

第五章 线性系统理论引论

§ 5-0 引言	5-0-1
§ 5-1 线性系统的数学描述	5-1-1
5-1-1 线性系统的经典描述方法	5-1-1
一、常系数、线性、连续系统的经典描述方法.....	5-1-1
1. 用微分方程来描述	5-1-1
2. 用传递函数来描述	5-1-2
3. 用频率特性来描述	5-1-4
4. 用脉冲过渡函数来描述	5-1-4
5. 借助图形来描述(符号流程图)	5-1-7
二、常系数、线性、离散系统的经典描述方法.....	5-1-16
1. 用差分方程来描述	5-1-16
2. 用Z传递函数来描述	5-1-17
三、变系数、线性、连续系统的经典描述方法.....	5-1-18
四、变系数、线性、离散系统的经典描述方法.....	5-1-19
5-1-2 线性系统的现代描述方法	5-1-19
一、线性系统的状态空间描述	5-1-19
1. 线性、连续系统的状态空间描述	5-1-19
2. 线性、离散系统的状态空间描述	5-1-25
二、线性系统的结构图表示	5-1-27
三、常系数、线性、连续系统的传递矩阵	5-1-28
四、常系数、线性、离散系统的传递矩阵	5-1-29

五、随机线性系统的数学描述	5-1-30
§ 5-2 线性系统的最佳设计	5-2-1
5-2-1 最佳设计问题的提出	5-2-1
5-2-2 最佳设计的性能指标	5-2-4
5-2-3 最佳泸波原理	5-2-7
一、维纳最佳泸波原理	5-2-7
二、卡尔曼泸波原理	5-2-14
5-2-4 最佳控制原理	5-2-19
一、确定性系统最佳控制原理	5-2-19
二、随机性系统最佳控制原理	5-2-21
三、随机性系统最佳控制问题的分解原理	5-2-23
§ 5-3 线性系统的基本特性	5-3-1
5-3-1 引言	5-3-1
5-3-2 线性系统的可观文性	5-3-2
一、系统可观文性概念	5-3-2
二、系统完全状态可观文性准则	5-3-2
三、系统一致可观文性概念	5-3-14
5-3-3 线性系统的可控性	5-3-29
一、系统可控性概念	5-3-29
二、系统完全状态可控性准则	5-3-30
三、系统完全轨出可控性准则	5-3-39
四、系统一致可控性概念	5-3-40

5-3-4	线性系统的稳定性	5-3-57
一、	系统稳定性概念	5-3-57
1.	系统的描述	5-3-57
2.	平衡状态	5-3-58
3.	稳定性概念	5-3-58
二、	李雅普诺夫直接法	5-3-61
三、	线性系统的稳定性准则	5-3-68
四、	线性系统稳定性的一般形式	5-3-80
五、	利用李雅普诺夫函数	
	估计系统时间常数的上界	5-3-83
§ 5-4	线性系统的不变量及其规范形式	5-4-1
5-4-1	状态变量的线性变换及	
	系统的不变量	5-4-1
5-4-2	线性系统的若唐规范形式	5-4-3
5-4-3	线性系统的可控规范形式	5-4-25
5-4-4	线性系统的可观文规范形式	5-4-31
§ 5-5	常系数、线性系统的实现问题	5-5-1
5-5-1	常系数、线性系统的可控实现	5-5-1
5-5-2	常系数、线性系统的可观文实现	5-5-7
5-5-3	常系数、线性系统的并联形实现	5-5-9
一、	并联可控实现	5-5-9
二、	并联可观文实现	5-5-13

一、单轨入单轨出系统的降维观文口	5-7-31
二、多轨入多轨出系统的降维观文口	5-7-39
5-7-6 用观文口构成状态反馈	5-7-46
§ 5-8 灵敏度分析	5-8-1
5-8-1 经典灵敏度和闭环极偏移与增益偏移 以及开环零点，极点偏移间的关系	5-8-1
5-8-2 比较灵敏度	5-8-8
5-8-3 轨道灵敏度函数	5-8-19
§ 5-9 线性系统的对偶原理	5-9-1
5-9-1 线性系统的可观文性与 可控性之间的对偶特性	5-9-1
5-9-2 随机最佳估计和确定性 最佳控制之间的对偶特性	5-9-2
5-9-3 对偶系统和对偶原理	5-9-5
5-9-4 线性系统的对偶关系式	5-9-7

第六章 最佳泸波尻理

§ 6-0 引言	6-0-1
§ 6-1 估计问题	6-1-1
6-1-1 统计估计问题	6-1-1
一、最小方差估计	6-1-1
二、极大验后估计	6-1-5
三、极大似然估计	6-1-6
四、举例	6-1-7
6-1-2 线性估计	6-1-18
一、线性最小方差估计	6-1-18
二、最小二乘估计	6-1-24
6-1-3 估计问题小结	6-1-28
一、几种估计方法的比较	6-1-28
二、几种估计方法间的关系	6-1-30
§ 6-2 线性最佳泸波尻理	6-3-1
6-2-1 高散、线性系统的最佳泸波尻理	6-2-1
一、概述	6-2-1
二、卡尔曼泸波祿式	6-2-3
三、卡尔曼泸波的性质	6-2-21
四、白噪声情况下一般线性系统的泸波祿式	6-2-21
五、有色噪声情况下线性系统的泸波	6-2-28

6-4-1	模型误差分析	6-4-1
	一、模型误差分析的一般方法	6-4-1
	二、特殊情况的讨论	6-4-6
6-4-2	泸波的发散现象	6-4-15
6-4-3	克服发散的方法	6-4-16
	一、限定下界法	6-4-16
	二、状态扩充法	6-4-20
	三、渐消记(衰减记忆泸波)	6-4-22
	四、限定记忆泸波	6-4-31
	五、自适应泸波	6-4-35

§ 5-7 观测器原理

5-7-1 引言

上节我们比较详细地介绍了状态反馈的有关问题。我们知道，用状态反馈的方法可以任意配置极点，以致使系统稳定以及满足一定的品质指标。但是，当一个系统的状态变量不能被全下测得时，这个方法就遇到困难，而必需采取别的途径进行反馈，并尽量希望能得到与状态反馈具有相同的效果。一般有三种办法：

(1) 用输出反馈代替状态反馈。这种方法只有在输出反馈能使系统达到稳定的情况下才能使用，而要验证这点是很不方便的，并且它不能任意配置极点，因此在设计系统时，会遇到一些不可克服的矛盾，这点已在上节叙述过；

(2) 在被调对象前串接一个补偿器或在反馈回路中串接一个校正装置，使闭路系统具有希望的品质；

(3) 因为一般系统的输入输出是可以测得的，并且系统的输入是直接影响系统的状态变量的，而系统的输出又是直接受其状态变量的变化所支配的。因此，我们可以设法另外构造一个系统，它以原系统的输入输出作为它的输入，而它的输出等于或接近原系统的状态变量或者状态变量的线性组合。然后将此构成系统的输出作为状态反馈信号进行反馈构成闭环系统，使它达到设计要求。这就是观测器方法。

5-7-2 观测器和“可观测系统”

一、观测器构成的基本思想

我们先来分析一下常系数单输入单输出系统

$$\begin{cases} \dot{X}(t) = AX(t) + bu(t) \\ y(t) = CX(t) \end{cases} \quad (5-7-1)$$

因为 $\dot{y}(t) = C\dot{X}(t) = CAX(t) + Cbu(t)$

所以

$$\dot{y}(t) - Cbu(t) = CAX(t)$$

同样有

$$\begin{aligned} \ddot{y}(t) - C\dot{b}u(t) - CA\dot{b}u(t) &= CA^2X(t) \\ &\vdots \\ y^{(n-1)}(t) - Cb^{(n-2)}u(t) - \dots - CA^{n-2}bu(t) &= CA^{n-1}X(t) \end{aligned}$$

设

$$Z_1(t) = y(t);$$

$$Z_2(t) = \dot{y}(t) - Cbu(t)$$

$$\vdots$$

$$Z_n(t) = y^{(n-1)}(t) - Cb^{(n-2)}u(t) - \dots - CA^{n-2}bu(t)$$

并且设

$$Z(t) = \begin{pmatrix} Z_1(t) \\ \vdots \\ Z_n(t) \end{pmatrix}$$

则有

$$Z(t) = \begin{bmatrix} C \\ CA \\ \vdots \\ CA^{n-1} \end{bmatrix} X(t) = Q_o X(t)$$

式中

$$Q_o = \begin{bmatrix} C \\ CA \\ \vdots \\ CA^{n-1} \end{bmatrix} \text{—— } n \times n \text{ 矩阵 (可观矩阵)}$$

当 $\text{rank} Q_o = n$ 时，即系统为可观时，得

$$X(t) = Q_o^{-1} Z(t)$$

这就相当于构造了一个系统 Z ，它以 $u(t)$ ， $y(t)$ 和它们的高阶导数为轨入， $Z(t)$ 为轨出，并且由 $Z(t)$ 变换 Q_o^{-1} 可得到 $X(t)$ 。见图 5-7-1。由于系统 Z 中包含了一直到 $n-1$ 次的微分，因此与 $u(t)$ 和 $y(t)$ 混在一起的干扰，经过微分后，就会严重地影响轨 $Z(t)$ ，因此，这不是我们所希望的可观时。

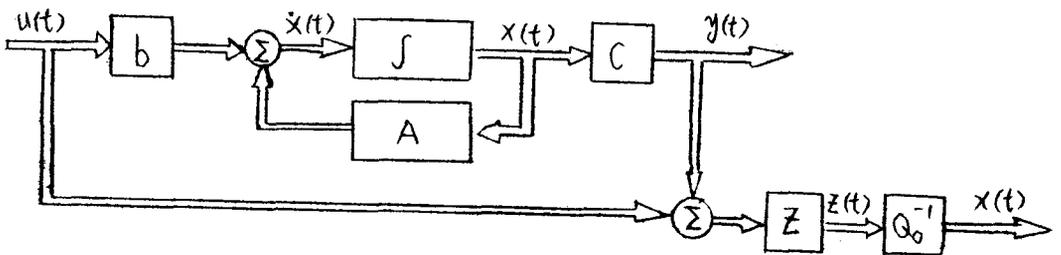


图 5-7-1 由 $u(t)$ 、 $y(t)$ 得到 $X(t)$ 的结构图

另一个很自然的想法是，根据原系统 $S: (A, b, c)$ 设计一个结构上与它相同的系统

$$\dot{\tilde{X}}(t) = A\tilde{X}(t) + \tilde{b}u(t)$$

则有

$$\dot{X}(t) - \dot{\tilde{X}}(t) = A[X(t) - \tilde{X}(t)]$$

因此当初始条件相同，和有相同的控制 $u(t)$ 时，就有 $\tilde{X}(t) = X(t)$ 。若初始值不相同，控制 $u(t)$ 相同，那么，由于

$$X(t) - \tilde{X}(t) = e^{A(t-t_0)} (X(t_0) - \tilde{X}(t_0))$$

因此，当原系统 $S: (A, b, c)$ 是渐近稳定时，就有 $\lim_{t \rightarrow \infty} [X(t) - \tilde{X}(t)] = 0$ ，若原

