

## Ch. 4 线性系统可控性和可观性

### 4.2 线性连续系统的可观性

状态可观性反映系统外部可直接或间接测量的输出  $y(t)$  和输入  $u(t)$  来测定或识别系统状态  $x(t)$  的能力。

- 如果系统的任何内部运动在状态变化  $x(t)$  都阿由系统的外部输出  $y(t)$  和输入  $u(t)$  唯一地确定, 那么的系统是状态可观的。
- 否则的系统为状态不完全可观的。

#### 4.2.2 状态可观性的定义

线性系统  $\begin{cases} \dot{x}' = Ax + Bu \\ y = Cx \end{cases}$ , 状态可观性只与

系统的输出  $y(t)$ , 以及系统矩阵  $A$  和输出矩阵  $C$  有关, 与系统的输入  $u(t)$  和输入矩阵  $B$  无关。

若线性连续系统 (定常或时变)

$$\begin{cases} \dot{x}(t) = A(t)x(t) \\ y(t) = C(t)x(t) \end{cases}$$

对初始时刻  $t_0$  ( $t_0 \in T$ ,  $T$  为时间定义域) 和初始状态  $x(t_0)$ 。

- 存在另一有限时刻  $t_1$  ( $t_1 > t_0, t_1 \in T$ ),
- 在有限时间区间  $[t_0, t_1]$  内测输出  $y(t)$ ,
- 能够唯一确定系统在  $t_0$  时刻的初始状态  $x(t_0)$ 。

则称在  $t_0$  时刻的状态  $x(t_0)$  能观;

- 若对  $t_0$  时刻的状态空间中的所有状态都能观, 则称系统在  $t_0$  时刻完全能观。

• 若系统在所有时刻状态完全能观, 则称系统状态完全能观。

### 4.2.3 线性定常连续系统的状态可观性判据

#### 1. 代数判据

(线性定常连续系统能控性秩判据)

定理 4-7 线性定常连续系统  $\Sigma(A, C)$  状态完全能观的充要条件: 之一般:

- (1) 矩阵函数  $Ce^{At}$  的各列函数线性独立, 不存在非零向量  $f \in R^n$ , 使得  $Ce^{At}f = 0$

- (2) 定义能观性矩阵  $Q_o = \begin{bmatrix} C \\ CA \\ \vdots \\ CA^{n-1} \end{bmatrix}$  满秩。

#### 代数判据

#### 2. 模态判据

线性定常系统经线性变换后状态可观性不变。

#### 定理 4-8

约旦规范形的线性定常连续系统  $\Sigma(A, C)$ , 有:

1. 若  $A$  为每个特征值都只有一个约旦块的约旦矩阵, 充要条件: 对应  $A$  的每个约旦块的  $C$  的分块第一列都不全为 0;
2.  $A$  为某特征值对应多个约旦块的约旦矩阵, 充要条件: 对应  $A$  的每个特征值的所有约旦块的  $C$  的分块的第一列线性无关。

## 4.1 线性连续系统的能控性

状态能控性反映由能直接测量的输入  $u$ 、输出  $y$  的测量值来确定反映系统内部动态特性的状态  $x$  的可能性。

### 4.1.1 状态能控性的定义

线性连续系统  $\dot{x}(t) = A(t)x(t) + B(t)u(t)$

对初始时刻  $t_0$  和初始状态  $x(t_0)$ 。

- 存在另一有限时刻  $t_1$ ,
- 可以找到另一个控制量  $u(t)$ ,
- 能在有限时间  $[t_0, t_1]$  内把系统初始状态  $x(t_0)$  控制到原点, 即  $x(t_1) = 0$ 。

即的  $t_0$  时刻的状态  $x(t_0)$  可控。

- 若  $t_0$  时刻状态空间所有状态都能控。

则称系统在此时刻状态完全能控。

- 若系统在所有时刻  $(t_0 - t_1)$  状态完全能控。

则称系统完全能控, 简称为系统能控。

### 4.1.2 线性定常连续系统的状态能控性判别

#### 1. 代数判据

定理 4-1 (线性定常连续系统能控性代数判据)

线性定常连续系统  $\Sigma(A, B)$  状态完全能控的充要条件为下条件之一成立:

