

## บทที่ 2

### คณิตศาสตร์พื้นฐาน

ในบทนี้จะกล่าวถึงคณิตศาสตร์ที่ใช้เป็นพื้นฐานในการวิเคราะห์ความไม่แน่นอน การวิเคราะห์สมรรถนะและการสังเคราะห์ตัวควบคุม  $H_2$  คงทน เนื้อหาประกอบด้วย §2.1 กล่าวถึงพีชคณิตเชิงเส้น [12, 13] ที่ใช้ในการวิเคราะห์แบบจำลองที่มีความไม่แน่นอน, §2.2 แนะนำสมการเมทริกซ์เชิงเส้น (Linear Matrix Inequality : LMI) , §2.3 แนะนำสมการเมทริกซ์เชิงเส้นคู่ (Bilinear Matrix Inequality : BMI) จากนั้นจะกล่าวถึงนิยามของ  $H_2$  นอร์ม ในรูปแบบต่างๆ ที่ใช้ในการวัดสมรรถนะของระบบ, §2.5 นำเสนอบทตั้งทางพีชคณิต 2 บทที่ใช้ในการสังเคราะห์ตัวควบคุม และ §2.6 เป็นบทสรุป

#### 2.1 พีชคณิตเชิงเส้น

##### 2.1.1 พีชคณิตพื้นฐาน

กำหนดให้  $a_1, \dots, a_k \in \mathbf{R}^m$  หากเรานำเวกเตอร์ดังกล่าวมาเขียนให้อยู่ในรูปแบบ  $\alpha_1 a_1 + \dots + \alpha_k a_k$  เมื่อ  $\alpha_i \in \mathbf{R}$  เราเรียกรูปแบบนี้ว่าผลบวกเชิงเส้น (linear combination) และถ้าเรานำเซตของผลบวกเชิงเส้นทั้งหมดมาสร้างเป็นปริภูมิย่อย (subspace) เราจะเรียกปริภูมิย่อยนี้ว่าผลการแผ่ (span) ของ  $a_1, \dots, a_k$  เขียนแทนด้วย

$$\text{span}\{a_1, \dots, a_k\} \triangleq \{a = \alpha_1 a_1 + \dots + \alpha_k a_k, \alpha_i \in \mathbf{R}\} \quad (2.1)$$

ถ้าพิสูจน์ได้ว่า  $\alpha_1 a_1 + \dots + \alpha_k a_k = 0$  ก็ต่อเมื่อ  $\alpha_1, \dots, \alpha_k$  เป็นศูนย์ทุกตัวเราจะเรียกเวกเตอร์  $a_1, \dots, a_k$  ว่าเป็นอิสระเชิงเส้นต่อกัน (linear independent) หรือกล่าวได้อีกนัยหนึ่งว่า เวกเตอร์เป็นอิสระเชิงเส้นต่อกันก็ต่อเมื่อไม่สามารถแสดงเวกเตอร์  $a_i$  ใดๆ ให้อยู่ในรูปผลบวกเชิงเส้น ของเวกเตอร์อื่นๆ ในปริภูมิย่อยนั้นได้

เมื่อกำหนดให้  $x_1, \dots, x_k$  เป็นเวกเตอร์ที่เป็นอิสระเชิงเส้นต่อกัน และให้  $S = \text{span}\{x_1, \dots, x_k\}$  เราเรียก  $\{x_1, \dots, x_k\}$  ว่าเป็นฐานหลัก (basis) ชุดหนึ่งของ  $S$  และเรียกจำนวนเวกเตอร์ในฐานหลักนี้ว่า มิติ (dimension) ของ  $S$  หรือเขียนแทนด้วย  $\dim S$  โดยนิยามส่วนเติมเต็มตั้งฉาก (orthogonal complement) ของปริภูมิย่อย  $S$  เป็นดังนี้

$$S^\perp \triangleq \{y \in \mathbf{R}^m : y^T x = 0, \text{ for all } x \in S\} \quad (2.2)$$