系统不稳定，那 $\tilde{X}(t)$ 与 $X(t)$ 的差别就会很大。但是由于 $X(t)$ 是无法测得的，也就无法直接知道两者之差，但是由于输出 $y(t)$ 是可以知道的，因此，我们可将 $\tilde{X}(t)$ 变成 $C\tilde{X}(t)$ ，这样 $\tilde{X}(t)$ 与 $X(t)$ 之差就变成了 $y(t) - C\tilde{X}(t)$ ，因此，这时就可用

$y(t) - C\tilde{X}(t)$ 作为反馈，使 $\tilde{X}(t) \rightarrow X(t)$ 得到实现，这就是构成观文田的基本思想。见图 5-7-2。

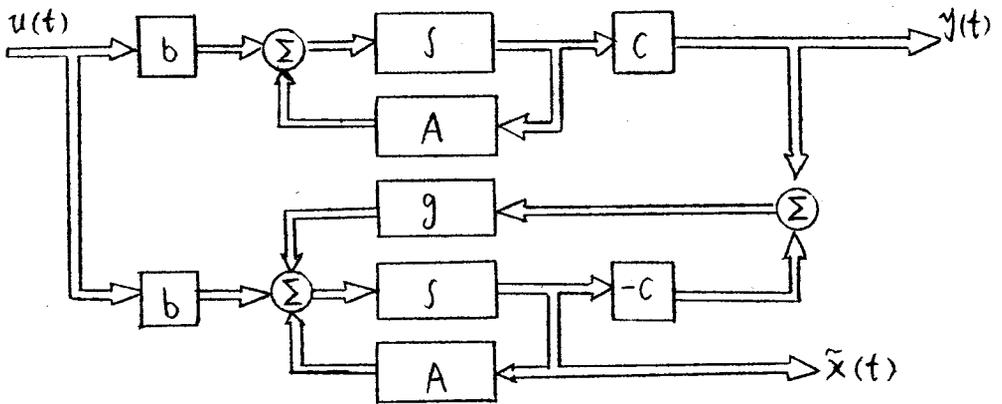


图 5-7-2 由 $u(t)$, $y(t)$ 得到 $X(t)$ 的结构图

三 观支田和“可检测系统”

当一个系统 $S: \{A, B, C\}$ 的状态矢量 $X(t)$ 不可直接测身
 时，如果有另一个系统 $S_0: \{A_0, B_0, C_0\}$ ，它以系统 $S: \{A, B, C\}$
 的轨入 $u(t)$ 和轨出 $y(t)$ 作为轨入，而它的轨出 $w(t)$ 满足：

$$\lim_{t \rightarrow \infty} [KX(t) - w(t)] = 0 \quad (5-7-2)$$

式中 K 是预先给定的矩阵，则称系统 $S_0: \{A_0, B_0, C_0\}$ 是系统
 $S: \{A, B, C\}$ 的一个 $K \cdot X(t)$ 观支田。特别地，当 $K = I$ 时，称系
 统 $S_0: \{A_0, B_0, C_0\}$ 为系统 $S: \{A, B, C\}$ 的状态观支田。

对于图 5-7-2 所示的单轨入单轨出系统，经反馈 g 后得

$$\dot{\tilde{X}}(t) = A\tilde{X}(t) + bu(t) + gC(X(t) - \tilde{X}(t))$$

因此得： $\dot{X}(t) - \dot{\tilde{X}}(t) = (A - gC)(X(t) - \tilde{X}(t))$

假如选择了适当的 g ，使 $A - gC$ 的特征值都具有负实部，那么，

$$\lim_{t \rightarrow \infty} (X(t) - \tilde{X}(t)) = 0$$

因此系统

$$\begin{cases} \dot{\tilde{X}}(t) = (A - gC)\tilde{X}(t) + bu(t) + gy(t) \\ \tilde{y}(t) = \tilde{X}(t) \end{cases} \quad (5-7-3)$$

就是系统 $S: [A, b, c]$ 的一个状态观测器。

如前所述，当系统的 $[A, b]$ 为可控对时，总可以选择 K ，使 $(A + bK)$ 具有任意指定的特征值，用同样的方法可以证明，当系统的 $[A, C]$ 为可观对时，也总可以选择 g ，使 $(A - gC)$ 具有任意指定的特征值。由此可知，对一个可观的单输入单输出系统，状态观测器一定存在。

实际上当系统 $S: [A, b, c]$ 为可观时，由线性系统的规范形式可知，当 $\det(SI - A) = S^n + a_{n-1}S^{n-1} + \dots + a_1S + a_0$ 时，则通过坐标变换

$$T^{-1} = \begin{bmatrix} a_1 & , & a_2 & , & \dots & , & a_{n-1} & , & 1 \\ a_2 & , & a_3 & , & \dots & , & 1 & , & 0 \\ \vdots & & \vdots & & & & & & \\ a_{n-1} & , & 1 & , & \dots & , & 0 & , & 0 \\ 1 & , & 0 & , & \dots & , & 0 & , & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} C \\ CA \\ \vdots \\ CA^{n-1} \end{bmatrix}$$

使系统 $S: (A, b, c)$ 化为可观支规范形式 $S_{oH}: (A_{oH}, b_{oH}, C_{oH})$

并且有

$$\left\{ \begin{array}{l} A_{oH} = \begin{bmatrix} 0 & \cdots & 0 & -a_0 \\ 1 & \cdots & 0 & -a_1 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & \cdots & 1 & -a_{n-1} \end{bmatrix} \\ b_{oH} = \begin{bmatrix} \beta_0 \\ \beta_1 \\ \vdots \\ \beta_{n-1} \end{bmatrix} \\ C_{oH} = (0, \dots, 0, 1) = e_n^T \end{array} \right.$$

如果取

$$g_o = \begin{bmatrix} g_{o0} \\ g_{o1} \\ \vdots \\ g_{o(n-1)} \end{bmatrix}$$

则得

$$A_{oH} - g_o C_{oH} = \begin{bmatrix} 0, \dots, 0, -(a_0 + g_{o0}) \\ 1, \dots, 0, -(a_1 + g_{o1}) \\ \vdots \\ 0, \dots, 1, -(a_{n-1} + g_{o(n-1)}) \end{bmatrix}$$

因此, 当选择 g_o 使得 $(A_{oH} - g_o C_{oH})$ 的特征值具有负实下时, 那末 $(A - gC)$ 也具有负实下, 并且这时有 $g = Tg_o$, 也就是说, 这时系统

$$\begin{cases} \dot{\tilde{X}}(t) = (A - gC)\tilde{X}(t) + bu(t) + gy(t) \\ \tilde{y}(t) = \tilde{X}(t) \end{cases} \quad (5-7-4)$$

就成为系统 $S: \{A, b, c\}$ 的状态观文口。

另外，如果注意到系统

$$\dot{Z}(t) = [A_{0, \Pi} - g_{0, \Pi} C_{0, \Pi}] Z(t) + b_{0, \Pi} u(t) + g_{0, \Pi} y(t)$$

的 $Z(t) \rightarrow T^{-1} X(t)$ ，(当 $t \rightarrow \infty$ 时)，而 T 是非奇异的，因此系统

$$\begin{cases} \dot{Z}(t) = [A_{0, \Pi} - g_{0, \Pi} C_{0, \Pi}] Z(t) + b_{0, \Pi} u(t) + g_{0, \Pi} y(t) \\ w(t) = TZ(t) \end{cases} \quad (5-7-4)$$

也是系统 $S: \{A, b, c\}$ 的一个状态观文口。

关于 $\tilde{X}(t)$ 趋近 $X(t)$ 的速度，当然由 g 的选择来决定，这是在设计观文口之前要确定的对观文口的性能要求。但是，如果 g 选得使 $\tilde{X}(t)$ 很快地趋近 $X(t)$ ，则所设计的观文口的通频带就会变宽，从而降低了对高频干扰的抗干扰性，因此在设计观文口时，要结合各种指标要求，选择合适的 g 。

〔例题 5-7-1〕 设有系统 $S: \{A, b, c\}$ ，并且

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 1 \\ 0 & 0 & 2 \end{bmatrix}; \quad b = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}; \quad c = [1, 1, 0]$$

试设计一个观文口，要求其极点为 $-3, -4, -5$ 。

〔解〕 根据分析，系统 $S: \{A, b, c\}$ 是可观的，并且有

$$\det(SI - A) = (S-1)(S-2)^2 = S^3 - 5S^2 + 8S - 4$$

$$\dot{\tilde{X}}(t) = \begin{bmatrix} -119 & -120 & 0 \\ 103 & 105 & 1 \\ -210 & -210 & 2 \end{bmatrix} \tilde{X}(t) + \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix} u(t) + \begin{bmatrix} 120 \\ -103 \\ 210 \end{bmatrix} y(t)$$

$$\tilde{y}(t) = \tilde{X}(t)$$

或

$$\dot{Z}(t) = \begin{bmatrix} 0 & 0 & -60 \\ 1 & 0 & -47 \\ 0 & 1 & -12 \end{bmatrix} Z(t) + \begin{bmatrix} 5 \\ -3 \\ 1 \end{bmatrix} u(t) + \begin{bmatrix} 64 \\ 39 \\ 17 \end{bmatrix} y(t)$$

$$w(t) = TZ(t) = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ -1 & -1 & 0 \\ 1 & 2 & 4 \end{bmatrix} Z(t)$$

由上面的讨论和例题 5-7-1 可知, 状态观文并不是唯一的, 它可以用不同的结构来得到。

对于多轨入多轨出系统 $S: \{A, B, C\}$, 当它是可观文时, 则可用同样的方法, 也需选择 G , 使 $(A - GC)$ 的特征值都具有负实部, 则系统

$$\begin{cases} \dot{\tilde{X}}(t) = (A - GC)\tilde{X}(t) + Bu(t) + Gy(t) \\ \tilde{Y}(t) = \tilde{X}(t) \end{cases} \quad (5-7-5)$$

为系统 $S: \{A, B, C\}$ 的状态观文。

原书缺页

$$\dot{\tilde{X}}(t) = \begin{bmatrix} -119 & -120 & 0 \\ 103 & 105 & 1 \\ -210 & -210 & 2 \end{bmatrix} \tilde{X}(t) + \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix} u(t) + \begin{bmatrix} 120 \\ -103 \\ 210 \end{bmatrix} y(t)$$

$$\tilde{y}(t) = \tilde{X}(t)$$

或

$$\dot{Z}(t) = \begin{bmatrix} 0 & 0 & -60 \\ 1 & 0 & -47 \\ 0 & 1 & -12 \end{bmatrix} Z(t) + \begin{bmatrix} 3 \\ -3 \\ 1 \end{bmatrix} u(t) + \begin{bmatrix} 64 \\ 39 \\ 17 \end{bmatrix} y(t)$$

$$w(t) = TZ(t) = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ -1 & -1 & 0 \\ 1 & 2 & 4 \end{bmatrix} Z(t)$$