- (1) 矩阵函数  $e^{-At}B$  的各行函数线性独立, 即不存在非零常数向量  $f \in R^n$ , 使  $f^* A^n B = 0$

- (2) 定义能控性矩阵

$$Q_c = [B \ AB \ \cdots \ A^{n-1}B] \text{ 满秩}$$

## 2. 模态判据

### 定理 4-2

约旦规范形的线性定常连续系统  $\Sigma(A, B)$  有:

1. 若  $A$  的每个特征值为只有一个约旦块的约旦矩阵, 充要条件: 对应  $A$  的每个约旦块的  $B$  的分块的最后一行不全为 0;
2. 若  $A$  的特征值有多于一个约旦块的约旦矩阵, 充要条件:  $A$  的每个约旦块的  $B$  的分块的最后行线性无关。

### 4.1.3 线性定常连续系统的输出能控性

#### 定理 4-4

线性定常连续系统  $\Sigma(A, B, C, D)$  输出完全能控

充要条件  $[CB \ CAB \ \cdots \ CA^{n-1}B \ D]$  满秩



#### 4.4 对偶性原理

定义: 若两个线性定常连续系统  $\Sigma(A, B, C)$  和  $\tilde{\Sigma}(\tilde{A}, \tilde{B}, \tilde{C})$  满足  $\tilde{A}=A^T, \tilde{B}=B^T, \tilde{C}=C^T$ , 则两个系统  $\Sigma(A, B, C)$  和  $\tilde{\Sigma}(\tilde{A}, \tilde{B}, \tilde{C})$  互为对偶。  
 $\Sigma(A, B, C)$   $r$  维输入,  $m$  维输出  $\Leftrightarrow$   
 $\tilde{\Sigma}(\tilde{A}, \tilde{B}, \tilde{C})$   $m$  维输入,  $r$  维输出。

• 互为对偶系统的传递函数阵是互为转置的, 其极点方能相同。

定理:  $\Sigma(A, B, C)$  与  $\tilde{\Sigma}(\tilde{A}, \tilde{B}, \tilde{C})$  互为对偶。  
 则  $\Sigma$  的线性可控性等价于  $\tilde{\Sigma}$  的线性可观测性。  
 $\Sigma$  的 —— 可观测性 —— 可控性。

#### 4.5 线性系统的结构分解和零极点相消

##### 4.5.1 可控性分解

定理(可控分解定理):

线性定常系统  $\begin{cases} \dot{x} = Ax + Bu \\ y = Cx \end{cases}$ , 状态不能控。

可控性矩阵的秩  $\text{rank } Q_c = \text{rank } [B \ AB \ \dots \ A^{n-1}B] = n_c \leq n$

则存在非奇异变换  $x = P\tilde{x}$ , 使  $\Sigma(A, B, C)$  变换成

$$\begin{cases} \begin{bmatrix} \dot{\tilde{x}}_1 \\ \dot{\tilde{x}}_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \tilde{A}_{11} & \tilde{A}_{12} \\ 0 & \tilde{A}_{22} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \tilde{x}_1 \\ \tilde{x}_2 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} \tilde{B}_1 \\ \tilde{B}_2 \end{bmatrix} u \\ y = [\tilde{C}_1 \ \tilde{C}_2] \begin{bmatrix} \tilde{x}_1 \\ \tilde{x}_2 \end{bmatrix} \end{cases}$$

$\dot{\tilde{x}}_1 = \tilde{A}_{11}\tilde{x}_1 + \tilde{A}_{12}\tilde{x}_2 + \tilde{B}_1 u$  完全可控

$\dot{\tilde{x}}_2 = \tilde{A}_{22}\tilde{x}_2$  完全不可控

$$G(s) = \tilde{C}_1 (sI - \tilde{A}_{11})^{-1} \tilde{B}_1$$

状态不完全可控的系统所传递函数阵为可控子部分的传递函数阵。极点小于  $n$ , 系统存在零极点相消现象。

##### 4.5.2 可观测性分解

定理(可观测分解定理)

线性定常系统  $\Sigma(A, B, C)$  状态不完全可观测, 其可观测性

矩阵的秩  $\text{rank } O_o = \text{rank} \begin{bmatrix} C \\ CA \\ \vdots \\ CA^{n-1} \end{bmatrix} = n_o < n$ .