กำหนดให้เมทริกซ์  $A \in \mathbf{R}^{l \times m}$  มีภาพ (image) หรือ พิสัย (range) ของ  $A$  ที่เขียนแทนได้ด้วย  $\text{Im } A$  และ  $\mathcal{R}(A)$  ตามลำดับ ดังนี้

$$\text{Im } A = \mathcal{R}(A) = \{Ax : x \in \mathbf{R}^m\}$$

โดยเมทริกซ์มีมิติของ  $\mathcal{R}(A)$  เท่ากับ  $\text{rank}(A)$  ซึ่งเขียนได้ในรูป

$$\text{rank}(A) = \dim \mathcal{R}(A) \quad (2.3)$$

นอกจากนี้เราสามารถหา  $\text{rank}(A)$  ได้จากค่าสูงสุดระหว่างจำนวนสอดมภ์หรือจำนวนแถวที่เป็นอิสระต่อกัน และความหมายของ  $B \in \text{Im } A$  จะหมายถึง เมทริกซ์  $B$  เป็นปริภูมิของเวกเตอร์ที่สามารถอธิบายได้ด้วยผลการแผ่ของสอดมภ์เมทริกซ์  $A$

### 2.1.2 การแยกย่อยค่าเอกฐาน

การแยกย่อยค่าเอกฐานเป็นรูปแบบการแยกตัวประกอบของเมทริกซ์แบบหนึ่ง ซึ่งให้ผลลัพธ์อยู่ในรูปของผลคูณของ 3 เมทริกซ์ ประกอบด้วย เมทริกซ์ของเวกเตอร์เอกฐานขาเข้า ( $V$ ) เมทริกซ์ค่าเอกฐาน ( $\Sigma$ ) และ เมทริกซ์ของเวกเตอร์เอกฐานขาออก ( $U$ ) ในที่นี้จะกล่าวนำเนื้อหาในส่วนของค่าเอกฐานและเวกเตอร์เอกฐาน ดังนี้

ค่าเอกฐาน (singular value) ของ  $A$  เขียนแทนด้วย  $\sigma(A)$  เป็นค่าที่ได้จากการคำนวณรากที่สองของค่าเจาะจง (eigenvalue) ของ  $A^T A$  หรือ  $AA^T$  ที่เป็นบวก เขียนได้เป็น

$$\sigma_i(A) = \sqrt{\lambda_i(A^T A)} = \sqrt{\lambda_i(AA^T)} \quad (2.4)$$

นำค่าเอกฐานที่ได้มาหาเวกเตอร์เอกฐานขาออก  $u_i$  และเวกเตอร์เอกฐานขาเข้า  $v_i$  ได้ดังนี้

$$(AA^T) u_i = \sigma_i u_i \quad (2.5)$$

$$(A^T A) v_i = \sigma_i v_i \quad (2.6)$$

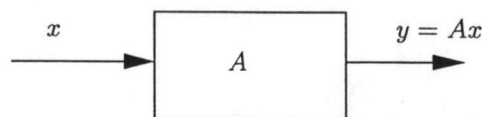
นั่นคือ  $u_i$  เป็นเวกเตอร์เจาะจงของ  $AA^T$  และ  $v_i$  เป็นเวกเตอร์เจาะจงของ  $A^T A$

พิจารณาการแยกย่อยเอกฐานของ  $A \in \mathbb{R}^{l \times m}$  จะให้ตัวประกอบของเมทริกซ์ ดังนี้

$$A = U \Sigma V^T \quad (2.7)$$

เมื่อ  $U = [u_1, \dots, u_l] \in \mathbb{R}^{l \times l}$  คือ เมทริกซ์ของเวกเตอร์เอกฐานขาออก  
 $\Sigma = \text{diag}[\sigma_1, \dots, \sigma_p] \in \mathbb{R}^{l \times m}$  คือ เมทริกซ์ที่มีค่าเอกฐานบนแนวทแยงมุมหลักเรียงลำดับจากมากไปหาน้อย ( $\sigma_1 \geq \sigma_2 \geq \dots \geq \sigma_p$ ) เมื่อ  $p = \min\{l, m\}$   
 $V = [v_1, \dots, v_m] \in \mathbb{R}^{m \times m}$  คือ เมทริกซ์ของเวกเตอร์เอกฐานขาเข้า