由上面的讨论和例题 5-7-1 可知，状态观支并不是唯一的，它可以用不同的结构来得到。

对于多轨入多轨出系统 $S: \{A, B, C\}$ ，当它是可观支时，则可用同样的方法，也需选择 G ，使 $(A - GC)$ 的特征值都具有负实部，则系统

$$\begin{cases} \dot{\tilde{X}}(t) = (A - GC)\tilde{X}(t) + Bu(t) + Gy(t) \\ \tilde{Y}(t) = \tilde{X}(t) \end{cases} \quad (5-7-5)$$

为系统 $S: \{A, B, C\}$ 的状态观支。

方程 (5-7-5) 可用图 5-7-3 表示

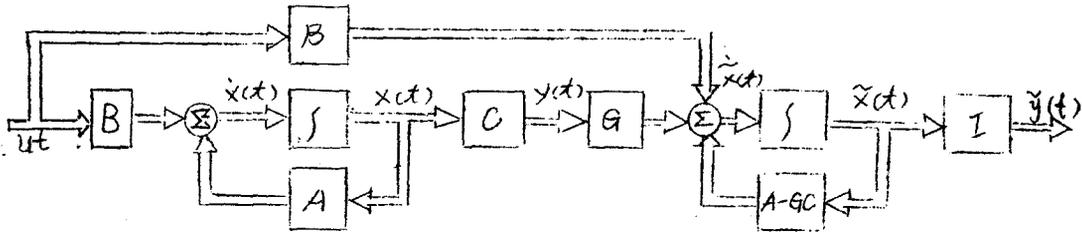


图 5-7-3 多输入多输出系统状态观度口

当系统 $S: \{A, B, C\}$ 为不可观度时, 在代数等价的意义下, 可设系统具有如下形式

$$A = \begin{bmatrix} A_1 & 0 \\ A_2 & A_3 \end{bmatrix}; \quad B = \begin{bmatrix} B_1 \\ B_2 \end{bmatrix}; \quad C = [C_1, 0];$$

$$X(t) = \begin{bmatrix} X_1(t) \\ X_2(t) \end{bmatrix}$$

并且有

$$\begin{cases} \dot{X}_1(t) = A_1 X_1(t) + B_1 u(t) \\ \dot{X}_2(t) = A_2 X_1(t) + A_3 X_2(t) + B_2 u(t) \\ Y(t) = C_1 X_1(t) \end{cases} \quad (5-7-6)$$

这里系统 $S_1: \{A_1, B_1, C_1\}$ 是可观度的。这样, 当给定一个 $X_1(t)$

的初始值及一个输入 $u(t)$ ，就可以解得 $x_1(t)$ ，从而求得 $y(t)$ 。但是 $x_2(t)$ 却可以由不同的初始值得到不同的解，这种不同的 $x_2(t)$ 在 $u(t)$ 和 $y(t)$ 中是一点也反映不出来的，也就是说，通过 $u(t)$ 和 $y(t)$ 无法推测出 $x_2(t)$ 的值。但是，由 (5-7-6) 式可以看到，若 A_2 的特征值都具有负实部，那么， $x_2(t)$ 由初始值的不同而产生的过渡项，将随着 $t \rightarrow \infty$ 而趋于零，这样，只要对 $x_1(t)$ 能构造出观测器，也就可以得到对 $x(t)$ 的观测。因而得到：对于系统 $S: (A, B, C)$ ，能够构造出观测器的充分必要条件是，它的不可观测部分是稳定的，并且如果一个系统，它的不可观测部分是稳定的，那末就称它为“可检测系统”。

不过，当系统 $S: (A, B, C)$ 为不可观测时，即使能构造出观测器，但是观测值 $\tilde{x}(t)$ 与 $x(t)$ 之间逼近速度却不能任意设计，而要受到系统的不可观测部分的极点分布的限制。为此，下面一般都假定系统 $S: (A, B, C)$ 是可观测的。

5-7-3 观测器的基本关系

由上面的讨论，使我们知道：只要系统是可观测的，则对任意的 K ，它的 $Kx(t)$ 观测器是存在的，根据式 (5-7-5) 它为：

$$\begin{cases} \dot{\tilde{x}}(t) = (A - GC)\tilde{x}(t) + Bu(t) + Gy(t) \\ \tilde{y}(t) = K\tilde{x}(t) \end{cases} \quad (5-7-7)$$

为了便于观设计，下面从一般形式，讨论观设计的一些基本关系。

设有一个系统，它以 $w(t)$ 和 $Y(t)$ 作为输入，即其系统方程为：

$$\begin{cases} \dot{Z}(t) = FZ(t) + Nw(t) + HY(t) \\ w(t) = EZ(t) + MY(t) \end{cases} \quad (5-7-8)$$

式中

$Z(t)$ —— p 维列矢量；

$w(t)$ —— L 维列矢量；

F, N, H, E, M —— 分别为 $p \times p, p \times r, p \times m, L \times p, L \times m$ 矩阵

一般 $p < n$ 。则问：在什么条件下，系统 (5-7-8) 可以成为系统 $S: (A, B, C)$ 的 $KX(t)$ 观设计。

为了回答上面的问题，我们首先讨论系统 (5-7-8) 的状态矢量 $Z(t)$ 与系统 $S: (A, B, C)$ 的状态矢量 $X(t)$ 之间的相互关系与系统矩阵之间的联系。这种联系可叙述如下：

若系统 $S: (A, B, C)$ 为可控，那末，对于任意 $U(t)$ 和初始值

$X(t_0), Z(t_0)$ ，存在某个矩阵 P ，使得

$$\lim_{t \rightarrow \infty} {}^i i m [PX(t) - Z(t)] = 0 \quad (5-7-9)$$

的充要条件是：

$$(1) \operatorname{Re} S_i(F) < 0, (i = 1, \dots, p); \quad (5-7-10)$$

$$(2) \quad PA - FP = HC ; \quad (5-7-11)$$

$$(3) \quad N = PB \quad (5-7-12)$$

式中 $S_i(F)$ ($i = 1, \dots, p$) 是 F 的 p 个特征值, R_e 表示复数的

实部。

上述结果可以证明如下。

充分性: 令 $e(t) = PX(t) - Z(t)$ 则有

$$\begin{aligned} \dot{e}(t) &= P\dot{X}(t) - \dot{Z}(t) \\ &= P\{AX(t) + BU(t)\} - \{FZ(t) + NU(t) + HY(t)\} \\ &= (PA - HC)X(t) + (PB - N)U(t) - FZ(t) \end{aligned}$$

由式 (5-7-11) 和 (5-7-12) 得:

$$\begin{aligned} \dot{e}(t) &= (PA - HC)X(t) - FZ(t) \\ &= F\{PX(t) - Z(t)\} = Fe(t) \end{aligned}$$

因此由式 (5-7-10) 可知, 对于任意的 $U(t)$ 和初始值 $X(t_0)$, $Z(t_0)$ 即 $e(t_0) = PX(t_0) - Z(t_0)$, 有 $\lim_{t \rightarrow \infty} e(t) = 0$, 即

$$\lim_{t \rightarrow \infty} \{PX(t) - Z(t)\} = 0。$$

必要性: 既然对任意的 $U(t)$ 以及 $X(t_0)$ 和 $Z(t_0)$ 要有式 (5-7-9) 成立, 因此可设 $X(t_0) = 0$, $U(t) \equiv 0$ ($t \geq 0$) 这时就有 $X(t) \equiv 0$, $Y(t) \equiv 0$, 从而 $e(t) = -Z(t)$, 并且这时

$\dot{Z}(t) = FZ(t)$ 。由于对于任意 $Z(t_0)$, 要求 $\lim_{t \rightarrow \infty} e(t) = 0$,

即要求 $\lim_{t \rightarrow \infty} e(t) = \lim_{t \rightarrow \infty} -Z(t) = 0$ ，所以必须要有

$\operatorname{Re} S_i(F) < 0$ ($i = 1, \dots, p$)，式(5-7-10)证得。

又由于

$$\begin{aligned} \dot{e}(t) &= PAX(t) + PBU(t) - FZ(t) - NU(t) - HY(t) \\ &= Fe(t) + (PA - HC - FP)X(t) + (PB - N)U(t) \end{aligned}$$

令

$$\bar{W} = PA - HC - FP \quad (5-7-13)$$

$$Q = PB - N \quad (5-7-14)$$

则

$$\dot{e}(t) = Fe(t) + WX(t) + QU(t) \quad (5-7-15)$$

这样所要证明的就是： $\bar{W} = 0$ ， $Q = 0$

对式(5-7-15)取拉氏变换得

$$SE(S) - e(0) = FE(S) + WX(S) + QU(S)$$

因此可得

$$(SI - F)E(S) = e(0) + WX(S) + QU(S)$$

要对于任意 $e(0)$ 有 $\lim_{t \rightarrow \infty} e(t) = 0$ ，就要求 $\lim_{S \rightarrow 0} SE(S) = 0$ 。

因为 F 满足式(5-7-10)，因此要使 $\lim_{S \rightarrow 0} SE(S) = 0$ ，就是要使

$$\lim_{S \rightarrow 0} S(WX(S) + QU(S)) = 0。又因为 X(S) = (SI - A)^{-1} BU(S)，$$

所以 $\lim_{S \rightarrow 0} S(WX(S) + QU(S)) = \lim_{S \rightarrow 0} S(W(SI - A)^{-1} B + Q)U(S) = 0$ ，

而因为 $U(t)$ 是任意的，因此必需有

$$W(SI-A)^{-1}B+Q \equiv 0$$

这样

$$\begin{cases} W(SI-A)^{-1}B \equiv 0 \\ Q = 0 \end{cases} \quad (5-7-16)$$

而式 (5-7-16) 第一式是相应系统

$$\begin{cases} \dot{X}(t) = AX(t) + BU(t) \\ Y(t) = WX(t) \end{cases}$$

的传递矩阵为另阵，考虑到 $X(t_0) = 0$ 和 $U(t)$ 的任意性，并且系统是可控的，这时总可控制 $X(t)$ 到任意值，因此要使式 (5-7-16) 第一式成立，必需有

$$W = 0 \quad (5-7-17)$$

这就证明了上述结果。

由此可知，当一个系统 $S: [A, B, C]$ 为可观可控时，根据式 (5-7-9)、(5-7-10)、(5-7-11) 和 (5-7-12) 我们取 $P=I$ ，可得到系统

$$\begin{cases} \dot{\tilde{X}}(t) = F\tilde{X}(t) + NU(t) + HY(t) \\ \tilde{Y}(t) = \tilde{X}(t) \end{cases} \quad (5-7-18)$$

