้ากับฟังก์ชันเป้าหมาย (Objective function) โดยใช้ตัวคูณแบบลากรองจ์ (Lagrangian multiplier) u_i และ v_i ทั้งนี้ตัวคูณ u_i ซึ่งเกี่ยวข้องกับเงื่อนไข $g_i(x) \leq 0$ จะไม่เป็นค่าลบ ในขณะที่เครื่องหมายของตัวคูณ v_i ซึ่งเกี่ยวข้องกับสมการเงื่อนไข $h_i(x) = 0$ ไม่มีข้อจำกัด

เนื่องจากปัญหาอรรถเป็นการหาค่ามากที่สุดของค่าอินฟิมัม (Infimum) โดยที่ค่าอินฟิมัมเป็นค่าสูงที่สุดของขอบเขตล่าง (greatest lower bound) บางครั้งจึงเรียกเป็น ปัญหาอรรถแบบ max-min (max-min dual problem)

ปัญหาปริมาตรและปัญหาอรรถแบบลากรองจ์ จะเขียนในรูปแบบของเวกเตอร์ เพื่อความสะดวกในการอธิบายและพิสูจน์ทฤษฎีในหัวข้อต่อไป โดยที่ $g(x)$, $h(x)$ เป็นเวกเตอร์ฟังก์ชัน ซึ่งมี สมาชิกที่ i เป็น $g_i(x)$, $h_i(x)$ จะได้รูปแบบดังนี้

ปัญหาปริมาตร P

$$\begin{aligned} \text{ค่าน้อยที่สุด} & \quad f(x) \\ \text{ภายใต้เงื่อนไข} & \quad g(x) \leq 0 \\ & \quad h(x) = 0 \\ & \quad x \in X \end{aligned}$$

ปัญหาอรรถแบบลากรองจ์ D

$$\begin{aligned} \text{ค่ามากที่สุด} & \quad \theta(u, v) \\ \text{ภายใต้เงื่อนไข} & \quad u \geq 0 \\ \text{โดยที่} & \quad \theta(u,v) = \inf \{ f(x) + u^T g(x) + v^T h(x) \} \\ & \quad x \in X \end{aligned}$$

จากปัญหาการโปรแกรมไม่เชิงเส้นที่กำหนดให้ สามารถสร้างปัญหาอรรถแบบลากรองจ์ได้หลายแบบ ขึ้นอยู่กับเงื่อนไขบังคับ ซึ่งถูกจัดรูปแบบเป็น $g(x) \leq 0$ และ $h(x) = 0$ และเงื่อนไขบังคับที่กำหนดด้วยเซต X ซึ่งการเลือกสิ่งเหล่านี้จะมีผลในการคำนวณและการปรับค่าของฟังก์ชันอรรถ θ ในระหว่างการแก้ปัญหาอรรถ อย่างไรก็ตามการเลือกเซต X ที่เหมาะสมจะขึ้นอยู่กับโครงสร้างของปัญหานั้น

3.3 ทฤษฎีคู่อัล (Duality Theorems) [17]

ในหัวข้อนี้จะกล่าวถึงความสัมพันธ์ระหว่าง ปัญหาปริมาตรและปัญหาคู่อัล โดยสัญลักษณ์สำคัญที่ใช้ในทฤษฎีคู่อัลต่อไปนี้ ประกอบด้วย

- 1) ค่ามากที่สุดของขอบเขตล่าง (greatest lower bound) หรือ อินฟิมัม (infimum)
กำหนดด้วย $\inf \{ x : x \in S \}$
- 2) ค่าน้อยที่สุดของขอบเขตบน (least upper bound) หรือ ซัพรีมัม (supremum)
กำหนดด้วย $\sup \{ x : x \in S \}$

3.3.1 ทฤษฎีคู่อัล แบบอ่อนแอ (Weak Duality Theorem)

