

## บทที่ 2

### แนวคิด ทฤษฎี และงานวิจัยที่เกี่ยวข้อง

#### บทนิยามและทฤษฎีบท

ในงานวิจัยทางคณิตศาสตร์ มีการดำเนินการ บทนิยาม และทฤษฎีบทที่เป็นที่รู้จักกันดังนี้

**บทนิยาม 2.1** (Bauschke & Combettes, 2011 : 59-70)  $\mathcal{K} : \mathcal{H} \rightarrow \mathcal{H}$  เป็นการดำเนินการ แล้ว

1. การดำเนินการ  $\mathcal{K}$  จะถูกเรียกว่า  $\mathcal{L}$ -ลิปซิทซ์แบบต่อเนื่องด้วย  $\mathcal{L} > 0$  ถ้า

$$\|\mathcal{K}x - \mathcal{K}y\| \leq \mathcal{L}\|x - y\|, \quad \forall x, y \in \mathcal{H}$$

2. ถ้า  $\mathcal{L} = 1$  แล้ว  $\mathcal{S}$  จะถูกเรียกว่า การส่งแบบไม่ขยาย การดำเนินการ  $\mathcal{K}$  จะถูกเรียกว่า ทางเดียว ถ้า

$$\langle \mathcal{K}x - \mathcal{K}y, x - y \rangle \geq 0, \quad \forall x, y \in \mathcal{H}$$

การดำเนินการ  $\mathcal{K}$  จะถูกเรียกว่า การส่งแบบไม่ขยายหนักแน่น ถ้า

$$\|\mathcal{K}x - \mathcal{K}y\|^2 \leq \langle \mathcal{K}x - \mathcal{K}y, x - y \rangle, \quad \forall x, y \in \mathcal{H}$$

หรือสมมูลกับ

$$\|\mathcal{K}x - \mathcal{K}y\|^2 \leq \|x - y\|^2 - \|(I - \mathcal{K})x - (I - \mathcal{K})y\|^2, \quad \forall x, y \in \mathcal{H}$$

เซตจุดตรึงของ  $\mathcal{K}$  ถูกกำหนดเป็น  $Fix(\mathcal{K}) = \{x \in \mathcal{H} \mid \mathcal{K}x = x\}$  ฟังก์ชัน

$g : \mathcal{H} \rightarrow (-\infty, \infty]$  ถูกเรียกว่า ฟังก์ชันกึ่งต่อเนื่องล่าง ถ้า

$$\liminf_{k \rightarrow \infty} g(x_k) \geq g(x)$$

เงื่อนไขที่จำเป็นในการศึกษาเซต คือ เซต  $\mathcal{C}$  เป็นเซตไม่ว่าง ปิด และคอนเวกซ์ ซึ่ง  $\mathcal{C} \subseteq \mathcal{H}$  เป็นฟังก์ชันบ่งชี้บน  $\mathcal{C}$  ถูกนิยามดังนี้

$$d_{\mathcal{C}}(x) := \begin{cases} 0, & x \in \mathcal{C} \\ \infty, & \text{อื่น ๆ} \end{cases}$$

ซึ่งเป็นฟังก์ชันบ่งชี้ที่บอกว่า ถ้าสมาชิก  $x \in \mathcal{C}$  จะมีค่าเป็น 0 และกรณีอื่นจะมีค่าเป็น  $\infty$  กรณีที่ศึกษามีจุดที่สนใจศึกษาอยู่นอกเซต  $\mathcal{C}$  จึงจำเป็นต้องฉายจุดนั้นลงมาบน  $\mathcal{C}$  โดยใช้  $\mathcal{P}_{\mathcal{C}}$  เป็นการฉายเมตริกของ  $\mathcal{H}$  ทั่วถึง  $\mathcal{C}$  ซึ่งเป็นที่ทราบกันดีว่า  $\mathcal{P}_{\mathcal{C}}$  เป็นการส่งแบบไม่ขยายหนักแน่น (Cegielski, 2012 : 203-274)