存在非奇异线性变换  $x = P\tilde{x}$ , 使  $\Sigma(A, B, C)$  变换成

$$\begin{cases} \begin{bmatrix} \dot{\tilde{x}}_1 \\ \dot{\tilde{x}}_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \tilde{A}_{11} & 0 \\ \tilde{A}_{21} & \tilde{A}_{22} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \tilde{x}_1 \\ \tilde{x}_2 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} \tilde{B}_1 \\ \tilde{B}_2 \end{bmatrix} u \\ y = [\tilde{C}_1 \ 0] \begin{bmatrix} \tilde{x}_1 \\ \tilde{x}_2 \end{bmatrix} \end{cases}$$

$n_o$  维系统  $\tilde{\Sigma}_o$ :  $\begin{cases} \dot{\tilde{x}}_1 = \tilde{A}_{11}\tilde{x}_1 + \tilde{B}_1 u & \text{状态完全可观测} \\ y = \tilde{C}_1 \tilde{x}_1 \end{cases}$

$(n-n_o)$  维系统  $\tilde{\Sigma}_{no}$ :  $\dot{\tilde{x}}_2 = \tilde{A}_{22}\tilde{x}_2 + \tilde{B}_2 u$  完全不可观测

进行可观测分解的变换矩阵

$$P_o^{-1} = \begin{bmatrix} q_1 \\ q_2 \\ \vdots \\ q_n \end{bmatrix} \quad (Q_o \text{ 的 } n_o \text{ 个线性无关行向量})$$

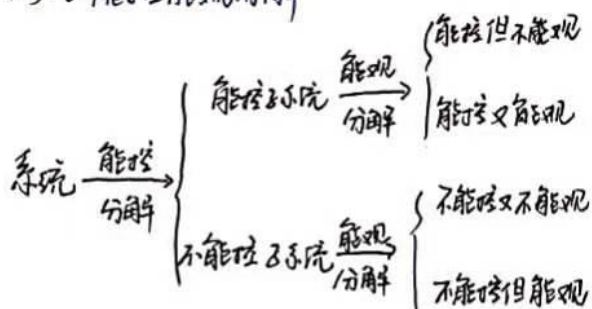
$$G(s) = \tilde{C}_1 (sI - \tilde{A}_{11})^{-1} \tilde{B}_1$$

状态不完全可观测的系统所传递函数阵为其可观测子部分的传递函数阵, 极点少于  $n$  个, 存在零极点相消。

进行可控分解的变换矩阵

$$P_c = [p_1 \ \dots \ p_{n_c} \ p_{n_c+1} \ \dots \ p_n] \quad (Q_c \text{ 的 } n_c \text{ 个线性无关列向量})$$

### 4.5.3 能控能观分解



### 定理 能控能观分解定理

若线性定常连续系统  $\Sigma(A, B, C)$  状态不完全能控又不能观，则一定存在非奇异变换，使得变换后的状态空间模型为

$$\dot{\bar{x}} = \bar{A}\bar{x} + \bar{B}u$$

$$y = \bar{C}\bar{x}$$

能控能观分解后的系统矩阵和输出矩阵为：

$$\bar{A} = \begin{bmatrix} \bar{A}_{11} & \bar{A}_{12} & \bar{A}_{13} & \bar{A}_{14} \\ 0 & \bar{A}_{22} & 0 & \bar{A}_{24} \\ 0 & 0 & \bar{A}_{33} & \bar{A}_{34} \\ 0 & 0 & 0 & \bar{A}_{44} \end{bmatrix}, \bar{B} = \begin{bmatrix} \bar{B}_1 \\ \bar{B}_2 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}, \bar{C} = \begin{bmatrix} 0 & \bar{C}_2 & 0 & \bar{C}_4 \end{bmatrix}$$

其中：
 

- $\bar{A}_{11}$  能控不能观
- $\bar{A}_{22}$  能控又能观
- $\bar{A}_{33}$  不能控又不能观
- $\bar{A}_{44}$  不能控但能观
- $\bar{B}_1, \bar{B}_2$  能控
- $\bar{C}_2, \bar{C}_4$  能观