ให้ x เป็นผลลัพธ์ที่เป็นไปได้ (feasible solution) ของปัญหา P โดยที่ $x \in X$, $g(x) \leq 0$ และ $h(x) = 0$ ในทำนองเดียวกันให้ (u,v) เป็นค่าผลลัพธ์ที่เป็นไปได้ ของปัญหาคู่อัล D โดยที่ $u \geq 0$ แล้ว

$$f(x) \geq \theta(u,v) \quad (3.3.1)$$

พิสูจน์

ด้วยนิยามของ θ และ เนื่องจาก $x \in X$ จะได้ว่า

$$\begin{aligned} \theta(u,v) &= \inf \{ f(y) + u'g(y) + v'h(y) : y \in X \} \\ &\leq f(x) + u'g(x) + v'h(x) \leq f(x) \end{aligned} \quad (3.3.2)$$

เนื่องจาก $u \geq 0$, $g(x) \leq 0$ และ $h(x) = 0$

การพิสูจน์ทฤษฎีนี้ จึงสมบูรณ์

จากทฤษฎีคู่อัลแบบอ่อนแอ และบทพิสูจน์แสดงให้เห็นว่า ค่าเป้าหมาย (objective value) ของผลลัพธ์ที่เป็นไปได้ใดๆ จากปัญหาคู่อัล จะเป็นขอบเขตล่าง (lower bound) ของค่าเป้าหมายของผลลัพธ์ที่เป็นไปได้ใดๆ จากปัญหาปริมาตร

ช่องว่างของคู่อัล (Duality Gap)

จากผลของทฤษฎีคู่อัลแบบอ่อนแอ ค่าที่เหมาะสม (optimum) ของปัญหาปริมาตรจะมีค่ามากกว่าหรือเท่ากับค่าที่เหมาะสมของปัญหาคู่อัล ซึ่งถ้าเงื่อนไขบังคับแบบอสมการ (inequality constraint) เป็นจริงแล้ว จะมีช่องว่างของคู่อัล

3.3.2 ทฤษฎีคู่อัลแบบแข็งแรง (Strong Duality Theorem)

ให้ X เป็นเซตคอนเวกซ์ที่ไม่ว่าง ให้ f และ g เป็นฟังก์ชันคอนเวกซ์ และให้ h มีความเกี่ยวเนื่องกัน นั่นคือ h อยู่ในฟอร์ม $h(x) = Ax - b$ ถ้าคุณสมบัติของเงื่อนไขบังคับ ต่อไปนี้เป็นจริง คือมี $\hat{x} \in X$ ที่ซึ่ง $g(\hat{x}) < 0$ และ $h(\hat{x}) = 0$ และ $0 \in \text{int } h(X)$ โดยที่ $h(X) = \{ h(x) : x \in X \}$ แล้ว

$$\inf \{ f(x) : x \in X, g(x) \leq 0, h(x) = 0 \} = \sup \{ \theta(u,v) : u \geq 0 \} \quad (3.3.3)$$

นั่นคือ ถ้า \inf มีค่าจำกัดแล้วค่า $\sup \{ \theta(u,v) : u \geq 0 \}$ ได้รับความที่ (u,v) โดย $u > 0$ ถ้า \inf ได้รับความที่ x แล้ว $u'g(x) = 0$

พิสูจน์

ให้ $\gamma = \inf \{ f(x) : x \in X, g(x) \leq 0, h(x) = 0 \}$ ซึ่งถ้า $\gamma = -\infty$ แล้วจากผลของทฤษฎีคู่อัลแบบอ่อนแอก็ได้ว่า $\sup \{ \theta(u,v) : u \geq 0 \} = -\infty$ ดังนั้นสมการ (3.3.3) จึงเป็นจริงในกรณีดังกล่าว ต่อไปสมมติว่า γ มีค่าจำกัด และพิจารณาสมการต่อไปนี้

$$f(x) - \gamma < 0, g(x) \leq 0, h(x) = 0, x \in X$$

ด้วยนิยามของ γ สมการนี้ไม่มีคำตอบ (no solution) มีเวกเตอร์ซึ่งไม่เป็นศูนย์ (u_0, u, v) โดยมี $(u_0, u) \geq 0$ ดังนั้น

$$u_0 [f(x) - \gamma] + u'g(x) + v'h(x) \geq 0 \quad \text{สำหรับทุกค่า } x \in X \quad (3.3.4)$$