ให้  $\mathcal{B} : \mathcal{H} \rightarrow 2^{\mathcal{H}}$  เป็นการส่งหลายค่าและ  $J_{\eta}^{\mathcal{B}} = (\mathcal{I} + \eta\mathcal{B})^{-1}$  เป็นตัวแก้ปัญหของการส่ง  $\mathcal{B}$  สำหรับทุก  $\eta > 0$  ซึ่งทราบกันดีว่า  $J_{\eta}^{\mathcal{B}}$  เป็นการส่งค่าเดียว ซึ่งมี  $\mathcal{D}(J_{\eta}^{\mathcal{B}}) = \mathcal{H}$  เมื่อ  $\mathcal{D}(J_{\eta}^{\mathcal{B}})$  เป็นโดเมนของการดำเนินการ  $J_{\eta}^{\mathcal{B}}$  และ  $J_{\eta}^{\mathcal{B}}$  เป็นการส่งแบบไม่ขยายหนักแน่น สำหรับทุก  $\eta > 0$

นอกจากการศึกษาการส่งค่าเดียวแล้วยังมีการส่งหลายค่า  $\mathcal{B} : \mathcal{H} \rightarrow 2^{\mathcal{H}}$  ถูกเรียกว่า ทางเดียว ถ้าให้สำหรับทุก  $x, y \in \mathcal{H}, u \in \mathcal{B}x$  และ  $v \in \mathcal{B}y$  ทำให้ได้  $\langle u - v, x - y \rangle \geq 0$  การส่งหลายค่า  $\mathcal{B} : \mathcal{H} \rightarrow 2^{\mathcal{H}}$  ถูกเรียกว่า ทางเดียวมากที่สุด ถ้าทุก  $(x, u) \in \mathcal{H} \times \mathcal{H}, \langle u - v, x - y \rangle \geq 0$  สำหรับทุก  $(y, v) \in \mathcal{G}(\mathcal{B})$  (กราฟของการส่ง  $\mathcal{B}$ ) ทำให้ได้  $u \in \mathcal{B}x$

บทตั้งที่สำคัญในการศึกษาการส่งหลายค่ามีดังนี้

**บทตั้ง 2.1** (Bauschke & Combettes, 2011 : 59-70) ให้  $\mathcal{K} : \mathcal{H} \rightarrow \mathcal{H}$  เป็นการส่ง แล้วจะสมมูลกับข้อต่อไปนี้

1.  $\mathcal{K}$  เป็นการส่งแบบไม่ขยายหนักแน่น
2.  $(\mathcal{I} - \mathcal{K})$  เป็นการส่งแบบไม่ขยายหนักแน่น
3.  $\|\mathcal{K}x - \mathcal{K}y\|^2 \leq \langle x - y, \mathcal{K}x - \mathcal{K}y \rangle, \quad \forall x, y \in \mathcal{H}$

**บทตั้ง 2.2** (Kamimura & Takahashi, 2000 : 226-240) ให้  $\mathcal{B} : \mathcal{H} \rightarrow 2^{\mathcal{H}}$  เป็นการส่งทางเดียวมากที่สุด และ  $\mathcal{K} : \mathcal{H} \rightarrow \mathcal{H}$  เป็นการส่งบน  $v$  กำหนด  $\mathcal{S}_{\rho} : (\mathcal{I} + \rho\mathcal{B})^{-1}(\mathcal{I} - \rho\mathcal{K}), \rho > 0$  แล้ว

$$\text{Fix}(\mathcal{S}_{\rho}) = (\mathcal{K} + \mathcal{B})^{-1}(0), \quad \forall \rho > 0$$

**บทตั้ง 2.3** (Brézis & Chapitre, 1973 : 19-51) ให้  $\mathcal{B} : \mathcal{H} \rightarrow 2^{\mathcal{H}}$  เป็นการส่งทางเดียวมากที่สุด และ  $\mathcal{K} : \mathcal{H} \rightarrow \mathcal{H}$  เป็นการส่งทางเดียวและลิพชิตซ์แบบต่อเนื่อง แล้ว  $\mathcal{K} + \mathcal{B}$  เป็นการส่งทางเดียวมากที่สุด