การแยกย่อยเอกฐานเป็นวิธีหนึ่งที่ใช้ในการวิเคราะห์อัตราขยายและทิศทางของสัญญาณเข้าสำหรับระบบหลายสัญญาณเข้าหลายสัญญาณออกได้ดี เนื่องจากค่าเอกฐานเป็นตัวเลขที่บอกถึงอัตราขยายสูงสุดและต่ำสุดของระบบได้ ถ้ากำหนดให้เมทริกซ์  $A \in \mathbb{R}^{l \times m}$  มีเวกเตอร์ขาเข้าเป็น  $x \in \mathbb{R}^m$  และเวกเตอร์ขาออกเป็น  $y \in \mathbb{R}^l$  ดังรูปที่ 2.1



รูปที่ 2.1: โครงสร้างระบบสำหรับนิยามนอร์มของเมทริกซ์

เราจะได้อัตราขยายสูงสุดของ  $A$  หรือ  $\|A\|_\infty$  สำหรับทุกๆ เวกเตอร์ขาเข้า  $x$  ใดๆ มีค่าเท่ากับค่าเอกฐานสูงสุดของ  $A$

$$\bar{\sigma}(A) \equiv \sigma_1(A) = \max_{x \neq 0} \frac{\|Ax\|_2}{\|x\|_2}$$

และในทำนองกลับกันอัตราขยายต่ำสุดของ  $A$  มีค่าเท่ากับค่าเอกฐานต่ำสุดของ  $A$

$$\underline{\sigma}(A) \equiv \sigma_p(A) = \min_{x \neq 0} \frac{\|Ax\|_2}{\|x\|_2}$$

นอกจากนี้เราสามารถบอกค่าลำดับชั้นของเมทริกซ์ได้จากจำนวนของค่าเอกฐานที่ไม่เป็นศูนย์ของเมทริกซ์นั้น และในวิทยานิพนธ์ฉบับนี้เรานำคุณสมบัติของค่าลำดับชั้นไปใช้ในการวิเคราะห์ความไม่แน่นอนเชิงพารามิเตอร์ในบทที่ 3 ต่อไป

ตัวอย่างที่ 2.1 หาค่าแยกย่อยเอกฐานของเมทริกซ์  $A = \begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \\ 5 & 6 \end{bmatrix}$

$$A^T A = \begin{bmatrix} 35 & 44 \\ 44 & 56 \end{bmatrix}$$

หาค่าเอกฐานของ  $A$  จาก

$$\sigma_i = \sqrt{\lambda_i(A^T A)} = \sqrt{\lambda_i \begin{bmatrix} 35 & 44 \\ 44 & 56 \end{bmatrix}}$$

ได้ค่าเอกฐานของ  $A$  คือ  $\sigma_1 = 9.53, \sigma_2 = 0.51$  และ  $\sigma_3 = 0$  เมื่อนำค่าเอกฐานทั้งหมดมาหาเวกเตอร์เอกฐานขาออก  $u_i$  ด้วยการแทนค่าในสมการ (2.5) และ  $v_i$  ด้วยการแทนค่าในสมการ (2.6) จะได้

$$U = [u_1 \ u_2 \ u_3] = \begin{bmatrix} 0.23 & 0.88 & 0.41 \\ 0.53 & 0.24 & -0.81 \\ 0.81 & -0.40 & 0.41 \end{bmatrix}, \quad V = [v_1 \ v_2] = \begin{bmatrix} 0.62 & -0.78 \\ 0.78 & 0.62 \end{bmatrix}$$

นำเมทริกซ์เวกเตอร์เอกฐานขาออก เมทริกซ์ค่าเอกฐาน และเมทริกซ์เวกเตอร์เอกฐานขาเข้ามาเขียนอยู่ในรูปเมทริกซ์  $A$  ได้เป็น

$$A = U \Sigma V^T = \begin{bmatrix} 0.23 & 0.88 & 0.41 \\ 0.53 & 0.24 & -0.81 \\ 0.81 & -0.40 & 0.41 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 9.53 & 0 \\ 0 & 0.51 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0.62 & -0.78 \\ 0.78 & 0.62 \end{bmatrix}^T$$