是系统 $S: [A, B, C]$ 的状态可观且可控的充要条件为：

$$(1) \operatorname{Re} s_i(F) < 0 \quad (i = 1, \dots, n);$$

$$(2) F = A - HC;$$

$$(3) N = B$$

显然，要使式(5-7-18)成为系统 $S: (A, B, C)$ 的状态观文口，它必需具有式(5-7-5)的形式。

进一步还可得到如下重要结论：如果 (A, B) 是可控对，

(F, E) 为可观文时，则系统(5-7-8)要成为系统

$S: (A, B, C)$ 的 $KX(t)$ 观文口的充要条件是存在某个 P ，使对一切

$w(t)$ 和初值 $X(t_0), Z(t_0)$ 有：

$$(1) \lim_{t \rightarrow \infty} \int_0^t [PX(t) - Z(t)] = 0; \quad (5-7-19)$$

$$(2) K = EP + MC \quad (5-7-20)$$

此结论证明如下：

充分性：如果式(5-7-19)和(5-7-20)成立，则有

$$\begin{aligned} KX(t) - w(t) &= [EP + MC]X(t) - [EZ(t) + MY(t)] \\ &= E[PX(t) - Z(t)] \end{aligned}$$

并且

$$\lim_{t \rightarrow \infty} \int_0^t [KX(t) - w(t)] = \lim_{t \rightarrow \infty} \int_0^t E[PX(t) - Z(t)] = 0$$

必要性：如果对任意 $w(t)$ 以及 $X(t_0)$ 和 $Z(t_0)$ 有

$$\lim_{t \rightarrow \infty} \int_0^t [KX(t) - w(t)] = 0 \quad (5-7-21)$$

那么取 $u(t)$ 是具有各阶异数的时间函数，从而 $X(t), w(t)$ 的各阶异数也存在，这样由等式 (5-7-21) 可以得到其拉氏变换形式：

$$\lim_{s \rightarrow 0} s^m \{KX(s) - w(s)\} = 0$$

由此得

$$\lim_{s \rightarrow 0} s^2 \{KX(s) - w(s)\} = \lim_{s \rightarrow 0} s^m \{KSX(s) - SW(s)\} = 0$$

所以

$$\lim_{t \rightarrow \infty} \{K\dot{X}(t) - \dot{w}(t)\} = 0$$

同理得

$$\lim_{t \rightarrow \infty} \{KX^{(i)}(t) - w^{(i)}(t)\} = 0 \quad (i=0, 1, \dots)$$

另外，由

$$\begin{aligned} \dot{KX}(t) - \dot{w}(t) &= KAX(t) + KBU(t) - E\dot{Z}(t) - M\dot{Y}(t) \\ &= KAX(t) + KBu(t) - EFZ(t) - ENu(t) - EHY(t) \\ &\quad - MCA X(t) - MCBu(t) \\ &= -EFZ(t) + M_1 X(t) + N_1 u(t) \end{aligned} \quad (5-7-22)$$

式中

$$\begin{cases} M_1 = KA - EHC - MCA ; \\ N_1 = KB - EN - MCB \end{cases} \quad (5-7-23)$$

因此对任意 $U(t)$ 和 $X(t_0), Z(t_0)$

$$\lim_{t \rightarrow \infty} \{ \dot{KX}(t) - \dot{w}(t) \} = \lim_{t \rightarrow \infty} \{ -EFZ(t) + M, X(t) + N, u(t) \} \\ = 0$$

也就是

$$\lim_{S \rightarrow 0} S \{ -EFZ(S) + M, X(S) + N, u(S) \} = 0$$

因为当 $X(t_0) = 0, Z(t_0) = 0$ 时有

$$X(S) = (SI - A)^{-1} BU(S)$$

$$Z(S) = (SI - F)^{-1} (NU(S) + HCX(S))$$

$$= (SI - F)^{-1} (N + HC(SI - A)^{-1} B) U(S)$$

所以得

$$\lim_{S \rightarrow 0} S \{ -EF(SI - F)^{-1} (N + HC(SI - A)^{-1} B) \\ + M, (SI - A)^{-1} B + N, \} U(S) = 0$$

由于 $U(S)$ 是任意的，因此要使上式成立，一定就要有

$$-EF(SI - F)^{-1} (N + HC(SI - A)^{-1} B + M, (SI - A)^{-1} B) + N_1 \equiv 0$$

由此得 $N_1 = 0$ ，和

$$\dot{KX}(t) - \dot{w}(t) = -EFZ(t) + M, X(t) \quad (5-7-24)$$

并且

$$\lim_{t \rightarrow \infty} \{ \dot{KX}(t) - \dot{w}(t) \} = \lim_{t \rightarrow \infty} \{ -EFZ(t) + M, X(t) \} = 0$$

(5-7-25)

同理有

$$\begin{aligned} K\ddot{X}(t) - \ddot{w}(t) &= -EF^2 Z(t) + (M, A - EFHC)X(t) \\ &\quad + (M, B - EFN)U(t) \\ &= -EF^2 Z(t) + M_2 X(t) + N_2 U(t) \end{aligned}$$

式中

$$\begin{cases} M_2 = M, A - EFHC ; \\ N_2 = M, B - EFN \end{cases}$$

并且有

$$N_2 = 0$$

$$K\ddot{X}(t) - \ddot{w}(t) = -EF^2 Z(t) + M_2 X(t) \quad (5-7-26)$$

和

$$\lim_{t \rightarrow \infty} \frac{d^i}{dt^i} [KX(t) - w(t)] = \lim_{t \rightarrow \infty} \frac{d^i}{dt^i} [-EF^2 Z(t) + M_2 X(t)] = 0 \quad (5-7-27)$$

对 i 阶导数有

$$\begin{aligned} \lim_{t \rightarrow \infty} \frac{d^i}{dt^i} [KX^{(i)}(t) - w^{(i)}(t)] &= \lim_{t \rightarrow \infty} \frac{d^i}{dt^i} [-EF^i Z(t) + M_i X(t)] \\ &= 0 \quad (5-7-28) \\ &\quad (i = 1, \dots, p-1) \end{aligned}$$

取 $M_0 = K - MC$, 则有

$$\lim_{t \rightarrow \infty} \frac{d^i}{dt^i} [KX(t) - w(t)] = \lim_{t \rightarrow \infty} \frac{d^i}{dt^i} [-EZ(t) + M_0 X(t)] = 0 \quad (5-7-29)$$

令

$$R = \begin{pmatrix} M_0 \\ M_1 \\ \vdots \\ M_{p-1} \end{pmatrix}; \quad Q = \begin{pmatrix} E \\ EF \\ \vdots \\ EF^{p-1} \end{pmatrix}$$

则综合式 (5-7-29) 和式 (5-7-28) 得

$$\lim_{t \rightarrow \infty} \{RX(t) - QZ(t)\} = 0 \quad (5-7-30)$$

因此当 $\{F, E\}$ 是可观对时, $\text{rank} Q = p$, $Q^T Q$ 为非奇异, 因此有:

$$\lim_{t \rightarrow \infty} \{ (Q^T Q)^{-1} Q^T RX(t) - Z(t) \} = 0$$

设

$$P = (Q^T Q)^{-1} Q^T R \quad (5-7-31)$$

则得

$$\lim_{t \rightarrow \infty} \{ PX(t) - Z(t) \} = 0$$

这就是 (5-7-19) 式。

而

$$\begin{aligned} & \lim_{t \rightarrow \infty} \{ W(t) - (MC + EP)X(t) \} \\ & = \lim_{t \rightarrow \infty} E \{ Z(t) - PX(t) \} = 0 \end{aligned} \quad (5-7-32)$$

由于系统应该是一个 $KX(t)$ 观文口，因此必定有

$$\lim_{t \rightarrow \infty} [KX(t) - w(t)] = 0 \quad (5-7-33)$$

这样，由式 (5-7-32) 和式 (5-7-33) 得

$$\lim_{t \rightarrow \infty} (K - MC - EP)X(t) = 0$$

上式要求对一切 $X(t_0)$ 及任意的具有各阶导数的 $U(t)$ 都成立，就必需有

$$K - MC - EP = 0$$

即

$$K = MC + EP$$

这就是式 (5-7-20)。结论得证。

综合上百两个结论，我得到在系统 $S:(A, B, C)$ 是可控可观文的情况下，其 $KX(t)$ 观文口的基本关系式为：

- (1) $Re S_i(F) < 0 \quad (i=1, \dots, p)$;
- (2) $PA - FP = HC$;
- (3) $N = PB$;
- (4) $K = EP + MC$

这些基本关系是设计系统 $S:(A, B, C)$ 的 $KX(t)$ 观文口的主要依据。在上百这些关系式中，当系统 $S:(A, B, C)$ 给定时，矩阵 A ， B ， C 是已知的，而 K 是由设计要求给出的，因此设计系统 $S:(A, B, C)$ 的 $KX(t)$ 的观文口的问题，主要根据上百基本关系，在 A ， B ， C ， K 已知的情况下，求观文系统矩阵 F ， M ， H ， E ， N 的问题，在求这些矩阵时，还要保证 (F, E) 是可观文对。显然

在观文口的设计过程中，要求解一个由基本关系(2)所表示的一个代数方程组，可以证明，由基本关系(2)可以唯一确定矩阵 P 的充要条件是

矩阵 F 和 A 没有相同的特征值，也就是说： $S_i(A) \neq S_j(F)$ ，
 ($i = 1, \dots, n; j = 1, \dots, p$)，这点在设计 F 时要考虑。并且由基本关系(4)可得

$$K = [E \ ; \ M] \begin{bmatrix} P \\ C \end{bmatrix}$$

这就是说， K 的行矢量是 P 和 C 的行矢量的线性组合，因此基本关系(4)可以定出 M 。而 N 可以由基本关系(3)定出。而矩阵 H 的选择就比较自由。

如果有两个系统

$$\begin{cases} \dot{Z}_1(t) = F_1 Z_1(t) + N_1 U(t) + H_1 Y(t) \\ w_1(t) = E_1 Z_1(t) + M_1 Y(t) \end{cases} \quad (5-7-34)$$

$$\begin{cases} \dot{Z}_2(t) = F_2 Z_2(t) + N_2 U(t) + H_2 Y(t) \\ w_2(t) = E_2 Z_2(t) + M_2 Y(t) \end{cases} \quad (5-7-35)$$

并且 $(F_1, E_1), (F_2, E_2)$ 都是可观文对，那末，如果系统

(5-7-34) 是系统 $S: (A, B, C)$ 的 $KX(t)$ 观文口，并且它与系统

(5-7-35) 是等价的, 那末系统 (5-7-35) 也是一个系统

$S: (A, B, C)$ 的 $KX(t)$ 观空口。

上述结果可证明如下:

由代数等价关系得

$$\begin{cases} F_2 = T^{-1} F_1 T ; \\ N_2 = T^{-1} N_1 ; \\ H_2 = T^{-1} H_1 ; \\ E_2 = E_1 T ; \\ M_2 = M_1 \end{cases}$$

而由观空口的基本关系得:

$$\begin{cases} \operatorname{Re} S_i(F_1) < 0 ; \\ P_1 A - F_1 P_1 = H_1 C ; \\ N_1 = P_1 B ; \\ K = E_1 P_1 + M_1 C \end{cases}$$