系统可分解成如下4个子系统：

1. 能控但不能观子系统  $\Sigma_{c, no}$

$$\dot{\bar{x}}_1 = \bar{A}_{11}\bar{x}_1 + \bar{A}_{12}\bar{x}_2 + \bar{A}_{13}\bar{x}_3 + \bar{A}_{14}\bar{x}_4$$

2. 能控又能观子系统  $\Sigma_{c, o}$

$$\begin{cases} \dot{\bar{x}}_2 = \bar{A}_{22}\bar{x}_2 + \bar{A}_{24}\bar{x}_4 + \bar{B}_2 u \\ y_2 = \bar{C}_2 \bar{x}_2 \end{cases}$$

3. 不能控又不能观子系统  $\Sigma_{nc, no}$

$$\dot{\bar{x}}_3 = \bar{A}_{33}\bar{x}_3 + \bar{A}_{34}\bar{x}_4$$

4. 不能控但能观子系统  $\Sigma_{nc, o}$

$$\begin{cases} \dot{\bar{x}}_4 = \bar{A}_{44}\bar{x}_4 \\ y_4 = \bar{C}_4 \bar{x}_4 \end{cases}$$

能控能观分解的变换阵  $P_{co}$

$$P_{co} = P_c \begin{bmatrix} P_{c, o} & 0 \\ 0 & I \end{bmatrix} \begin{bmatrix} I & 0 \\ 0 & P_{n, o} \end{bmatrix} = P_c \begin{bmatrix} P_{c, o} & 0 \\ 0 & P_{n, o} \end{bmatrix}$$

(先能控分解，再能观分解)

$$P_{co} = P_o \begin{bmatrix} P_{o, c} & 0 \\ 0 & I \end{bmatrix} \begin{bmatrix} I & 0 \\ 0 & P_{n, o, c} \end{bmatrix} = P_o \begin{bmatrix} P_{o, c} & 0 \\ 0 & P_{n, o, c} \end{bmatrix}$$

(先能观，再能控)

$$G(s) = \tilde{G}(s) = \tilde{C}_2 (sI - \tilde{A}_{22})^{-1} \tilde{B}_2$$

状态不完全能控又不能观系统的传递函数阵等于其能控能观分解后能控又能观子系统的传递函数阵。

### 4.5.4 系统传递函数中的零极点相消定理

定理 SISO 线性定常系统状态空间模型传递函数没有零极点相消 充要条件 状态既完全能控又完全能观。



#### 4.6 能控规范形和能观规范形

##### 4.6.1 能控规范形

$$\begin{cases} \dot{x} = Ax + Bu \\ y = Cx \end{cases}$$

能控规范 I 形: (A 为友矩阵的转置)

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 0 & \dots & 0 & -a_n \\ 1 & 0 & \dots & 0 & -a_{n-1} \\ 0 & 1 & \dots & 0 & -a_{n-2} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 & -a_1 \end{bmatrix}, B = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$$

能控规范 II 形: (A 为友矩阵)

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 1 \\ -a_n & -a_{n-1} & -a_{n-2} & \dots & -a_1 \end{bmatrix}, B = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}$$

定理 4-24:  $\Sigma(A, B)$  引入变换矩阵  $T_{c1}$

$$T_{c1} = Q_c = [B \ AB \ \dots \ A^{n-1}B]$$

线性变换  $x = T_{c1}\bar{x}$  可将  $\Sigma(A, B)$  变成能控规范 I 形。

定理 4-25:  $\Sigma(A, B)$  引入变换矩阵  $T_{c2}$

$$T_{c2}^{-1} = \begin{bmatrix} T_1 \\ T_1 A \\ \vdots \\ T_1 A^{n-1} \end{bmatrix}$$

式中,  $T_1 = [0 \ \dots \ 0 \ 1][B \ AB \ \dots \ A^{n-1}B]^{-1}$

线性变换  $x = T_{c2}\bar{x}$  可将  $\Sigma(A, B)$  变成能控规范 II 形。

##### 4.6.2 能观规范形

能观规范 I 形: (A 为友矩阵)

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 1 \\ -a_n & -a_{n-1} & -a_{n-2} & \dots & -a_1 \end{bmatrix}, C = [1 \ 0 \ \dots \ 0 \ 0]$$

能观规范 II 形: (A 为友矩阵的转置)

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 0 & \dots & 0 & -a_n \\ 1 & 0 & \dots & 0 & -a_{n-1} \\ 0 & 1 & \dots & 0 & -a_{n-2} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 & -a_1 \end{bmatrix}, C = [0 \ 0 \ \dots \ 0 \ 1]$$

定理 4-26:  $\Sigma(A, B, C)$  引入变换矩阵  $T_{o1}$ ,

$$T_{o1}^{-1} = Q_o = \begin{bmatrix} C \\ CA \\ \vdots \\ CA^{n-1} \end{bmatrix}$$

线性变换  $x = T_{o1}\bar{x}$  可将  $\Sigma(A, B, C)$  变成能观规范 I 形。

定理 4-27:  $\Sigma(A, B, C)$  引入变换矩阵  $T_{o2}$ ,

$$T_{o2} = [R_1 \ AR_1 \ \dots \ A^{n-1}R_1]$$

$$\text{式中: } R_1 = Q_o^{-1} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} C \\ CA \\ \vdots \\ CA^{n-1} \end{bmatrix}^{-1} \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \end{bmatrix}$$

线性变换  $x = T_{o2}\bar{x}$  可将状态空间  $\Sigma(A, B, C)$  变成

能观规范 II 形。

能观规范形和能控规范形互为对偶。

#### 4.7 实现问题

给定的真有理实矩阵函数  $G(s)$ , 如果能找到相应的线性定常连续系统  $\Sigma(A, B, C, D)$ , 满足  $G(s) = C(sI - A)^{-1}B + D$ , 则为  $G(s)$  实现。

##### 4.7.2 能控规范形实现和能观规范形实现

###### 1. SISO 系统的能控规范形实现

$$G(s) = \frac{b_1 s^{n-1} + \dots + b_n}{s^n + a_1 s^{n-1} + \dots + a_n}$$

能控规范 I 形:

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 0 & \dots & 0 & -a_n \\ 1 & 0 & \dots & 0 & -a_{n-1} \\ 0 & 1 & \dots & 0 & -a_{n-2} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 & -a_1 \end{bmatrix}, B = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$C = [b_1 \ b_2 \ \dots \ b_{n-1} \ b_n], D = [0]$$

$$\begin{cases} \beta_0 = b_0 \\ \beta_1 = b_1 - a_1 \beta_0 \\ \beta_2 = b_2 - a_1 \beta_1 - a_2 \beta_0 \\ \vdots \\ \beta_n = b_n - a_1 \beta_{n-1} - \dots - a_n \beta_0 \end{cases}$$

能控规范 II 形:

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 1 \\ -a_n & -a_{n-1} & -a_{n-2} & \dots & -a_1 \end{bmatrix}, B = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \end{bmatrix}$$

$$C = [b_n, b_{n-1}, b_{n-2}, \dots, b_1], D = [0]$$

###### 2. SISO 系统的能观规范形实现

能观规范 I 形:

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 1 \\ -a_n & -a_{n-1} & -a_{n-2} & \dots & -a_1 \end{bmatrix}, B = \begin{bmatrix} \beta_1 \\ \beta_2 \\ \vdots \\ \beta_{n-1} \\ \beta_n \end{bmatrix}$$

$$C = [1 \ 0 \ \dots \ 0 \ 0]$$

能观规范 II 形:

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 0 & \dots & 0 & -a_n \\ 1 & 0 & \dots & 0 & -a_{n-1} \\ 0 & 1 & \dots & 0 & -a_{n-2} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 & -a_1 \end{bmatrix}, B = \begin{bmatrix} b_n \\ b_{n-1} \\ b_{n-2} \\ \vdots \\ b_1 \end{bmatrix}$$

$$C = [0 \ 0 \ \dots \ 0 \ 1]$$

###### 3. MIMO (不作要求)

###### 4.7.3 最小实现

定理:  $\Sigma(A, B, C)$  是给定传递函数阵  $G(s)$  的最小实现的充要条件是系统完全能控且完全能观。

方法:

(1) 给定  $G(s)$ , 找  $\Sigma(A, B, C)$ .

用较简便的方法实现能控或能观。

输入多时先能观

输出多时先能控

(2) 对所得系统能控能观分解。

能控又能观的子系统为  $G(s)$  的最小实现。

具有相同维数。