เนื่องจากเมทริกซ์  $A$  มีค่าเอกฐานที่ไม่เท่ากับศูนย์อยู่ 2 จำนวนดังนั้นค่าลำดับชั้นของเมทริกซ์  $A$  เท่ากับ 2 โดยเราสามารถนำค่าลำดับชั้นนี้มาลดขนาดของเมทริกซ์ย่อยของ  $A$  ให้ทุกเมทริกซ์มีค่าลำดับชั้นเท่ากับ 2 ได้ดังนี้

$$A = \begin{bmatrix} 0.23 & 0.88 \\ 0.53 & 0.24 \\ 0.81 & -0.40 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 9.53 & 0 \\ 0 & 0.51 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0.62 & -0.78 \\ 0.78 & 0.62 \end{bmatrix}^T$$

นอกจากนี้ การแยกย่อยเอกฐานสามารถหาได้โดยใช้คำสั่ง `svd(A)` ในโปรแกรม Matlab



## 2.2 อสมการเมทริกซ์เชิงเส้น

สมการเมทริกซ์เชิงเส้นมีรูปแบบ ดังนี้

$$F(x) \triangleq F_0 + \sum_{i=1}^m x_i F_i \geq 0 \quad (2.8)$$

เมื่อ  $x \in \mathbf{R}^n$  เป็นตัวแปรที่สอดคล้องกับอสมการ และ  $F_i$  เป็นเมทริกซ์สมมาตร

$F_i = F_i^T \in \mathbf{R}^{n \times n}$ ,  $i = 1, \dots, m$  เมื่อ  $m = n(n+1)/2$  และเมทริกซ์ค่าคงตัว อสมการ (2.8) มีความหมายว่า  $F(x)$  เป็นเมทริกซ์กึ่งบวกแน่นอน (positive semidefinite) หมายถึง  $z^T F(x) z \geq 0$  สำหรับทุกค่า  $z \in \mathbf{R}^n$  และสมมูลกับการที่  $F(x)$  มีค่าเจาะจงทุกตัวมากกว่าหรือเท่ากับศูนย์ เงื่อนไข LMI เป็นเงื่อนไขที่ไม่เป็นเชิงเส้น และไม่ปรับเรียบ (nonsmooth) แต่เป็นเงื่อนไขคอนเวกซ์ในตัวแปร  $x$  กล่าวคือ ถ้า  $F(x) \geq 0$  และ  $F(y) \geq 0$  สำหรับทุกค่า  $0 \leq \alpha \leq 1$  จะได้ว่า

$$F(\alpha x + (1-\alpha)y) = \alpha F(x) + (1-\alpha)F(y) \geq 0 \quad (2.9)$$

ปัญหาอสมการเมทริกซ์เชิงเส้นที่เราพบบ่อย คือ อสมการเลียปูนอฟ (Lyapunov inequality)

$$A^T P + P A < 0 \quad (2.10)$$

เมื่อ  $A \in \mathbf{R}^{n \times n}$  เป็นเมทริกซ์คงตัวที่กำหนดให้ และ  $P = P^T$  เป็นตัวแปรเมทริกซ์ หรืออาจกล่าวได้ว่า  $A^T P + P A < 0$  เป็นอสมการเมทริกซ์เชิงเส้นในตัวแปร  $P$  กำหนดให้  $P_1, \dots, P_m$  เป็นฐานหลัก (basis) ของเมทริกซ์สมมาตรขนาด  $n \times n$  เมื่อ  $m = n(n+1)/2$  จาก (2.10) สามารถเขียนอยู่ในรูป (2.8) ได้โดยมี  $F_0 = 0$  และ  $F_i = -A^T P_i - P_i A$  แต่โดยมากเรามักจะพบอสมการ เลียปูนอฟในรูปแบบ (2.10) มากกว่า สำหรับปัญหาอสมการไม่เชิงเส้นที่มีคุณสมบัติคอนเวกซ์ สามารถแปลงให้อยู่ในรูปอสมการเมทริกซ์เชิงเส้นได้โดยใช้ ส่วนเติมเต็มของชัวร์ (Schur complement) เมื่อมีอสมการไม่เชิงเส้นในรูปแบบ