因此得

$$\operatorname{Re} S_i(F_2) < 0$$

若令

$$P_2 = T^{-1} P_1$$

则得

$$\begin{cases} P_2 A - F_2 P_2 = T^{-1} (P_1 A - F_1 T T^{-1} P_1) = T^{-1} H_1 C = H_2 C ; \\ N_2 = T^{-1} N_1, N_1 = T^{-1} P_1, B = P_2 B ; \\ K = E_1 P_1 + M, C = E_2 T^{-1} T P_2 + M_2 C = E_2 P_2 + M_2 C \end{cases}$$

因此，系统 (5-7-35) 也是系统 $S: (A, B, C)$ 的 $KX(t)$ 观文口。

这个结果，使我们在设计或分析观文口时可以进行代数等价变换。

5-7-4 基本观文口

如前所述，对于一个可观文的系统，任意一个 n 维 $KX(t)$ 观文口是存在的，并且对于可控可观文的系统，满足基本系统(1)、(2)、(3)、(4)的一般形式的 $KX(t)$ 观文口为 (5-7-8) 式，为了分析与设计的方便，我们还可对观文口进行等价变换，由此可知，一个系统的观文口的形式并不是唯一的，但是在各种的观文口中，除一般形式外，有一种基本形式的观文口，就是：

$$\begin{cases} \dot{\tilde{X}}(t) = (A - GC)\tilde{X}(t) + BU(t) + GY(t) \\ \tilde{Y}(t) = K\tilde{X}(t) \end{cases} \quad (5-7-36)$$

我们称它为“ n 维基本 $KX(t)$ 观文口”，特别地，当 $K = I$ 时，又

称它为“ n 维基本状态观文口”。而更一般形式的 n 维状态观文口的

形式可由式 (5-7-8) 令 $M = 0$ 得到 (在讨论 n 维观文口时，可设 $M = 0$)

$$\begin{cases} \dot{Z}(t) = FZ(t) + NU(t) + HY(t) \\ w(t) = EZ(t) \end{cases} \quad (5-7-37)$$

式中 (F, E) 是一个可观对。

那末式 (5-7-37) 要成为系统 $S: \{A, B, C\}$ 的 n 维状态观
 交口需具有什么条件呢? 如果系统 $S: \{A, B, C\}$ 是可控可观的,

那末系统 (5-7-37) 为它的 n 维状态观交口的充要条件是: 系统
 (5-7-37) 与某个 n 维基本状态观交口代数等价。

上述充要条件可以证明如下: 充分性可以由观交口的等价变换直
 接得到。关于必要性的证明可这样进行, 若 (5-7-37) 是系统
 $S: \{A, B, C\}$ 的状态观交口, 那末由 (5-7-19) 式可知, 必定有
 $n \times n$ 矩阵 P , 使得

$$\lim_{t \rightarrow \infty} (PX(t) - Z(t)) = 0$$

并且由 (5-7-20) 可知, 必定有

$$I = EP$$

因此 P 是非奇异的, 而且 $E = P^{-1}$, 再由观交口的基本关系得

$$\begin{cases} \operatorname{Re} S_i(F) < 0; \\ PA - FP = HC \\ N = PB \end{cases}$$

由此得

$$F = P(A - P^{-1}HC)P^{-1}$$

若令 $G = P^{-1}H$ ，则得系统

$$\begin{cases} \dot{\tilde{X}}(t) = (A - GC)\tilde{X}(t) + BU(t) + GY(t) \\ \tilde{Y}(t) = \tilde{X}(t) \end{cases} \quad (5-7-38)$$

与系统 (5-7-37) 代数等价，变换关系为 $Z(t) = P\tilde{X}(t)$ ，因此系统 (5-7-38) 是系统 $S: (A, B, C)$ 的 n 维状态观文口。并且是 n 维基本状态观文口。

对于单轨入单轨出系统 $S: (A, b, c)$ ，它的 n 维基本 $KX(t)$ 观文口的形式为

$$\begin{cases} \dot{\tilde{X}}(t) = (A - gc)\tilde{X}(t) + bU(t) + gy(t) \\ \tilde{y}(t) = K\tilde{X}(t) \end{cases} \quad (5-7-39)$$

而其一般形式为

$$\begin{cases} \dot{Z}(t) = FZ(t) + nu(t) + hy(t) \\ w(t) = EZ(t) \end{cases} \quad (5-7-40)$$

那末系统 (5-7-40) 要成为系统 $S: (A, b, c)$ 的 n 维基本 $KX(t)$ 观文口需具有什么条件呢？同样，如果系统 $S: (A, b, c)$ 为可控可观

文, $\{F, E\}$ 是可观测对, $\{F, h\}$ 是可控对, 则系统

(5-7-40) 为系统 $S: (A, b, c)$ 的 n 维 $KX(t)$ 观文口的充要条件

是: 它与某个 n 维基本 $KX(t)$ 观文口代数等价。

上述充要条件可以证明如下: 充分性可以由观文口的等价变换直接得到。关于必要性的证明可这样进行, 如果 (5-7-40) 为系统 $S: (A, b, c)$ 的 $KX(t)$ 观文口, 则由一般形式的状态观文口的基本关系得

$$\begin{cases} K = EP & ; \\ \operatorname{Re} S_i(F) < 0 \\ PA - EP = hc \\ n = P b \end{cases}$$

可以证明, 对于单轨入单轨出系统满足上述关系的矩阵 P 是非奇异的, 因此可用坐标变换 $\tilde{X} = P^{-1}Z$ 使系统 (5-7-40) 与系统

$$\begin{cases} \dot{\tilde{X}}(t) = (A - P^{-1}hc)\tilde{X}(t) + bu(t) + P^{-1}hy(t) \\ \tilde{y}(t) = K\tilde{X}(t) \end{cases} \quad (5-7-41)$$

代数等价, 设 $P^{-1}h = g$, 则 (5-7-41) 式为

$$\begin{cases} \dot{\tilde{X}}(t) = (A - gC)\tilde{X}(t) + bu(t) + gy(t) \\ \tilde{y}(t) = K\tilde{X}(t) \end{cases} \quad (5-7-42)$$

因此系统 (5-7-42) 是 n 维 $KX(t)$ 观文口。并且 n 维基本 $KX(t)$ 观文口。

但是对于多轨入多轨出系统上页结论是不成立的，这是因为，对于多轨入多轨出系，满足关系式 $PA - FP = HC$ 和 $K = EP$ 的矩阵 P 不一定是非奇异的。

上述 n 维基本状态观文口与其一般形式的 n 维状态观文口的关系和单轨入单轨出情况下 n 维基本 $KX(t)$ 观文口与其一般形式的 n 维 $KX(t)$ 观文口的关系，确定了 n 维状态观文口和 n 维 $KX(t)$ 的结构形式，这对于观文口的设计是有用的。

5-7-5 降维观文口

由前页的讨论可以知道，对于一个可观文的系统 $S : [A, B, C]$ ，其一般形式的 $KX(t)$ 观文口如 (5-7-8) 式所示。所谓降维观

文口，就是指 $Z(t)$ 的维数 p 小于 $X(t)$ 的维数 n 时的一般形式的

$KX(t)$ 观文口 (5-7-8)。

由于降维观文口的维数小于系统 $S : [A, B, C]$ 的维数，这样就会产生两个问题：首先是这样的降维观文口是否存在的问题？其次观文口的维数 p 可以小到什么程度？下页就讨论这些问题。

下页只讨论降维状态观文口。降维状态观文口的基本关系为：

$$(1) \operatorname{Re} S_i(F) < 0;$$

$$(2) PA - FA = HC;$$

$$(3) \quad N = P B ;$$

$$(4) \quad I = EP + MC$$

式中 A 是 $n \times n$ 矩阵， F 是 $p \times p$ 矩阵，并且 $p < n$ 由上两基本关系 (4) 得

$$I = EP + MC = (E \vdots M) \begin{bmatrix} P \\ \dots \\ C \end{bmatrix} = (E, M) W \quad (5-7-42)$$

式中 $W = \begin{bmatrix} P \\ C \end{bmatrix}$ 。由此可知，在根据基本关系设计降维状态观文口时，关键是要选择合适的 F 和 H ，使得由 A ， F ， H 和 C 所决定的 P 和 C 所组成的 W 是满秩的。

一、单轨入单轨出系统的降维观文口

设有单轨入单轨出系统 $S: (A, b, c)$ ，现在考虑它的 $(n-1)$ 维状态观文口的设计。单轨入单轨出系统 $(n-1)$ 维状态观文口的一般形式为

$$\begin{cases} \dot{Z}(t) = FZ(t) + nu(t) + hy(t) \\ w(t) = EZ(t) + my(t) \end{cases} \quad (5-7-43)$$

式中 F 是 $(n-1) \times (n-1)$ 矩阵， h 和 n 均是 $(n-1) \times 1$ 矩阵， E 是 $n \times (n-1)$ 矩阵， m 是 $n \times 1$ 矩阵。由前所述，如果 F 和 A 没有相同的特征值，那末满足基本关系(2)：

$$PA - FP = hC \quad (5-7-44)$$

的矩阵 P 是唯一存在的。并且这时有 $W = \begin{bmatrix} P \\ C \end{bmatrix}$ 。

进一步讨论，还可得到如下结论：如果矩阵 A 与 F 没有相同的特征值，

那末矩阵 W 为满秩或非奇异的充要条件是： (A, C) 是可观对，

(F, h) 为可控对。（证明略）。

由此可知，只要选择 F 与 A 没有相同的特征值，并且保证所设计的 $(n-1)$ 维状态观空口有可控对 (F, h) ，那末一个可观空的单轨入单轨出系统 $S: (A, b, c)$ 其 $(n-1)$ 维状态观空口是存在的。

下百介绍一种单轨入单轨出系统的 $(n-1)$ 维状态观空口的设计方法。

如果假定系统 $S: (A, b, c)$ 已经可观空规范形式

$$A_{\circ\Pi} = \begin{bmatrix} 0 & \cdots & 0 & -a_0 \\ 1 & \cdots & 0 & -a_1 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ \vdots & & \vdots & \vdots \\ 0 & \cdots & 1 & -a_{n-1} \end{bmatrix};$$

$$b_{\circ\Pi} = \beta^T = \begin{bmatrix} \beta_0 \\ \vdots \\ \beta_{n-1} \end{bmatrix};$$

$$c_{\circ\Pi} = e_n^T = \{0, 0, \dots, 0, 1\}$$

并且认为所设计的观支口的 F 具有下页的形式

$$F_{\circ\Pi} = \begin{pmatrix} 0 & \cdots & 0 & -\alpha_0 \\ 1 & \cdots & 0 & -\alpha_1 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & \cdots & 1 & -\alpha_{n-2} \end{pmatrix} \quad (5-7-45)$$

和

$$\dot{\tilde{Z}}(t) = F_{\circ\Pi} \tilde{Z}(t) + h_{\circ\Pi} y(t) + n_{\circ\Pi} u(t) \quad (5-7-46)$$