บทตั้งที่สำคัญในการพิสูจน์การลู่เข้าของการดำเนินการมีดังนี้

**บทตั้ง 2.4** (Xu, 2002 : 240-256) ให้  $\{a_n\}$  เป็นลำดับของจำนวนจริงไม่ลบและมี  $n_0 \in \mathbb{N}$  ซึ่ง

$$a_{n+1} = (1 - \alpha_n)a_n + \alpha_n b_n + c_n, \quad \forall n \geq n_0$$

เมื่อ  $\{a_n\} \subset (0,1)$  และ  $\{b_n\}, \{c_n\}$  สอดคล้องกับเงื่อนไขต่อไปนี้

1.  $\sum_{n=1}^{\infty} a_n = \infty, \quad \limsup_{n \rightarrow \infty} b_n \leq 0$

$$2. c_n \geq 0, \forall n \geq 1, \sum_{n=1}^{\infty} c_n < \infty$$

แล้ว

$$\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = 0$$

**บทตั้ง 2.5** (Maingé, 2008 : 1499-1515) ให้  $\{a_n\}$  เป็นลำดับของจำนวนจริงไม่ลบซึ่งมีลำดับย่อย  $\{a_{n_j}\}$  ของ  $\{a_n\}$  ซึ่ง  $a_{n_j} < a_{n_{j+1}}$  สำหรับ  $j \in \mathbb{N}$  แล้วมีลำดับไม่ลด  $\{m_k\}$  ของ  $\mathbb{N}$  ซึ่ง  $\lim_{k \rightarrow \infty} m_k = \infty$  และมีสมบัติที่สอดคล้องโดยที่  $k \in \mathbb{N}$  ดังนี้

$$a_{m_k} \leq a_{m_{k+1}} \text{ และ } a_k \leq a_{m_{k+1}}$$

**บทตั้ง 2.6** (Tan & Xu, 1993, : 301-308) ให้  $\{\eta_n\}$  และ  $\{\varphi_n\}$  เป็นลำดับของจำนวนจริง ซึ่ง

$$\eta_{n+1} \leq \eta_n + \varphi_n, \quad \forall n \geq 1$$

ถ้า  $\sum_{n=1}^{\infty} \varphi_n < \infty$  แล้วมี  $\lim_{n \rightarrow \infty} \eta_n$  เกิดขึ้น

**บทตั้ง 2.7** (Saejung & Yotkaew, 2012 : 742-750) ให้  $\{a_n\}$  เป็นลำดับจำนวนจริงบวกใน  $(0, 1)$  ซึ่ง  $\sum_{n=1}^{\infty} \alpha_n = \infty$  และ  $\{b_n\}$  เป็นลำดับจำนวนจริงบวก สมมติให้

$$a_{n+1} \leq (1 - \alpha_n)a_n + \alpha_n b_n, \quad \forall n \geq 1$$

ถ้า  $\limsup_{k \rightarrow \infty} b_{n_k} \leq 0$  สำหรับทุกเซตย่อย  $\{a_{n_k}\}$  ของ  $\{a_n\}$  สอดคล้องกับ

$$\liminf_{k \rightarrow \infty} (a_{n_{k+1}} - a_{n_k}) \geq 0$$

แล้ว  $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = 0$

**บทตั้ง 2.8** (Oyewole, Abass & Mewomo, 2020 : 389-408) ให้  $\alpha \in (0,1)$  สำหรับ  $x, y \in \mathcal{H}$  จะมีสมบัติต่อไปนี้:

1.  $|\langle x, y \rangle| \leq \|x\| \|y\|$
2.  $\|x + y\|^2 \leq \|x\|^2 + 2\langle y, x + y \rangle$
3.  $\|x + y\|^2 = \|x\|^2 + 2\langle x, y \rangle + \|y\|^2$
4.  $\|\alpha x + (1 - \alpha)y\|^2 = \alpha\|x\|^2 + (1 - \alpha)\|y\|^2 - \alpha(1 - \alpha)\|x - y\|^2$

**ทฤษฎีบท 2.9** (Browder, 1967 : 82-90) ให้  $\mathcal{C}$  เป็นเซตไม่เป็นเซตว่าง ปิด และคอนเวกซ์ของปริภูมิฮิลเบิร์ต  $\mathcal{H}$  และ  $\mathcal{K}$  เป็นการส่งแบบไม่ขยายบน  $\mathcal{C}$  แล้วจะได้ว่าลำดับ  $\{x_t\}$  ไล่เข้าแบบเข้มสู่  $z \in \text{Fix}(\mathcal{K})$  เมื่อ  $t \rightarrow 0$

## งานวิจัยที่เกี่ยวข้อง

ในการแก้ปัญหา (1.1) วิธีหนึ่งที่เป็นที่นิยมคือวิธีการแยกไปข้างหน้า - ถอยหลัง (FBM) ที่รู้จักกันดีซึ่งนำเสนอโดย Passty (Passty, 1979 : 383-390) และ Lions & Mercier (Lions & Mercier, 1979 : 964-979) มีการกำหนดวิธีการ ดังต่อไปนี้ เลือกจุดเริ่มต้นโดย  $x_0 \in \mathcal{H}$  ให้การวนซ้ำปัจจุบัน  $x_n$  สร้างการวนซ้ำถัดไป ดังนี้

$$x_{n+1} = (\mathcal{I} + \rho_n \mathcal{B})^{-1}(\mathcal{I} - \rho_n \mathcal{K})(x_n) \quad (2.1)$$

เมื่อ  $\mathcal{I} : \mathcal{H} \rightarrow \mathcal{H}$  เป็นการส่งเอกลักษณ์  $(\cdot)^{-1}$  เป็นผกผัน  $\rho_n > 0$ ,  $\mathcal{K}$  และ  $\mathcal{B}$  เรียกว่าตัวดำเนินการไปข้างหน้าและตัวดำเนินการถอยหลังตามลำดับ ที่เซงได้นำเสนอการแก้ปัญหา (1.5) โดยพัฒนาวิธีการแยก (MFB) หรือที่นิยมเรียกว่า การดำเนินการแบบของทีเซง (Tseng, 2000 : 431-446) มีการกำหนดดังต่อไปนี้ เลือกจุดเริ่มต้นโดย  $x_0 \in \mathcal{H}$

$$y_n = (\mathcal{I} + \rho_n \mathcal{B})^{-1}(\mathcal{I} - \rho_n \mathcal{K})(x_n) \quad (2.2)$$

เมื่อ  $\rho_n$  เป็นค่าที่มากที่สุดจาก  $\rho = \{\delta, \delta l, \delta l^2, \dots\}$  ที่สอดคล้องกับ  $\rho \|\mathcal{K}y_n - \mathcal{K}x_n\| \leq \mu \|y_n - x_n\|$  ซึ่ง  $\delta > 0$ ,  $l \in (0,1)$  และ  $\mu \in (0,1)$  เป็นค่าคงที่ ให้การวนซ้ำปัจจุบัน  $x_n$  สร้างการวนซ้ำถัดไปดังนี้

$$x_{n+1} = \mathcal{P}_{\mathcal{H}}(y_n - \rho_n(\mathcal{K}y_n - \mathcal{K}x_n)) \quad (2.3)$$

เนื่องจากการดำเนินการแบบของทีเซงใน (2.2) และ (2.3) มีการลู่ออกอย่างอ่อนในปริภูมิฮิลเบิร์ตเชิงจริง จึงต้องการศึกษาวิธีการนี้และพัฒนาการลู่ออกซึ่งเครื่องมือที่จะนำมาใช้พัฒนาเพื่อเร่งการลู่ออกของวิธีการเชิงตัวเลขคือเทคนิคหนีด นั่นคือพจน์  $x_n + \theta_n(x_n - x_{n-1})$  ซึ่งนำเสนอโดย Polyak (Polyak, 1964 : 1-17) ดังนี้ สำหรับ  $x_0, x_1 \in \mathcal{H}$  แล้ว

$$z_n = x_n + \theta_n(x_n - x_{n-1}) \quad (2.4)$$

$$x_{n+1} = z_n - \eta_n \nabla S(x_n) \quad (2.5)$$

เมื่อ  $\theta_n \in (0,1)$  มี  $\eta_n$  เป็นพารามิเตอร์ของขนาดขั้นตอนนี้ที่ต้องเลือกให้เล็กพอสมควรและ  $S$  เป็นฟังก์ชันเรียบและคอนเวกซ์

ลิขสิทธิ์ของมหาวิทยาลัยราชภัฏรำไพพรรณี