$$R(x) > 0 \quad \text{และ} \quad Q(x) - S(x)R(x)^{-1}S(x)^T > 0 \quad (2.11)$$

ซึ่ง  $Q(x) = Q(x)^T$ ,  $R(x) = R(x)^T$  และ  $S(x)$  ขึ้นอยู่กับตัวแปร  $x$  เท่านั้น เทียบเท่ากับอสมการเมทริกซ์เชิงเส้นในรูป

$$\begin{bmatrix} Q(x) & S(x) \\ S(x)^T & R(x) \end{bmatrix} > 0 \quad (2.12)$$

เช่น เมื่อพิจารณาอสมการเมทริกซ์กำลังสอง

$$A^T P + P A + P B R^{-1} B^T P + Q < 0 \quad (2.13)$$

ซึ่ง  $A, B, Q = Q^T, R = R^T > 0$  เป็นเมทริกซ์คงตัวที่กำหนดให้ และ  $P = P^T$  เป็นตัวแปรเมทริกซ์ โดยที่อสมการเมทริกซ์กำลังสองดังกล่าวสามารถเขียนให้อยู่ในรูปอสมการเมทริกซ์เชิงเส้นได้ ดังนี้

$$\begin{bmatrix} -A^T P - P A - Q & P B \\ B^T P & R \end{bmatrix} > 0 \quad (2.14)$$

ปัญหาอสมการเมทริกซ์เชิงเส้นรูปแบบมาตรฐานมีอยู่หลายรูปแบบ แต่รูปแบบที่นำมาใช้ในวิทยานิพนธ์นี้มี 2 รูปแบบ คือ

1. ปัญหาโปรแกรมกึ่งแน่นอน (Semidefinite programming) ซึ่งถือว่าเป็นปัญหาการหาค่าเหมาะที่สุดเชิงคอนเวกซ์ เนื่องจากการหาค่าต่ำสุดของฟังก์ชันจุดประสงค์ที่เป็นเชิงเส้น ภายใต้เงื่อนไขบังคับที่ประกอบด้วยเมทริกซ์ สมมาตรที่เป็นเมทริกซ์กึ่งบวกแน่นอน ในรูปแบบ

$$\text{minimize } c^T x \quad (2.15)$$

$$\text{subject to } F(x) \geq 0 \quad (2.16)$$

เมื่อ  $c \in \mathbf{R}^m$  และ  $F_i, i = 1, \dots, m$  เป็นอสมการเงื่อนไขบังคับทั้งหมดที่กำหนดให้

2. ปัญหาการหาค่าที่เป็นไปได้ภายใต้เงื่อนไขอสมการเมทริกซ์เชิงเส้น (LMI feasibility problem) เป็นกรณีเฉพาะของ ปัญหาโปรแกรมกึ่งแน่นอน คือ การหาค่า  $x$  ที่สอดคล้องกับอสมการเมทริกซ์เชิงเส้น

$$F(x) \geq 0 \quad (2.17)$$

### 2.3 อสมการเมทริกซ์เชิงเส้นคู่

อสมการเมทริกซ์เชิงเส้นคู่อยู่ในรูปแบบ ดังนี้

$$F(x, y) \triangleq F_{0,0} + \sum_{i=1}^m x_i F_{i,0} + \sum_{j=1}^n y_j F_{0,j} + \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n x_i y_j F_{i,j} \geq 0 \quad (2.18)$$

โดยที่เมทริกซ์สมมาตร  $F_{i,j} = F_{i,j}^T \in \mathbf{R}^{p \times p}$ ,  $i = 0, 1, \dots, m$ ,  $j = 0, 1, \dots, n$  เป็นเมทริกซ์คงตัว และ  $x \in \mathbf{R}^m$ ,  $y \in \mathbf{R}^n$  เป็นตัวแปร