在这些条件下，一个单轨入单轨出系统的 $(n-1)$ 维状态观支口的结构参数可如下求得：

由于 $PA_{\circ\Pi} - F_{\circ\Pi}P = h_{\circ\Pi}C_{\circ\Pi}$ ，因此若设

$$P = [p_0, \dots, p_{n-1}] \quad (5-7-46)$$

式中 p_i 是 $(n-1) \times 1$ 列矢量。则得

$$\begin{cases} PA_{\circ\Pi} = [p_1, p_2, \dots, p_{n-1}, -\sum_{i=0}^{n-1} p_i a_i] ; \\ F_{\circ\Pi}P = [F_{\circ\Pi}p_0, \dots, F_{\circ\Pi}p_{n-1}] ; \\ h_{\circ\Pi}C_{\circ\Pi} = [0, \dots, 0, h_{\circ\Pi}] ; \end{cases}$$

所以

$$\begin{cases} p_i - F \circ \Pi p_{i-1} = 0 & (i = 1, \dots, (n-1)) \\ \sum_{i=0}^{n-1} p_i a_i + F \circ \Pi p_{n-1} = -h \circ \Pi \end{cases} \quad (5-7-47)$$

取

$$p_0 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$$

则

$$p_1 = F \circ \Pi p_0 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$$

$$p_{n-2} = F \circ \Pi p_{n-3} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$p_{n-1} = F \circ \Pi p_{n-2} = \begin{pmatrix} -\alpha_0 \\ -\alpha_1 \\ \vdots \\ -\alpha_{n-2} \end{pmatrix}$$

因此得：

$$P = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \cdots & 0 & -\alpha_0 \\ 0 & 1 & \cdots & 0 & -\alpha_1 \\ \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & 1 & -\alpha_{n-2} \end{pmatrix} \quad (5-7-48)$$

和由式 (5-7-47) 得

$$h_{0\Pi} = \begin{pmatrix} -\alpha_0 + \alpha_0 (a_{n-1} - \alpha_{n-2}) \\ \alpha_0 - \alpha_1 + \alpha_1 (a_{n-1} - \alpha_{n-2}) \\ \alpha_1 - \alpha_2 + \alpha_2 (a_{n-1} - \alpha_{n-2}) \\ \vdots \\ \alpha_{n-2} - \alpha_{n-2} + \alpha_{n-2} (a_{n-1} - \alpha_{n-2}) \end{pmatrix} \quad (5-7-49)$$

$$n_{0\Pi} = P b_{0\Pi} = \begin{pmatrix} \beta_0 - \alpha_0 \beta_{n-1} \\ \beta_1 - \alpha_1 \beta_{n-1} \\ \vdots \\ \beta_{n-2} - \alpha_{n-2} \beta_{n-1} \end{pmatrix} \quad (5-7-50)$$

因此，只要 $F_{0\Pi}$ 与 $A_{0\Pi}$ 没有相同的特征值，由 (5-7-48) 式可见， $W = \begin{bmatrix} P \\ C_{0\Pi} \end{bmatrix}$ 是非奇异的，并可知， $(F_{0\Pi}, h_{0\Pi})$ 是可控对。

关系式 (5-7-45)，(5-7-48)，(5-7-49) 和 (5-7-50) 确定了 (5-7-46) 式的系数矩阵的结构，但是，在实际问题中，所需要设计的 $(n-1)$ 维观文口的 F 矩阵往往不一定具有式 (5-7-45) 那样的形式，因此在求得了上述各系统矩阵 F_0 ， $h_{0\Pi}$ 和 $n_{0\Pi}$ 之后，还要找到其相应的 F ， h 和 n 等矩阵和 P' 矩阵（以便与 C 结合求

W^{-1} ，从而得到 E, m 矩阵)。为此就得找到一个变换 T ，使得 $F = T^{-1} F_0 T$ ，这样取 $h = T^{-1} h_0$ ， $z = T^{-1} z_0$ 和 $W = \begin{bmatrix} T^{-1} F \\ c \end{bmatrix}$ 就可以了。由 W^{-1} 可求得 E, m 。

变换矩阵 T 可如下求得：若能找到 $(n-1) \times 1$ 矩阵 η ，使得

$$Q = (\eta, F\eta, \dots, F^{n-2}\eta) \quad (5-7-51)$$

是非奇异的，就取 $T^{-1} = Q$ 。而能找到 η 使 (5-7-51) 式成立的充要条件是 F 的最小多项式与特征多项式一致。

因用上述方法设计单轨入单轨出系统 $S: (A, b, c)$ 的降维状态观文口时，对观文口的矩阵 F 的选择应有如下要求：

- (1) 要使 $w(t)$ 具有所需要的逼近 $z(t)$ 的速度，这就使 F 具有合理的特征值；
- (2) F 与 A 没有相同的特征值；
- (3) 其特征多项式与最小多项式一致。

下百举例说明上述方法的应用。

〔例题 5-7-2〕 设有单轨入单轨出系 $S: (A, b, c)$

其中

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 2 \\ 1 & 0 & -8 \\ 0 & 1 & 5 \end{bmatrix}; \quad b = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}; \quad c = (0 \ 0 \ 1)$$

试求降维观文口，使得

$$F = \begin{bmatrix} -3 & 0 \\ 0 & -4 \end{bmatrix}$$

(解) 由 F 可求得 $\det(SI - F) = S^2 + 7S + 12$, 因此得

$$F_0 = \begin{bmatrix} 0 & -12 \\ 1 & -7 \end{bmatrix}, \text{ 因此 } \alpha_0 = 12, \alpha_1 = 7. \text{ 将 } \alpha_0, \alpha_1 \text{ 代入}$$

(5-7-48) 式得:

$$P = \begin{bmatrix} 1 & 0 & -12 \\ 0 & 1 & -7 \end{bmatrix}$$

另外由 A 的表示式得 $a_0 = -4, a_1 = 8, a_2 = -5$, 则将 a_0, a_1, a_2 和 α_0, α_1 代入 h_{0II} 的表示式 (5-7-49) 得

$$h_{0II} = \begin{bmatrix} 4 + 12(-5 - 7) \\ 12 - 8 + 7(-5 - 7) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -140 \\ -80 \end{bmatrix}$$

再由 b 的表示式得 $\beta_0 = 1, \beta_1 = 0, \beta_2 = 0$, 将 $\beta_i (i=0, 1, 2)$ 的值和 $\alpha_i (i=0, 1)$ 的值代入 n_{0II} 的表示式又得:

$$n_{0II} = \begin{bmatrix} \beta_0 - \alpha_0 \beta_2 \\ \beta_1 - \alpha_1 \beta_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 - 12 \cdot 0 \\ 0 - 7 \cdot 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix}$$

若取 $\eta = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$, 则得 $Q = \begin{bmatrix} 1 & -3 \\ 1 & -4 \end{bmatrix}$, 它是非奇异的, 因此

可取 $T^{-1} = Q$, 这样便可得

$$h = T^{-1} h_{\circ II} = Q \tilde{h}_{\circ II} = \begin{pmatrix} 1 & -3 \\ 1 & -4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} -140 \\ -80 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 100 \\ 180 \end{pmatrix}$$

$$n = T^{-1} n_{\circ II} = Q n_{\circ II} = \begin{pmatrix} 1 & -3 \\ 1 & -4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$W = \begin{pmatrix} QP \\ \\ C \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & -3 & 9 \\ 1 & -4 & 16 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$W^{-1} = \begin{pmatrix} 4 & -3 & 12 \\ 1 & -1 & 7 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = \{E; m\}$$

所以

$$E = \begin{pmatrix} 4 & -3 \\ 1 & -1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}; \quad m = \begin{pmatrix} 12 \\ 7 \\ 1 \end{pmatrix}$$

因此，最后得到降维状态观支口方程

$$\dot{Z}(t) = \begin{pmatrix} -3 & 0 \\ 0 & -4 \end{pmatrix} Z(t) + \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} U(t) + \begin{pmatrix} 100 \\ 180 \end{pmatrix} y(t)$$

$$w(t) = \begin{pmatrix} 4 & -3 \\ 1 & -1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} Z(t) + \begin{pmatrix} 12 \\ 7 \\ 1 \end{pmatrix} y(t)$$

可以用观支口的基本关系验证，它是降维状态观支口。本题虽然

给定的系统是可观文规范形式，但是，对于一般形式，只要系统是可观文的，那经过一次变换就可得到可观文规范形式。

最后要指出一点的，就是对于单轨入单轨出系统，它的状态观文口的维数最低只能是 $(n-1)$ ，而不能再低了。实际上由观文所重述的 $(n-1)$ 个状态变易与系统的轨出一起，仍旧是 n 个状态变易，从而构成了状态观文口。

三 多轨入多轨出系统的降维观文口

对于多轨入多轨出系统，其降维观状态文口的设计可用类似于轨入单轨出系统的方法来处理。其具体做法是找一个由系统

$S: (A, B, C)$ 的矩阵 C 的行矢量的线性组合而成的矩阵 \tilde{C} ，使得

(A, \tilde{C}) 为一个可观文对。但是用这种方法只能建立系统

$S: (A, B, C)$ 的 $(n-1)$ 维状态观文口。

对于一般情况，系统 $S: (A, B, C)$ 若为可控可观文的，并且

$rank C = m$ 那末，它的状态观文口的最低维数为 $n - m$ 。这是因为

W 是一个 $(p+m) \cdot n$ 矩阵，因此要使 (5-7-42) 式成立，那末要使

W 满秩，即 $p + m$ 不能小于 n ，也就是 p 不能小于 $(n-m)$ 。显然，

这个结论，对于单轨入单轨出系统也是正确的。因为对于单轨入单轨出系统有 $rank C = 1$ ，因此得到其降维观文口的最小维数为 $(n-1)$ 。

由此可知，对于一个多轨入多轨出系统，如果观文口的一般形式 (5-7-8) 要成为一个 $(n-m)$ 维状态观文口，那末 $W = \begin{bmatrix} P \\ C \end{bmatrix}$

必须是非奇异的。因此，如果由 A ， C 和 F ， H 所决定的 P 能使 W 为非奇异，并且 F 的特征皆具有负实部，那么，就可用 F 和 H 构成 $n-m$ 维状态观窗口。

实际上可以证明，当 F 与 A 没有相同的特征值时，并且满足

$$PA - FP = HC$$

的 P ，若能使 $W = \begin{bmatrix} P \\ C \end{bmatrix}$ 为非奇异，那么 (A, C) 为可观对，

(F, H) 为可控对。因此，可以用 F ， H 构成系统 $S: (A, B, C)$ 的

状态观窗口，并且由 W 的非奇异特性，保证有一个 $n-m$ 维状态观窗口。但是反过来，若 F 与 A 没有相同的特征值，而且 (F, H) 为可控对，它并不能保证得到的 W 是非奇异的，因此就不一定能用 F ， H 构成 $(n-m)$ 维状态观窗口。

〔例题 5-7-3〕 设有系统矩阵为

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 2 \end{bmatrix}; \quad C = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