จะแสดงให้เห็นว่า $u_0 > 0$ ด้วยการกำหนดสิ่งที่ขัดแย้งกัน คือ สมมติ $u_0 = 0$ และมีค่า $\hat{x} \in X$ ซึ่ง $g(\hat{x}) < 0$ และ $h(\hat{x}) = 0$ แทนที่ค่าเหล่านี้ในสมการ (3.3.4) จะได้ว่า $u'g(\hat{x}) \geq 0$ เนื่องจาก $g(\hat{x}) < 0$ และ $u \geq 0$ ดังนั้น $u'g(\hat{x}) \geq 0$ จะเป็นไปได้เพียงแต่ค่า $u = 0$ แต่จากสมการ (3.3.4) เมื่อ $u_0 = 0$ และ $u = 0$ จะได้ว่า $v'h(x) \geq 0$ สำหรับทุกค่า $x \in X$ แต่เนื่องจาก $0 \in \text{int } h(X)$ เราสามารถนำค่า $x \in X$ ซึ่ง $h(x) = -\lambda v$ โดย $\lambda > 0$ ดังนั้น $0 \leq v'h(x) = -\lambda \|v\|^2$ จะได้ว่า $v = 0$ ฉะนั้นเมื่อเรากำหนดให้มีค่า $u_0 = 0$ จะได้ว่า $(u_0, u, v) = 0$ ซึ่งเป็นไปไม่ได้ ดังนั้นจึงสรุปได้ว่า $u_0 > 0$ เมื่อหารสมการ (3.3.4) ด้วย u_0 และกำหนดค่า u/u_0 และ v/u_0 ด้วย u และ v ตามลำดับ จะได้สมการต่อไปนี้

$$f(x) + u'g(x) + v'h(x) \geq \gamma \quad \text{สำหรับทุกค่า } x \in X \quad (3.3.5)$$

$$\text{ซึ่งแสดงให้เห็นว่า } \theta(u,v) = \inf \{ f(x) + u'g(x) + v'h(x) : x \in X \} \geq \gamma$$

เพื่อให้การพิสูจน์นี้สมบูรณ์ สมมติว่า x เป็นคำตอบที่เหมาะสมของปัญหาพริ้มด นั่นคือ $x \in X, g(x) \leq 0, h(x) = 0$ และ $f(x) = \gamma$ จากสมการ (3.3.5) ให้ค่า $x = x$

เมื่อแทนค่าแล้วจะได้ว่า $u'g(x) \geq 0$ แต่เนื่องจาก $u \geq 0$ และ $g(x) \leq 0$ ดังนั้น $u'g(x) = 0$ การพิสูจน์ทฤษฎีนี้จึงสมบูรณ์

จากทฤษฎีคู่อัลแบบแข็งแรง แสดงให้เห็นว่า ภายใต้การสมมุติความเป็นคอนเว็กซ์อย่างเหมาะสมและภายใต้คุณสมบัติของเงื่อนไขบังคับ (constraint) จะได้ว่าค่าฟังก์ชันเป้าหมายที่เหมาะสมของปัญหาปริมาตรและปัญหาคู่อัลมีค่าเท่ากัน

3.3.3 ทฤษฎีจุดแซดเคิล (Saddle Point Theorem)

ให้ X เป็นเซตที่ไม่ว่าง (nonempty set) และให้ f, g, h เป็นฟังก์ชัน สมมุติว่ามี $x \in X$ และ (u,v) ซึ่งค่า $u \geq 0$ ดังนั้น

$$\varnothing(x,u,v) \leq \varnothing(x,u,v) \leq \varnothing(x,u,v) \quad (3.3.6)$$

สำหรับทุกค่า $x \in X$ และทุกค่า (u,v) ซึ่งค่า $u \geq 0$ โดยที่ $\varnothing(x,u,v) = f(x) + u'g(x) + v'h(x)$ ทั้งนี้ x และ (u,v) เป็นคำตอบของปัญหาปริมาตร P และปัญหาคู่อัล D ตามลำดับ ในทางกลับกันสมมุติว่า x, f, g เป็นฟังก์ชันคอนเว็กซ์ และ h อยู่ในรูปแบบ $h(x) = Ax - b$ และสมมุติว่า $0 \in \text{int } h(x)$ และมี $\hat{x} \in X$ โดยที่ $g(\hat{x}) < 0$ และ $h(\hat{x}) = 0$ ถ้า x เป็นคำตอบที่เหมาะสมของปัญหาเดิม P และจะมี (u,v) โดยที่ $u \geq 0$ ดังนั้นสมการ (3.3.6) เป็นจริง