กำหนดให้  $c \in \mathbf{R}^m$ ,  $d \in \mathbf{R}^n$  และกำหนดค่า  $F_{i,j}$  เมื่อ  $i = 0, 1, \dots, m$  และ  $j = 0, 1, \dots, n$  ปัญหาอสมการเมทริกซ์เชิงเส้นคู่จะกำหนดโดย

$$\begin{aligned} &\text{minimize} && c^T x + d^T y \\ &\text{subject to} && F(x, y) \geq 0 \end{aligned} \quad (2.19)$$

อสมการเมทริกซ์เชิงเส้นคู่เป็นปัญหา NP แบบยาก [14], มีวิธีฮิวริสติก (heuristic) หลายวิธีที่ใช้ในการหาคำตอบเฉพาะที่ (local) ของปัญหาอสมการเมทริกซ์เชิงเส้นคู่ เช่น [15, 16] หลักการของวิธีดังกล่าวคือ สำหรับปัญหาอสมการเมทริกซ์เชิงเส้นคู่ (2.19) กำหนดให้  $x$  มีค่าคงที่และหา  $y$  ที่สอดคล้องกับ (2.19) ก็จะเป็นปัญหาการโปรแกรมกึ่งแน่นอนอันหนึ่ง, กำหนดให้  $y$  มีค่าคงที่และหา  $x$  ที่สอดคล้องกับ (2.19) ก็จะเป็นปัญหาการโปรแกรมกึ่งแน่นอนอีกอันหนึ่ง การแก้ปัญหาด้วยวิธีฮิวริสติกทำได้โดยแก้ปัญหาการโปรแกรมกึ่งแน่นอนสองปัญหาสลับกันจนกว่าคำตอบจะลู่อู่เข้าสู่คำตอบเฉพาะที่



## 2.4 นอร์ม $\mathcal{H}_2$

สำหรับระบบเชิงเส้นไม่แปรผันตามเวลา เราสามารถนิยามนอร์ม  $\mathcal{H}_2$  ได้หลายรูปแบบ [17] แบบแรกกำหนดให้  $G(s)$  ที่เป็นเมทริกซ์ถ่ายโอนของระบบ  $\mathcal{G}$  นั่นคือ  $G(s) = C(sI - A)^{-1}B + D$  โดยสมมติให้  $G(s)$  มีเสถียรภาพ จะได้ว่านอร์ม  $\mathcal{H}_2$  ของระบบ  $\mathcal{G}$  นิยามได้โดย

$$\|G\|_2^2 \triangleq \int_0^\infty \text{Tr}G(j\omega)G^T(-j\omega)d\omega \quad (2.20)$$

นอกจากนอร์ม  $\mathcal{H}_2$  ยังสามารถนิยามได้โดยใช้ทฤษฎีบทของปาร์เซอวาล (Parseval's theorem) โดยกำหนดให้  $e_1, \dots, e_{n_w}$  เป็นฐานหลักเชิงตั้งฉากปรกติ (orthonormal basis) ของปริภูมิสัญญาณเข้า  $\mathbb{R}^{n_w}$  (สมาชิกตัวที่  $i^{\text{th}}$  ของ  $e_i$  มีค่าเป็น 1 นอกนั้นเป็น 0) และ  $z_i(t)$  เป็นสัญญาณออกของระบบที่มีเสถียรภาพ เมื่อเราป้อนสัญญาณอิมพัลส์  $\delta e_i$  (ฟังก์ชันอิมพัลส์ที่เวลา 0 ในทิศทางของเวกเตอร์  $e_i$ ) เข้าสู่ระบบโดยกำหนดให้ภาวะเริ่มต้น (initial condition) เป็นศูนย์ จะได้ว่านอร์ม  $\mathcal{H}_2$  ของระบบนิยามได้โดย

$$\|G\|_2^2 \triangleq \sum_{i=1}^{n_w} \|z_i\|_2^2 \quad (2.21)$$

ในบางครั้งเราอาจพิจารณา นอร์ม  $\mathcal{H}_2$  ของระบบโดยให้  $w$  เป็นสัญญาณรบกวนขาวแบบเกาส์ (white Gaussian noise) ที่มีค่าเฉลี่ยเป็นศูนย์ (zero mean) ความแปรปรวนร่วมเกี่ยวเป็นหนึ่งหน่วย (unit covariance) โดยที่  $z$  เป็น กระบวนการเพิ่มสุ่ม (stochastic process) ดังนี้

$$z(t) \triangleq \int_0^t C e^{A(t-\tau)} B w(\tau) d\tau$$

นอร์ม  $\mathcal{H}_2$  สำหรับระบบดังกล่าวนิยามได้ด้วย

$$\|G\|_2^2 \triangleq \lim_{t \rightarrow \infty} \mathbf{E} \left\{ \frac{1}{T} \int_0^T z(t)^T z(t) dt \right\} \quad (2.22)$$