试设计一个降维观窗口，使得

$$F = \begin{bmatrix} -3 & 0 \\ 0 & -4 \end{bmatrix}$$

〔解〕 显然 (A, C) 是可观对，并且 $\text{rank } C = 2$ ，可如

下求解 H ，设

$$H = \begin{pmatrix} h_{11} & h_{12} \\ h_{21} & h_{22} \end{pmatrix}$$

则只要 h_{11}, h_{12} 不同时为 0, h_{21}, h_{22} 不同时为 0, 那末, (F, H) 是可控对. 由基本关系式(2)得

$$PA - FP = HC$$

只要 A 和 F 没有相同的特征值, P 是唯一存在的, 设

$$P = \begin{pmatrix} p_{11} & p_{12} & p_{13} & p_{14} \\ p_{21} & p_{22} & p_{23} & p_{24} \end{pmatrix}$$

则代入上式方程, 根据给定的 F, A, C 和 H 的表示式得:

$$\begin{cases} p_{11} = -\frac{1}{4}h_{11}; p_{12} = -\frac{1}{5}h_{12}; p_{13} = -\frac{1}{25}h_{12}; p_{14} = -\frac{1}{5}h_{11}; \\ p_{21} = -\frac{1}{5}h_{21}; p_{22} = -\frac{1}{6}h_{22}; p_{23} = -\frac{1}{36}h_{22}; p_{24} = -\frac{1}{6}h_{21}; \end{cases}$$

所以

$$\det W = \det \begin{bmatrix} \frac{1}{4}h_{11} & \frac{1}{5}h_{12} & -\frac{1}{25}h_{12} & \frac{1}{5}h_{11} \\ \frac{1}{5}h_{21} & \frac{1}{6}h_{22} & -\frac{1}{36}h_{22} & \frac{1}{6}h_{21} \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$= \frac{1}{750} h_{12} h_{21} - \frac{1}{720} h_{11} h_{22}$$

于是，当 $h_{11} = 0$ ， $h_{12} \neq 0$ ， $h_{21} \neq 0$ ， $h_{22} = 0$ 时， W 是非奇异的，这样的 (F, H) 能构成 2 维状态观文口；但是当 $h_{11} = 0$ ， $h_{12} \neq 0$ ， $h_{21} = 0$ ， $h_{22} \neq 0$ 时， W 是奇异的，因此，尽管 (F, H) 是可控对，仍不能构成降维状态观文口。

下百讨论系统 $S: (A, B, C)$ 为可观文，并且 $\text{rank } C = m$ 时，其降维 $(n - m)$ 状态观文口的存在性问题。

由于 $\text{rank } C = m$ ，因此存在 $(n - m) \times n$ 矩阵 C_2 ，使得

$T^{-1} = \begin{bmatrix} C \\ C_2 \end{bmatrix}$ 是非奇异的，因此对系统 $S: (A, B, C)$ 作坐标变换

$T \tilde{X}(t) = X(t)$ 得

$$\begin{cases} \dot{\tilde{X}}(t) = \tilde{A}\tilde{x}(t) + \tilde{B}u(t) \\ Y(t) = \tilde{C}\tilde{X}(t) \end{cases} \quad (5-7-52)$$

式中

$$\begin{cases} \tilde{A} = T^{-1} A T \\ \tilde{B} = T^{-1} B \\ \tilde{C} = C T = (I, 0) \end{cases}$$

因此，如果求得了系统(5-7-52)的 $(n-m)$ 维状态观支口，也就可得到系统 $S: \{A, B, C\}$ 的 $(n-m)$ 维状态观支口。如果设

$$\tilde{X}(t) = \begin{bmatrix} \tilde{X}_1(t) \\ \tilde{X}_2(t) \end{bmatrix}$$

式中 $\tilde{X}_1(t)$ 是 $m \times 1$ 矢量， $\tilde{X}_2(t)$ 是 $(n-m) \times 1$ 矢量，则得

$$y(t) = \tilde{X}_1(t)$$

$y(t)$ 正好是系统(5-7-52)的状态矢量前 m 个分量，因此，如果我们能求得对 $\tilde{X}_2(t)$ 的状态观支口，就相当于求得了对 $\tilde{w}(t)$ 的 $(n-m)$ 维状态观支口。为此，首先要推出 $\tilde{w}_2(t)$ 的状态方程。如果将矩阵 \tilde{A} 按第 m 行和第 m 列分成四块：

$$\tilde{A} = \begin{bmatrix} \tilde{A}_{11} & \tilde{A}_{12} \\ \tilde{A}_{21} & \tilde{A}_{22} \end{bmatrix}$$

同样得

$$\tilde{B} = \begin{bmatrix} \tilde{B}_1 \\ \tilde{B}_2 \end{bmatrix}$$

因此得到状态方程:

$$\begin{cases} \dot{\tilde{X}}_1(t) = \tilde{A}_{11} \tilde{X}_1(t) + \tilde{A}_{12} \tilde{X}_2(t) + \tilde{B}_1 U(t) \\ \dot{\tilde{X}}_2(t) = \tilde{A}_{21} \tilde{X}_1(t) + \tilde{A}_{22} \tilde{X}_2(t) + \tilde{B}_2 U(t) \\ Y(t) = \tilde{X}_1(t) \end{cases}$$

更进一步得:

$$\begin{cases} \dot{\tilde{X}}_2(t) = \tilde{A}_{21} Y(t) + \tilde{A}_{22} \tilde{X}_2(t) + \tilde{B}_2 U(t) \\ \dot{Y}(t) - \tilde{A}_{11} Y(t) - \tilde{B}_1 U(t) = \tilde{A}_{12} \tilde{X}_2(t) \end{cases} \quad (5-7-53)$$

可将式 (5-7-52) 看成是 $\tilde{X}_2(t)$ 的状态方程, 这里输入是 $Y(t)$ 和 $U(t)$, 而输出是 $\dot{Y}(t) - \tilde{A}_{11} Y(t) - \tilde{B}_1 U(t)$ 因此, 只要 $\{\tilde{A}_{22}, \tilde{A}_{12}\}$ 是可观测的, 就可按前述的基本状态观测器的方法, 选择 $(n-1) \times n$ 矩阵 \tilde{G} , 使 $\tilde{A}_{22} - \tilde{G} \tilde{A}_{12}$ 的特征值都具有负实部, 从而系统

$$\begin{cases} \dot{\tilde{Z}}(t) = (\tilde{A}_{22} - \tilde{G} \tilde{A}_{12}) \tilde{Z}(t) + \tilde{G} [\dot{Y}(t) - \tilde{A}_{11} Y(t) - \tilde{B}_1 U(t)] \\ \quad + \tilde{A}_{21} Y(t) + \tilde{B}_2 U(t) \end{cases}$$

$$\left\{ \begin{array}{l} \tilde{w}(t) = \tilde{Z}(t) \end{array} \right.$$

可以是系统 (5-7-53) 的一个状态观文口。但是它包含有 $Y(t)$ 的导数项，因此可换一个变量。

$$\text{设 } Z(t) = \tilde{Z}(t) - \tilde{G}Y(t)$$

则得

$$\left\{ \begin{array}{l} \dot{Z}(t) = (\tilde{A}_{22} - \tilde{G}\tilde{A}_{12})Z(t) + \{ (\tilde{A}_{22} - \tilde{G}\tilde{A}_{12})\tilde{G} \\ \quad + \tilde{A}_{21} - \tilde{G}\tilde{A}_{11} \} Y(t) + (\tilde{B}_2 - \tilde{G}\tilde{B}_1)U(t) \\ w(t) = Z(t) + \tilde{G}Y(t) \end{array} \right.$$

上式与 $\tilde{X}_1(t)$ 结合，就构成 $\tilde{X}(t)$ 的 $(n-m)$ 维状态观文口：

$$\left\{ \begin{array}{l} \dot{Z}(t) = (\tilde{A}_{22} - \tilde{G}\tilde{A}_{12})Z(t) + \{ (\tilde{A}_{22} - \tilde{G}\tilde{A}_{12})\tilde{G} + \tilde{A}_{21} - \tilde{G}\tilde{A}_{11} \} Y(t) \\ \quad + (\tilde{B}_2 - \tilde{G}\tilde{B}_1)U(t) \\ w(t) = \begin{bmatrix} 0 \\ \dots \\ I \end{bmatrix} Z(t) + \begin{bmatrix} I \\ \dots \\ H \end{bmatrix} Y(t) \end{array} \right. \quad (5-7-54)$$

可证明，对于可观的系统 $S: \{A, B, C\}$ ，上述形式

$(\tilde{A}_{22}, \tilde{A}_{12})$ 是可控对；并且如果选择 \tilde{G} 使得 $(\tilde{A}_{22} - \tilde{G}\tilde{A}_{12})$ 的特

征值都具有负实部，以及取 $P = [-H, I]$ 时，有

$$\begin{cases} P\tilde{A} - (\tilde{A}_{22} - G\tilde{A}_{12})P = \{(\tilde{A}_{22} - G\tilde{A}_{12})G + \tilde{A}_{21} - G\tilde{A}_{11}\}\tilde{C} \\ \tilde{B}_2 - G\tilde{B}_1 = P\tilde{B} \\ \begin{bmatrix} 0 & : & I \\ \dots & \dots & \dots \\ I & : & H \end{bmatrix} \begin{bmatrix} P \\ \dots \\ C \end{bmatrix} = I \end{cases}$$

因此系统 (5-7-54) 是系统 $S: \{\tilde{A}, \tilde{B}, \tilde{C}\}$ ($n-m$) 维状态观
 测口，再用变换 T 变回去，就可得到系统 $S: \{A, B, C\}$ 的 ($n-m$) 维状
 态观测口。

由此可知，如果系统 $S: \{A, B, C\}$ 是可观的，并 $\text{rank } C = m$

那末它的最小维数 ($n-m$) 维状态观测口是存在的。

这个观测口的逼近速度由 $(\tilde{A}_{22} - G\tilde{A}_{12})$ 的特征值所决定。

5-7-6 用观测口构成状态反馈

如果对一个系统 $S: \{A, B, C\}$ ，我们需要一个状态反馈 $KX(t)$ ，
 但是其状态变量又不能具体测得，那末，这时可用 $KX(t)$ 观测口来
 构成状态反馈，如图 5-7-4 所示。

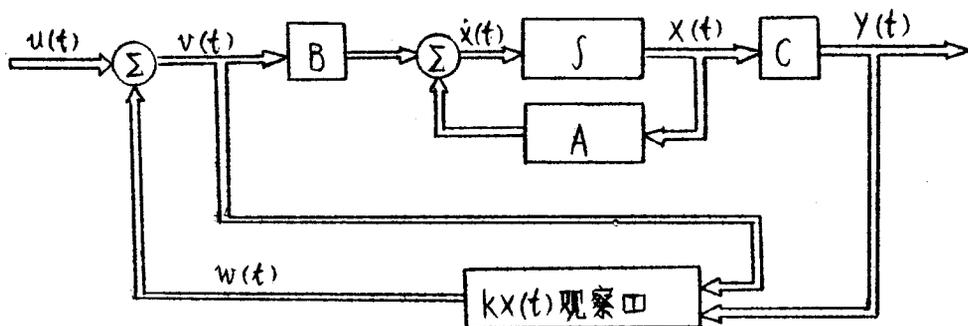


图 5-7-4 用 $KX(t)$ 观察器构成状态反馈

由图 5-7-4 可得到闭环系统的状态方程为

$$\begin{cases} \dot{X}(t) = AX(t) + Bv(t) ; \\ Y(t) = CX(t) ; \\ \dot{Z}(t) = FZ(t) + HY(t) + Nv(t) ; \\ w(t) = EZ(t) + MY(t) ; \\ v(t) = u(t) + w(t) \end{cases}$$