3.4 คุณสมบัติของฟังก์ชันคู่อัล (Properties of Dual Function) [17]

ในหัวข้อที่แล้ว ได้ศึกษาถึงความสัมพันธ์ระหว่าง ปัญหาปริมาตรและปัญหาคู่อัล โดยภายใต้เงื่อนไขที่กำหนดในทฤษฎีคู่อัล แสดงให้เห็นว่า ค่าที่เหมาะสมของปัญหาปริมาตรและปัญหาคู่อัลมีค่าเท่ากัน ดังนั้นจึงเป็นไปได้ที่จะหาผลลัพธ์ของปัญหาปริมาตรทางอ้อม โดยเป็นการหาผลลัพธ์จากปัญหาคู่อัล ในหัวข้อนี้จึงจะอธิบายคุณสมบัติของฟังก์ชันคู่อัลเพื่อที่จะใช้ช่วยในการหาผลลัพธ์

จะสมมุติว่า เซต X เป็น Compact set ซึ่งจะทำให้การพิสูจน์ของหลายทฤษฎีง่ายขึ้น การสมมุตินี้เป็นการจำกัดค่าอย่างถูกต้อง โดยเหตุผลที่ว่า ถ้า X ไม่มีขอบเขต ข้อมสามารถเพิ่มขอบเขตล่าง (Lower bounds) และขอบเขตบน (Upper bounds) ที่เหมาะสมกับตัวแปร ซึ่งจะไม่มีผลกระทบต่อขอบข่ายที่เป็นไปได้ (feasible region) เพื่อความสะดวกจะรวมเวกเตอร์ u และ v เป็น w และรวมฟังก์ชัน g และ h เป็น β

3.4.1 ทฤษฎี

ให้ X เป็น nonempty compact set ใน E_n และให้ $f : E_n \rightarrow E_1$ และ $\beta : E_n \rightarrow E_{m+1}$ เป็นฟังก์ชันต่อเนื่อง แล้ว θ ถูกกำหนดด้วย

$$\theta(w) = \inf \{ f(x) + w^t \beta(x) : x \in X \}$$

จะได้ว่า $\theta(w)$ เป็นฟังก์ชัน concave บน E_{m+1}

พิสูจน์

เนื่องจาก f และ β เป็นฟังก์ชันต่อเนื่อง และ X เป็น Compact set θ มีค่าจำกัดบน E_{m+1} ให้ $w_1, w_2 \in E_{m+1}$ และให้ $\lambda \in (0,1)$ จะได้ว่า

$$\begin{aligned} \theta[\lambda w_1 + (1 - \lambda) w_2] &= \inf \{ f(x) + [\lambda w_1 + (1 - \lambda) w_2]^t \beta(x) : x \in X \} \\ &= \inf \{ \lambda [f(x) + w_1^t \beta(x)] + (1 - \lambda) [f(x) + w_2^t \beta(x)] : x \in X \} \\ &\geq \lambda \inf \{ f(x) + w_1^t \beta(x) : x \in X \} + \\ &\quad (1 - \lambda) \inf \{ f(x) + w_2^t \beta(x) : x \in X \} \\ &= \lambda \theta(w_1) + (1 - \lambda) \theta(w_2) \end{aligned}$$

นั่นคือ θ เป็นฟังก์ชัน concave และการพิสูจน์นี้สมบูรณ์

เนื่องจาก θ เป็นฟังก์ชัน concave จะได้ว่า local optimum ของ θ เป็น global optimum ด้วย ความยุ่งยากหลักในการหาผลลัพธ์ของปัญหาคู่อัลก็คือ ฟังก์ชันคู่อัลไม่ใช่จะคำนวณหาได้ง่ายนัก เนื่องจากจะคำนวณหา θ เพียงแต่หลังจากการหาผลลัพธ์ของค่าน้อยสุดของปัญหาย่อย (minimization subproblem) เท่านั้น