เราทราบว่านอร์ม  $\mathcal{H}_2$  ใน (2.20), (2.21) และ (2.22) สมมูลกัน [17] และสามารถคำนวณได้โดยตรง นอร์ม  $\mathcal{H}_2$  จะมีค่าจำกัด (finite) ถ้า  $A$  มีเสถียรภาพ และ  $D = 0$  เราจะได้ว่า

$$\|G\|_2^2 = \text{Tr} B^T P B$$

เมื่อ  $P$  เป็นเมทริกซ์สมมาตรบวกแน่นอน (positive symmetric) ที่สอดคล้องกับ

$$A^T P + P A + C^T C = 0$$

แต่สำหรับระบบไม่เชิงเส้นหรือระบบที่แปรผันตามเวลา จะนิยามนอร์ม  $\mathcal{H}_2$  ด้วย (2.20) และ (2.22) ไม่ได้เนื่องจาก (2.20) เป็นนิยามสำหรับระบบเชิงเส้น และสำหรับ (2.22) ลิมิตอาจจะไม่มีอยู่จริง และคุณสมบัติของสัญญาณรบกวนที่มีค่าเฉลี่ยเป็นศูนย์และเป็นแบบเกาส์ไม่นิยามสำหรับระบบไม่เชิงเส้น มีเพียงนิยาม (2.21) เท่านั้นที่สามารถขยายไปสู่ระบบไม่เชิงเส้นได้ [17] พิจารณาระบบ LTI ที่ป้อนกลับด้วยฟังก์ชันไม่เชิงเส้น

$$G : \begin{cases} \dot{x} = Ax + B_p p + B_w w \\ q = C_q x, \quad z = C_z x \\ p = \phi(q) \end{cases} \quad (2.23)$$

เนื่องจากการป้อนสัญญาณเข้าเป็นอิมพัลส์ (impulse) เข้าสู่ระบบโดยกำหนดให้ภาวะเริ่มต้นเป็น ศูนย์มีความสัมพันธ์กับการกำหนดค่าเริ่มต้นเมื่อไม่มีสัญญาณเข้า ซึ่งเราจะความสัมพันธ์นี้กับนิยาม (2.21) ในการพิจารณาขอบเขตบนของสมรรถนะ  $\mathcal{H}_2$  กรณีเลวสุดของระบบ (2.23) โดยกำหนดให้  $x_{0,i} = B_w e_i, i = 1, \dots, n_w$  เป็นฐานหลักชุดหนึ่งของค่าเริ่มต้น โดยที่  $e_i$  เป็นฐานหลักเชิงตั้งฉากปกติของปริภูมิสัญญาณเข้า  $\mathbb{R}^{n_w}$  กำหนดให้  $z_{0,i}$  แทนสัญญาณออกสำหรับระบบที่ไม่มีสัญญาณเข้า ( $w = 0$ ) และมีค่าเริ่มต้นเป็น  $x_{0,i}$  จะได้ว่านอร์ม  $\mathcal{H}_2$  สำหรับระบบไม่เชิงเส้นนิยามได้ด้วย

$$\|G\|_2^2 \triangleq \sum_{i=1}^{n_w} \|z_{0,i}\|_2^2 \quad (2.24)$$

## 2.5 บทตั้งสำหรับอสมการเมทริกซ์เชิงเส้น

ในตอนนี้จะนำเสนอบทตั้งที่เป็นประโยชน์ในการออกแบบตัวควบคุม โดยบทตั้งทั้งสองจะใช้ในการกำจัดตัวแปรในปัญหาอสมการเมทริกซ์เชิงเส้นและสร้างตัวควบคุมขึ้นมาใหม่