上列方程可简化为

$$\begin{cases} \dot{X}(t) = (A + BMC)X(t) + BEZ(t) + BU(t) \\ \dot{Z}(t) = (HC + NMC)X(t) + (F + NE)Z(t) + NU(t) \\ Y(t) = CX(t) \end{cases}$$

由此得：

$$\begin{bmatrix} \dot{X}(t) \\ \dot{Z}(t) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} A+BMC & BE \\ HC+NMC & F+NE \end{bmatrix} \begin{bmatrix} X(t) \\ Z(t) \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} B \\ N \end{bmatrix} U(t)$$

(5-7-55)

$$Y(t) = (C \quad 0) \begin{bmatrix} X(t) \\ Y(t) \end{bmatrix}$$

如果令

$$\tilde{P} = \begin{bmatrix} I & 0 \\ P & -I \end{bmatrix}; \quad \tilde{P}^{-1} = \begin{bmatrix} I & 0 \\ P & -I \end{bmatrix} = \tilde{P}$$

则作变换

$$\begin{bmatrix} \tilde{X}(t) \\ \tilde{Z}(t) \end{bmatrix} = \tilde{P} \begin{bmatrix} X(t) \\ Z(t) \end{bmatrix}$$

也就是

$$\begin{cases} \tilde{X}(t) = X(t) \\ \tilde{Z}(t) = PX(t) - Z(t) \end{cases}$$

就可得到

$$\begin{cases} \begin{pmatrix} \dot{\tilde{X}}(t) \\ \dot{\tilde{Z}}(t) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} A+BMC+BE & BE \\ P[A+BMC]-HC+NM & -[PBE-F-NE] \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \tilde{X}(t) \\ \tilde{Z}(t) \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} B \\ PB-N \end{pmatrix} u(t) \\ Y(t) = [C, 0] \begin{pmatrix} \tilde{X}(t) \\ \tilde{Z}(t) \end{pmatrix} \end{cases} \quad (5-7-56)$$

因为观度口具有如下关系：

$$\begin{cases} PA-FP=HC ; \\ N = P B ; \\ K = EP + MC \end{cases}$$

所以式 (5-7-56) 变为

$$\begin{cases} \begin{pmatrix} \dot{\tilde{X}}(t) \\ \dot{\tilde{Z}}(t) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} A+BK & -BE \\ 0 & F \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \tilde{X}(t) \\ \tilde{Z}(t) \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} B \\ 0 \end{pmatrix} u(t) ; \\ Y(t) = [C, 0] \begin{pmatrix} \tilde{X}(t) \\ \tilde{Z}(t) \end{pmatrix} \end{cases} \quad (5-7-57)$$

$$Y(t) = [C, 0] \begin{pmatrix} \tilde{X}(t) \\ \tilde{Z}(t) \end{pmatrix}$$

或

$$\begin{cases} \dot{X}(t) = (A+BK)X(t) - BEZ(t) + Bu(t) \\ \dot{Z}(t) = FZ(t) ; \\ Y(t) = CX(t) \end{cases} \quad (5-7-58)$$

由式 (5-7-57) 或 (5-7-58) 可知：

(1) 当系统 $S: \{A, B, C\}$ 借助于 $KX(t)$ 观支口来实现状态反馈时，闭环系统的特征值，等于直接用状态反馈 K 后， $A + BK$ 的特征值和观支口的特征值之总和；

(2) $\tilde{Z}(t) = PX(t) - Z(t)$ 表示了状态变量与观支量之间的偏差，也就是观支误差，这完全由自由系统 $\dot{\tilde{Z}}(t) = FZ(t)$ 所决定，而 F 的特征值决定了 $\tilde{Z}(t)$ 消失的速度，特别地 $\tilde{Z}(0) = 0$ ，则 $\tilde{Z}(t) = 0$ ；

(3) 闭环系统的传递矩阵为 $W(s) = C(SI - A - BK)^{-1}B$ ，它与直接用状态反馈 K 之后的传递矩阵是一样的。由式 (5-7-58) 可见

$\tilde{Z}(t)$ 是闭环系统的不可观支不可控的分，这说明：由于用了观支口，从而增加了状态变量，也就增加了闭环系统的极点，但是这些增加的极点全被另点消去了。不过这些所对消的极点是可以人为地可安排的。

(4) 采用观支口所构成的状态反馈闭环系统与不用观支口的直接状态反馈系统相比，它增加了一个负的轨入项，这个负的轨入项是由观支误差所引起的，并且随着 $t \rightarrow \infty$ 时将趋于另。

下百举例说明。

【例题 5-7-4】重新讨论例题 5-6-1 的系统，它是单

轨入单轨出系统，传递函数为 $W(s) = \frac{1}{s(s+6)}$ 试设计一个用 $KX(t)$

观支回的状态反馈系统。

(解) 由图 5-6-6, 得到系统的状态方程为

$$\begin{cases} \begin{bmatrix} \dot{X}_1(t) \\ \dot{X}_2(t) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 1 & -6 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} X_1(t) \\ X_2(t) \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix} u(t) \\ y(t) = (0, 1) \begin{bmatrix} X_1(t) \\ X_2(t) \end{bmatrix} \end{cases}$$

如果先考虑一个二维观支回, 并且要求其具有重极点 -10 , 这时它的特征多项式为

$$P(s) = s^2 + 20s + 100$$

因此, 当采用基本观支回形式时, 就是要找

$$g = \begin{bmatrix} g_0 \\ g_1 \end{bmatrix}$$

使得

$$A - gC = \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 1 & -6 \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} g_0 \\ g_1 \end{bmatrix} (0 \ 1) = \begin{bmatrix} 0 & -g_0 \\ 1 & -(6+g_1) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & -100 \\ 1 & -20 \end{bmatrix}$$

所以得: $g_0 = 100$; $g_1 = 14$ 因此由式 (5-7-4) 得到 $KX(t)$ 观支回为

$$\begin{cases} \dot{Z}(t) = \begin{bmatrix} 0 & -100 \\ 1 & -20 \end{bmatrix} Z(t) + \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix} v(t) + \begin{bmatrix} 100 \\ 14 \end{bmatrix} y(t) \\ w(t) = KZ(t) \end{cases}$$

因为在例题 5-6-1 中，求得 $K_0 = (-64, -2066)$ ，代入上式后得：

$$\begin{cases} \dot{Z}(t) = \begin{bmatrix} 0 & -100 \\ 1 & -20 \end{bmatrix} Z(t) + \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix} v(t) + \begin{bmatrix} 100 \\ 14 \end{bmatrix} y(t) \\ w(t) = (-64, -2066) Z(t) \end{cases}$$

闭环系统结构图如图 5-7-5 所示。

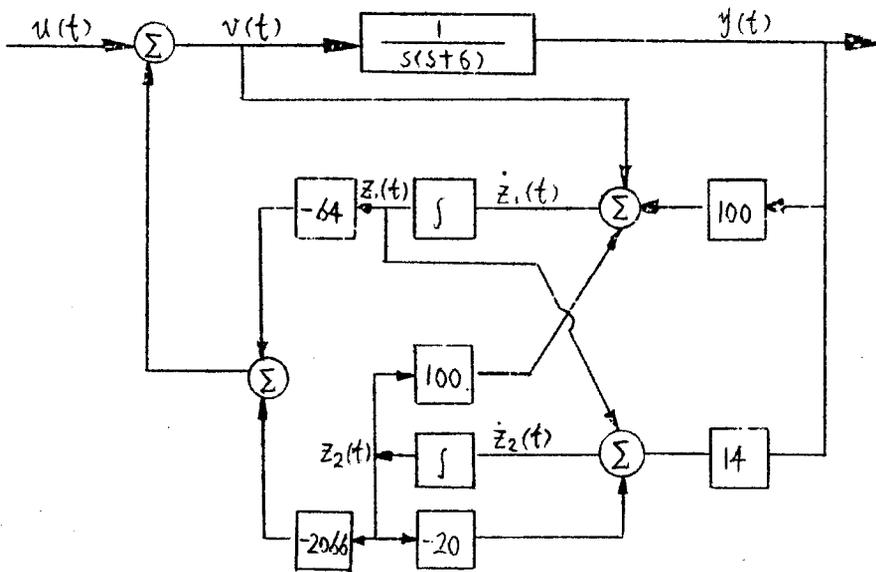


图 5-7-5 由二维 $KX(t)$ 观度构成状态反馈

也可设计一个一维观文口构成状态反馈闭环系统，要求观文口的极点为 -10 。因此得 $F = -10$

如果取 $g = 40$ ，并设 $P = (p_1, p_2)$ 则解

$$PA - FP = gC$$

得

$$(p_2, -6p_2) - (-10p_1, -10p_2) = (0, 40)$$

即得 $p_1 = -1, p_2 = 10$ 。由此得

$$\left\{ \begin{array}{l} W = \begin{pmatrix} P \\ C \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -1 & 10 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}; \\ W^{-1} = \begin{pmatrix} -1 & 10 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}; \\ n = Pb = (-1, 10) \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} = (-1); \\ K \cdot W^{-1} = (-64, -2066) \begin{pmatrix} -1 & 10 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = (64, -2706) \\ E = 64; \\ M = -2706 \end{array} \right.$$

由此得一维观文口方程，如图 5-7-6。

$$\begin{cases} \dot{z}(t) = -10z(t) - v(t) + 40y(t) ; \\ w(t) = 64z(t) - 2706y(t) \end{cases}$$

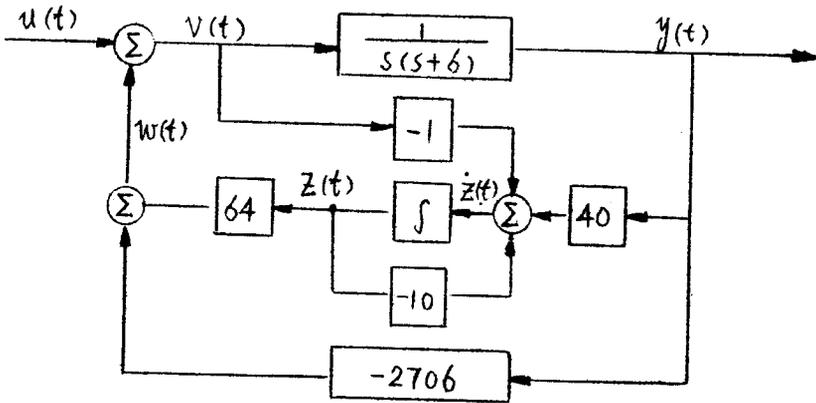


图 5-7-6 由一维 $KX(t)$ 观定口构成状态反馈