**Lemma 2.1 (Elimination Lemma [8])** กำหนดให้  $G \in \mathbb{R}^{n \times n}$ ,  $U \in \mathbb{R}^{n \times p}$  และ  $V \in \mathbb{R}^{n \times q}$  กำหนดให้  $U_\perp$  และ  $V_\perp$  เป็นส่วนเติมเต็มเชิงตั้งฉาก (orthogonal complement) ของ  $U$  และ  $V$  ตามลำดับ จะมีเมทริกซ์  $X \in \mathbb{R}^{p \times q}$  ที่ทำให้

$$G + VX^T U^T + UXV^T < 0$$

ก็ต่อเมื่อ

$$V_\perp^T G V_\perp < 0 \quad \text{และ} \quad U_\perp^T G U_\perp < 0$$

พิสูจน์ ดูใน [8, หน้า 32–33] □

**Lemma 2.2 (Completion Lemma [18])** กำหนดให้  $P$  และ  $Q \in \mathbb{R}^{m \times m}$  เป็นเมทริกซ์บวกแน่นอน จะมีเมทริกซ์บวกแน่นอน  $\tilde{P} \in \mathbb{R}^{2m \times 2m}$  ซึ่งเมทริกซ์ย่อยขนาด  $m \times m$  ด้านบนซ้ายของ  $\tilde{P}$  คือ  $P$  และเมทริกซ์ย่อยขนาด  $m \times m$  ด้านบนซ้ายของ  $\tilde{P}^{-1}$  คือ  $Q$  ก็ต่อเมื่อ

$$\begin{bmatrix} P & I \\ I & Q \end{bmatrix} \geq 0 \quad (2.25)$$

พิสูจน์ ดูใน [18] □

สำหรับเมทริกซ์  $P$  และ  $Q$  แต่ละคู่ที่สอดคล้องกับอสมการ (2.25) เมทริกซ์  $\tilde{P}$  ที่สอดคล้องกับเงื่อนไขในบทตั้ง 2.2 (Completion Lemma) สามารถเขียนได้เป็น

$$\tilde{P} = \begin{bmatrix} I & 0 \\ 0 & M^T \end{bmatrix} \begin{bmatrix} P & I \\ I & (P - Q^{-1})^{-1} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} I & 0 \\ 0 & M \end{bmatrix}$$

เมื่อ  $M \in \mathbb{R}^{m \times m}$  คือเมทริกซ์ใดๆ ที่หาตัวผกผันได้ (invertible) ดังนั้น

$$\tilde{Q} = \tilde{P}^{-1} = \begin{bmatrix} I & 0 \\ 0 & N^T \end{bmatrix} \begin{bmatrix} Q & I \\ I & (Q - P^{-1})^{-1} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} I & 0 \\ 0 & N \end{bmatrix}$$

เมื่อ  $N = (I - QP)M^{-1}$

## 2.6 บทสรุป

ในบทนี้ได้นำเสนอคณิตศาสตร์พื้นฐานที่ใช้ในการวิเคราะห์สมรรถนะ  $H_2$  คงทนและการออกแบบตัวควบคุม  $H_2$  คงทนในวิทยานิพนธ์นี้ โดยปัญหาที่เราพิจารณาอยู่ในรูปของปัญหาอสมการเมทริกซ์เชิงเส้น และปัญหาอสมการเมทริกซ์เชิงเส้นคู่ และพิจารณาสมรรถนะ  $H_2$  กรณีเลวสุดของระบบ โดยนิยามสมรรถนะ  $H_2$  ของระบบไม่เชิงเส้นจากการขยายนิยามของระบบเชิงเส้นไม่แปรผันตามเวลา และในตอนท้ายเราได้นำเสนอบทตั้งทางพีชคณิตที่ใช้ในขั้นตอนการออกแบบตัวควบคุม ซึ่งทำให้การลู่ออกของคำตอบเป็นไปอย่างรวดเร็ว



ศูนย์วิทยทรัพยากร  
จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย