

# 线性控制系统由状态反馈 实现抗干扰的条件

张瑜

韩京清

(上海科技大学管理学院) (中国科学院系统科学研究所, 北京)

## 摘 要

本文用传递函数矩阵的方法对线性定常系统中的干扰解耦问题(D.D.P.)进行了研究, 当输入个数 $m$ =输出个数 $p$ 时, 给出了系统由状态反馈实现抗干扰的充要条件, 对 $p < m$ 文章也进行了讨论. 所得结果简洁直观. 文章还给出了一种计算反馈阵 $K$ 的算法, 这算法容易在计算机上实现.

## 一、引 言

当一个系统受外干扰作用时, 是否存在状态反馈使闭环系统的输出不受外干扰影响呢? Wonham 在[1]中把它称为干扰解耦问题(D.D.P.), 并用几何方法给出了有解的充要条件, [4]中用矩阵的初等变换的方法给出了判别条件及算法, 本文则是从频域角度出发讨论 D.D.P. 有解的充分及必要条件及反馈阵 $K$ 的算法.

## 二、问题的提出及其转换

设有受干扰作用的线性定常系统

$$\begin{cases} \dot{x} = Ax + Bu + Df \\ y = Cx \end{cases} \quad (1.1)$$

其中,  $x \in R^n$ ,  $y \in R^p$ ,  $u \in R^m$ ,  $f \in R^q$  分别代表系统的状态、输出、控制和干扰向量,  $\text{rank} B = m$ ,  $\text{rank} C = p$ .

又设  $(A, B)$  能控, 能控指数为  $v$ , 且  $p \leq m$ . 对系统 (1.1) 作状态反馈

$$u = -Kx + v \quad (1.2)$$

得闭环系统

$$\begin{cases} \dot{x} = (A - BK)x + Bv + Df \\ y = Cx \end{cases} \quad (1.3)$$

我们的问题是：讨论系统 (1.1) 存在状态反馈 (1.2)，使闭环 (1.3) 的输出不受干扰影响的条件，并求出相应的反馈阵  $K$ 。

〔3〕把输出不受外干扰影响的能力叫系统的能抗干扰性，因此这里讨论的是用状态反馈使闭环系统具有抗干扰能力的问题。根据〔1〕的结果，问题有解的充要条件是：存在  $K$  使

$$C[D, (A-BK)D, \dots, (A-BK)^{n-1}D] = 0$$

$$\text{即 } G_K(s) \triangleq C(sI - A + BK)^{-1}D = 0^* \quad (1.4)$$

记 (1.1) 的控制传递阵和干扰传递阵分别为

$$G_1(s) = C(sI - A)^{-1}B, \quad G_2(s) = C(sI - A)^{-1}D$$

**命题 1.1**  $G_K(s)$ 、 $G_1(s)$ 、 $G_2(s)$  之间存在如下关系：

$$G_K(s) = -G_1(s) \cdot [I + K(sI - A)^{-1}B]^{-1} \cdot K(sI - A)^{-1}D + G_2(s) \quad (1.5)$$

$$\text{证 设 } \begin{bmatrix} X_1 & Y_1 \\ X_2 & Y_2 \end{bmatrix}^{-1} = \begin{bmatrix} sI - A & B \\ -K & I \end{bmatrix}$$

$$\text{则 } I = \begin{bmatrix} X_1 & Y_1 \\ X_2 & Y_2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} sI - A & B \\ -K & I \end{bmatrix} \quad \text{及 } I = \begin{bmatrix} sI - A & B \\ -K & I \end{bmatrix} \begin{bmatrix} X_1 & Y_1 \\ X_2 & Y_2 \end{bmatrix}$$

从上述两等式可分别求出  $Y_1$  为

$$Y_1 = -(sI - A + BK)^{-1}B \quad \text{及} \quad Y_1 = -(sI - A)^{-1}B \cdot [I + K(sI - A)^{-1}B]^{-1}$$

$$\text{故得 } G_1(s) \cdot [I + K(sI - A)^{-1}B]^{-1} = C(sI - A + BK)^{-1}B \quad (1.6)$$

$$\begin{aligned} \text{又 } G_K(s) &= C(sI - A + BK)^{-1}(sI - A)(sI - A)^{-1}D \\ &= C(sI - A + BK)^{-1}[(sI - A + BK) - BK](sI - A)^{-1}D \\ &= -G_1(s) \cdot [I + K(sI - A)^{-1}B]^{-1}K(sI - A)^{-1}D + G_2(s) \end{aligned} \quad (1.6)$$

因此干扰解耦问题有解的充要条件是存在  $K$ ，满足

$$-G_1(s)[I + K(sI - A)^{-1}B]^{-1} \cdot K(sI - A)^{-1}D + G_2(s) = 0 \quad (1.7)$$

### 三、当 $p=m$ 时系统由状态反馈实现抗干扰的充要条件

先设  $(A, B)$  具有下列积分器串联形式 (见〔5〕)：

$$A = \begin{bmatrix} \overbrace{\begin{matrix} \circ & \circ & \circ & \dots & \circ \\ \circ & \circ & \circ & \dots & \circ \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \circ & \circ & \circ & \dots & \circ \end{matrix}}^{n_p} & & & & \\ & \overbrace{\begin{matrix} [I_{n_p} \ 0] \\ \vdots \\ 0 \ \dots \ 0 \end{matrix}}^{n_p-1} & & & \\ & & \overbrace{\begin{matrix} \circ \\ \circ \\ \vdots \\ \circ \end{matrix}}^{n_1} & & \\ & & & \ddots & \\ & & & & \overbrace{\begin{matrix} [I_2 \ 0] \\ \vdots \\ \circ \end{matrix}}^{n_2} \end{bmatrix} \begin{matrix} \} n_p \\ \} n_2 \\ \} n_1 = m \end{matrix} \quad B = \begin{bmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \\ B_1 \end{bmatrix} \} m$$

其中， $\det B_1 \neq 0$ 。直到定理 2.2 前， $(A, B)$  均指上述形式。

**引理 2.1**  $(sI - A)^{-1} = (A^{p-1} + A^{p-2}s + \dots + As^{p-2} + Is^{p-1})/s^p$

\*直接解这个有关  $K$  的方程是相当困难的。 $G_K(s)$  是闭环的干扰传递阵。

证 由  $A^v = 0$  即可证明 (详略)。

为了证明定理 2.1, 先讨论多项式矩阵的系数阵以及有系数阵变换的内容。

**定义 2.1** 设  $A(s)$  为  $m \times n$  多项式矩阵, 且  $A(s) = A_{v-1} + A_{v-2}s + \dots + A_0s^{v-1}$ , 其中,  $A_0, \dots, A_{v-1}$  为常数阵, 则称  $Q \triangleq [A_{v-1}, \dots, A_0]$  为  $A(s)$  的系数阵。

**定义 2.2** 多项式矩阵的系数阵的三种变换为: (1) 互换  $Q$  的第  $i, j$  行。(2)  $Q$  的第  $j$  行乘数  $\alpha$  加到第  $i$  行上去。(3) 若  $A_0$  的第  $i$  行为零, 则可把  $Q$  的第  $i$  行右移一块, 然后把第一块空白的那行补零。

**引理 2.2** 设系数阵  $Q$  经一次上述变换变为  $Q'$ , 它们对应的多项式阵分别为  $A(s)$  和  $A'(s)$ , 则存在满秩方阵  $V(s)$ , 使  $A'(s) = V(s) \cdot A(s)$ 。

**引理 2.3** 若  $Q = [FG^{v-1}H, FG^{v-2}H, \dots, FGH, FH]$ , 其中,  $F \in R^{p \times n}$ ,  $G \in R^{n \times n}$ ,  $H \in R^{n \times m}$ , 又设  $G^v = 0$ , 用  $Q'$  表示  $Q$  经一次变换所得阵, 则存在  $\tilde{F} \in R^{p \times n}$ , 使

$$Q' = [A'_{v-1}, \dots, A'_0] = [\tilde{F}G^{v-1}H, \tilde{F}G^{v-2}H, \dots, \tilde{F}GH, \tilde{F}H]$$

引理 2.2 和 2.3 的证明是容易的, 从略。

**引理 2.4** 设  $A(s)$  为  $p \times p$  的多项式阵,  $\det A(s) \neq 0$ , 对应的系数阵为  $Q = [A_{v-1}, \dots, A_1, A_0]$  则对  $Q$  进行有限次定义 2.2 中变换, 可将最后一块变为满秩方阵。

具体的化法可按如下步骤:

- (1)  $Q$  的各行右边记零。
- (2) 若  $Q$  的末块满秩, 则完成。
- (3) 若  $Q$  的末块的第  $i$  行为零, 则对  $Q$  的第  $i$  行用第三种变换, 并把第  $i$  行右边的所附数如上 1。如果所得系数阵  $Q'$  的末块满秩, 则化法完成, 否则转 (4)。
- (4) 对  $Q'$  (连同右边的所附数) 进行行调换, 使小数对应的行在上, 大的所附数对应的行在下。
- (5) 用系数阵下面的行消去系数阵末块的某行, 转 (3)。

现说明当  $\det A(s) \neq 0$  时,  $Q$  经有限次变换后, 可将最后一块变为满秩方阵。

首先说明步骤 (5) 的要求是办得到的。易见执行 (5) 的条件是系数阵末块无零行且末块行列式为零, 这时用线性代数知识知, 末块中必有某一行为其下面行的线性组合。

再讨论系数阵右边数意义。只有当执行 (3) 时, 右边的数才加 1, 可见右边所附数是记录了由于进行变换 (3) 而补上的零块数。由于步骤 (4), 故在执行步骤 (5) 时, 不会破坏那些被记录过的补上的零块。

如果系数阵按上述化法一直不出现末块满秩的情况, 则步骤 (3)、(4)、(5) 可一直进行下去, 总会出现某一行所有元素全为零, 这时对应的多项式阵的某行全为零, 由引理 2.2 知,  $A(s)$  也降秩, 与引理 2.4 的假设矛盾。

为了方便, 记  $Q^{(i)} = [A_{v-1}^{(i)}, A_{v-2}^{(i)}, \dots, A_0^{(i)}]$  为  $Q$  经第  $i$  次变换所得阵。

**引理 2.5** 记  $W(s)$  为严格真有理分式阵, 其任一左分解为  $W(s)_{r \times m} = A^{-1}(s)_{r \times r} \cdot B(s)_{r \times m}$ , 则  $\partial_h A(s) > \partial_h B(s)$ , 这里记号  $\partial_h$  表示多项式阵第  $i$  行的行次, ( $i = 1, \dots, r$ )

证 把  $W(s)$  右分解为

$$W(s) = \begin{pmatrix} q_{11}(s) & \cdots & q_{1m}(s) \\ \cdots & \cdots & \cdots \\ q_{r1}(s) & \cdots & q_{rm}(s) \end{pmatrix} \begin{pmatrix} p(s) & & \\ & \ddots & \\ & & p(s) \end{pmatrix}^{-1} \quad (2.1)$$

其中,  $p(s)$  为  $W(s)$  各元的公分母, 显然  $\partial p(s) > \partial q_{ij}(s)$  ( $i=1, \dots, r, j=1, \dots, m$ ) 这里  $\partial$  表示多项式的次数.

$$\text{设 } A(s) = \begin{pmatrix} a_{11}(s) & \cdots & a_{1r}(s) \\ \cdots & \cdots & \cdots \\ a_{r1}(s) & \cdots & a_{rr}(s) \end{pmatrix} \quad B(s) = \begin{pmatrix} b_{11}(s) & \cdots & b_{1m}(s) \\ \cdots & \cdots & \cdots \\ b_{r1}(s) & \cdots & b_{rm}(s) \end{pmatrix}$$

由 (2.1) 及  $W(s) = A^{-1}(s)B(s)$  可得

$$\begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1r} \\ \cdots & \cdots & \cdots \\ a_{r1} & \cdots & a_{rr} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} q_{11} & \cdots & q_{1m} \\ \cdots & \cdots & \cdots \\ q_{r1} & \cdots & q_{rm} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} p(s)b_{11}(s) & \cdots & p(s)b_{1m}(s) \\ \cdots & \cdots & \cdots \\ p(s)b_{r1}(s) & \cdots & p(s)b_{rm}(s) \end{pmatrix} \quad (2.2)$$

以下用反证法: 若对某一行  $l$ , 有  $\partial_{h_l} A(s) \leq \partial_{h_l} B(s)$ , 则存在  $k$ , 使得  $\partial b_{lk}(s) \geq \partial a_{li}(s)$  ( $i=1, \dots, r$ ). 由 (2.2) 得  $p(s) \cdot b_{lk}(s) = a_{li}(s)q_{lk}(s) + \cdots + a_{lr}(s)q_{rk}(s)$ . 但由前述  $\partial p(s) > \partial q_{ij}(s)$  及  $\partial b_{lk}(s) \geq \partial a_{li}(s)$  和  $A(s)$  无零行, 知  $\partial(p(s)b_{lk}(s)) > \partial(a_{li}(s)q_{lk}(s) + \cdots + a_{lr}(s)q_{rk}(s))$  矛盾!

**定理 2.1** 设系统 (1.1) 中  $p=m$ , 且  $G_1(s)$  满秩, 则 D.D.P. 有解充要条件为  $G_1^{-1}(s)G_2(s)$  为严格真有理分式阵, 且反馈阵  $K$  可求出.

$$\text{证 记 } R_1(s) \triangleq CA^{\nu-1}B + CA^{\nu-2}Bs + \cdots + CABs^{\nu-2} + CBs^{\nu-1} \\ R_2(s) \triangleq CA^{\nu-1}D + CA^{\nu-2}Ds + \cdots + CADs^{\nu-2} + CDs^{\nu-1}$$

充分性证明分两部分完成: 先就  $\det CB \neq 0$  的情况加以证明, 然后证明一般情况:

1° 设  $\det CB \neq 0$ , 由引理 2.1 得

$$G_1(s) = R_1(s)/s^\nu, \quad G_2(s) = R_2(s)/s^\nu \quad (2.3)$$

$$K(sI - A)^{-1}D = (KA^{\nu-1}D + KA^{\nu-2}Ds + \cdots + KADs^{\nu-2} + KDs^{\nu-1})/s^\nu \quad (2.4.1)$$

$$K(sI - A)^{-1}B = (KA^{\nu-1}B + KA^{\nu-2}Bs + \cdots + KABs^{\nu-2} + KBs^{\nu-1})/s^\nu \quad (2.4.2)$$

$$I + K(sI - A)^{-1}B = (KA^{\nu-1}B + \cdots + KBs^{\nu-1} + Is^\nu)/s^\nu \quad (2.5)$$

代入 (1.7) 并考虑到  $G_1(s)$  满秩可得有关  $K$  的方程

$$\begin{aligned} & [KA^{\nu-1}B + KA^{\nu-2}Bs + \cdots + KBs^{\nu-1} + Is^\nu]^{-1} \cdot [KA^{\nu-1}D + \cdots + KADs^{\nu-2} + KDs^{\nu-1}] \\ & = [CA^{\nu-1}B + \cdots + CBs^{\nu-1}]^{-1} (X_0 + X_1s)^{-1} (X_0 + X_1s) (CA^{\nu-1}D + CA^{\nu-2}Ds \\ & \quad + \cdots + CDs^{\nu-1}) \end{aligned} \quad (2.6)$$

其中,  $X_0, X_1$  为待定方阵.

由假定  $R_1^{-1}(s)R_2(s)$  即  $G_1^{-1}(s)G_2(s)$  为严格真有理分式阵, 由引理 2.5 知,  $\partial_{h_i} R_1(s) > \partial_{h_i} R_2(s)$  ( $i=1, \dots, p$ ), 由  $R_1(s), R_2(s)$  表达式知  $CD=0$ ,

现解与 (2.6) 有关的下列方程组:

$$\left\{ \begin{array}{l} (X_0 + X_1 s)(CA^{p-1}B + \dots + CBs^{p-1}) = KA^{p-1}B + KA^{p-2}Bs + \dots + KBs^{p-1} + Is^p \\ (X_0 + X_1 s)(CA^{-1}D + \dots + CDs^{p-1}) = KA^{p-1}D + KA^{p-2}Ds + \dots + KDs^{p-1} \end{array} \right. \quad (2.7.1)$$

$$\left\{ \begin{array}{l} (X_0 + X_1 s)(CA^{-1}D + \dots + CDs^{p-1}) = KA^{p-1}D + KA^{p-2}Ds + \dots + KDs^{p-1} \end{array} \right. \quad (2.7.2)$$

展开(2.7.1)式并比较系数后得:

$$\left\{ \begin{array}{l} X_1 = (CB)^{-1} \\ [K - (X_0 C + (CB)^{-1} CA)] [B, \dots, A^{p-1} B] = 0 \end{array} \right. \quad (2.8)$$

由(A, B)能控,  $\text{rank}[B, AB, \dots, A^{p-1}B] = n$ 得

$$K = X_0 C + (CB)^{-1} CA, \text{ 其中, } X_0 \text{ 可任取, } X_1 = (CB)^{-1} \quad (2.9)$$

易验证, 上述K满足(2.7.2)。这说明方程(2.6)即(1.7)有解。

2° 当  $\det CB = 0$  时, 结论也对。

事实上, 由  $R_1(s)$  满秩且根据引理2.4知,  $R_1(s)$  的系数阵可经有限次变换化为  $Q_1^{(L)}$ ,

其中,  $Q_1^{(L)}$  的末一块为满秩。由引理2.3, 由  $Q_1$  变换成  $Q_1^{(L)}$  的过程如下:

$$\begin{aligned} Q_1 &= [CA^{p-1}B \dots CB] \rightarrow Q_1^{(1)} = [C^{(1)}A^{p-1}B, \dots, C^{(1)}B] \dots \rightarrow Q_1^{(L)} \\ &= [C^{(L)}A^{p-1}B, \dots, C^{(L)}B] \end{aligned}$$

现考虑能否对  $R_2(s)$  的系数阵  $Q_2 = [CA^{p-1}D, \dots, CAD, CD]$  作同  $Q_1$  相同的一系列变换(因为作第三种变换是有条件的)。由前述知,  $CD = 0$ , 故第一次对  $Q_2$  作与  $Q_1$  相同变换是可以的。由引理2.3知,  $Q_2^{(1)} = [C^{(1)}A^{p-1}D, \dots, C^{(1)}AD, C^{(1)}D]$ , 且由引理2.2知, 存在  $V_1(s)$  使

$$R_1^{(1)}(s) \triangleq V_1(s)R_1(s) = C^{(1)}A^{p-1}B + C^{(1)}A^{p-2}Bs + \dots + C^{(1)}Bs^{p-1} \quad (2.10)$$

$$R_2^{(1)}(s) \triangleq V_1(s)R_2(s) = C^{(1)}A^{p-1}D + C^{(1)}A^{p-2}Ds + \dots + C^{(1)}Ds^{p-1} \quad (2.11)$$

显然  $[R_1^{(1)}(s)]^{-1}R_2^{(1)}(s) = R_1^{-1}(s)R_2(s)$  为严格真有理分式阵, 由引理2.5知,  $C^{(1)}D = 0$ , 故对  $Q_2^{(1)}$  可作同由  $Q_1^{(1)} \rightarrow Q_1^{(2)}$  所用的相同的变换, 以上过程可继续做下去, 最后知存在  $V_1(s), V_2(s), \dots, V_L(s)$ , 使

$$V_L(s) \dots V_1(s)R_1(s) = C^{(L)}A^{p-1}B + C^{(L)}A^{p-2}Bs + \dots + C^{(L)}ABs^{p-2} + C^{(L)}Bs^{p-1} \quad (2.12)$$

$$V_L(s) \dots V_1(s)R_2(s) = C^{(L)}A^{p-1}D + C^{(L)}A^{p-2}Ds + \dots + C^{(L)}ADs^{p-2} + C^{(L)}Ds^{p-1} \quad (2.13)$$

其中,  $C^{(L)}B$  满秩。

现考虑方程(1.7)是否有解, 两边乘  $V_L(s) \dots V_1(s)$ , 由(2.12)(2.13)得

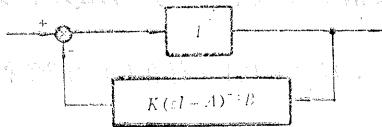
$$\begin{aligned} & (C^{(L)}A^{p-1}B + \dots + C^{(L)}Bs^{p-1}) \cdot [I + K(sI - A)^{-1}B]^{-1} \cdot K(sI - A)^{-1}D \\ & = C^{(L)}A^{p-1}D + \dots + C^{(L)}Ds^{p-1} \end{aligned} \quad (2.14)$$

用 1° 结论知方程 (2.14) (即 (1.7)) 有解  $K = X_0 C^{(L)} + (C^{(L)} B)^{-1} C^{(L)} A$  其中,  $X_0$  可任取, 充分性证毕.

必要性: 这时存在矩阵  $K$ , 满足

$$[I + K(sI - A)^{-1} B]^{-1} \cdot K(sI - A)^{-1} D = [C(sI - A)^{-1} B]^{-1} \cdot C(sI - A)^{-1} D$$

而  $[I + K(sI - A)^{-1} B]^{-1}$  可视下图闭环系统的传递阵, 故是真有理分式阵. 因此  $[I + K(sI - A)^{-1} B]^{-1} \cdot K(sI - A)^{-1} D$ , 即  $G_1^{-1}(s)G_2(s)$  为严格真有理分式阵.



**定理 2.2** 在定理 2.1 的条件下, 当  $(A, B)$  为一般形式 (即不一定为积分器串联形式) 结论也真.

证 用坐标变换  $x = T \bar{x}$ , 把 (1.1) 变为 Yokoyama 能控标准形<sup>[5]</sup>

$$\begin{cases} \dot{\bar{x}} = A_p \bar{x} + B_p u + D_p f \\ y = C_p \bar{x} \end{cases} \quad (2.15)$$

再经某状态反馈  $u = -K'x + v$  化成积分器串联形式 (〔2〕)

$$\begin{cases} \dot{\bar{x}} = (A_p - B_p K') \bar{x} + B_p v + D_p f \\ y = C_p \bar{x} \end{cases} \quad (2.16)$$

显然系统 (1.1) 由状态反馈能抗干扰的充要条件是系统 (2.16) 由状态反馈能抗干扰, 即

$$W(s) \triangleq [C_p (sI - A_p + B_p K')^{-1} B_p]^{-1} \cdot C_p (sI - A_p + B_p K')^{-1} D_p \quad (2.17)$$

为严格真有理分式阵. 由命题 1.1 和 (1.6) 式易知

$$C_p (sI - A_p + B_p K')^{-1} D_p = -G_1(s) [I + K' (sI - A_p)^{-1} B_p]^{-1} \cdot K' (sI - A_p)^{-1} D_p + G_2(s)^* \quad (2.18)$$

$$C_p (sI - A_p + B_p K')^{-1} B_p = G_1(s) \cdot [I + K' (sI - A_p)^{-1} B_p]^{-1} \quad (2.19)$$

由 (2.18)、(2.19),

$$W(s) = -K' (sI - A_p)^{-1} D_p + [I + K' (sI - A_p)^{-1} B_p]^{-1} G_1^{-1}(s) G_2(s)$$

注意到  $K' (sI - A_p)^{-1} D_p$  为严格真有理分式阵,  $I + K' (sI - A_p)^{-1} B_p$  和  $[I + K' (sI - A_p)^{-1} B_p]^{-1}$  是真有理分式阵, 故  $W(s)$  为严格真有理分式阵的充要条件是  $G_1^{-1}(s)G_2(s)$  为严格真有理分式阵. 这时能使闭环实现抗干扰的反馈阵  $K = (K' + K'')T^{-1}$ . 这里  $K''$  指 (2.16) 由状态反馈实现抗干扰所用反馈阵.

\*这里用了关系式:  $A_p = T^{-1}AT$ ,  $B_p = T^{-1}B$ ,  $C_p = CT$

作为定理2.2在单变量情况下,我们有如下推论(证略)。

**推论** 系统 
$$\begin{cases} \dot{x} = Ax + bu + df \\ y = cx \end{cases}$$

其中,  $(A, b)$ 能控,  $A \in R^{n \times n}$ ,  $b \in R^{n \times 1}$ ,  $d \in R^{n \times 1}$ ,  $c \in R^{1 \times n}$ , 由状态反馈实现抗干扰的充要条件为:当  $cb = cAb = \dots = cA^{i-1}b = 0$ ,  $cA^i b \neq 0$  时满足等式  $cd = cAd = \dots = cA^{i-1}d = 0$ ,

#### 四、一般情况下 ( $p \leq m$ ) 的充分和必要条件

**定理 3.1** (充分条件) 若对(1.1)存在  $(m-p)$ 个行向量  $c_{p+1} \dots c_m$ , 使  $\tilde{G}_1^{-1}(s)$   $\tilde{G}_2(s)$ 为严格真有理分式阵, 则(1.1)能由状态反馈实现抗干扰。

其中, 
$$\tilde{G}_1(s) = \tilde{C}(sI - A)^{-1}B, \quad \tilde{G}_2(s) = \tilde{C}(sI - A)^{-1}D, \quad \tilde{C} = \begin{pmatrix} C \\ c_{p+1} \\ \vdots \\ c_m \end{pmatrix}$$

证 由  $\tilde{G}_1^{-1}(s)\tilde{G}_2(s)$ 为严格真有理分式阵知, 系统

$$\begin{cases} \dot{x} = Ax + Bu + Df \\ y = \tilde{C}x \end{cases} \quad (3.1)$$

由状态反馈能实现抗干扰, 即方程

$$\tilde{C}(sI - A)^{-1}B \cdot [I + K(sI - A)^{-1}B]^{-1}K(sI - A)^{-1}D - \tilde{C}(sI - A)^{-1}D = 0 \quad (3.2)$$

有解  $K$ , 这个  $K$  当然满足(1.7), 证毕。

**定理 3.2** (必要条件) 系统(1.1)经状态反馈(1.2)能抗干扰的必要条件是

$$\partial_{h_i} [\det(sI - A) \cdot G_1(s)] > \partial_{h_i} [\det(sI - A)G_2(s)],$$

即 
$$\partial_{h_i} [C \operatorname{adj}(sI - A)B] > \partial_{h_i} [C \operatorname{adj}(sI - A)D] \quad (i=1, \dots, p)$$

证 由假设知存在矩阵  $K$  满足

$$0 = -G_1(s)[I + K(sI - A)^{-1}B]^{-1} \cdot K(sI - A)^{-1}D + G_2(s) \quad (3.3)$$

设 
$$C \operatorname{adj}(sI - A)B \triangleq (g_{ij}^{(1)}(s))_{p \times m}, \quad C \operatorname{adj}(sI - A)D \triangleq (g_{il}^{(2)}(s))_{p \times q} \quad (3.4)$$

把严格真有理分式阵  $W(s) \triangleq [I + K(sI - A)^{-1}B]^{-1}K(sI - A)^{-1}D$  右分解

$$W(s) = \begin{pmatrix} r_{11}(s) & \dots & r_{1q}(s) \\ \dots & \dots & \dots \\ r_{m1}(s) & \dots & r_{mq}(s) \end{pmatrix} \begin{pmatrix} p(s) & & & 0 \\ & \dots & & \\ 0 & & & p(s) \end{pmatrix}^{-1} \quad (3.5)$$

其中,  $p(s)$ 为  $W(s)$ 的各元素的公分母, 显然  $\partial p(s) > \partial r_{jl}(s)$  ( $j=1, \dots, m; l=1, \dots, q$ ), 这时(3.3)可化为

$$\begin{pmatrix} g_{11}^{(1)} \cdots g_{1m}^{(1)} \\ \cdots \cdots \\ g_{p1}^{(1)} \cdots g_{pm}^{(1)} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} r_{11} \cdots r_{1q} \\ \cdots \cdots \\ r_{m1} \cdots r_{mq} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} p(s) g_{11}^{(2)}(s) \cdots p(s) g_{1q}^{(2)}(s) \\ \cdots \cdots \cdots \\ p(s) g_{p1}^{(2)}(s) \cdots p(s) g_{pq}^{(2)}(s) \end{pmatrix} \quad (3.6)$$

由条件(A,B)能控易知 $(g_{ij}^{(1)}(s))_{p \times m}$ 无零行,然后采用与引理2.5证明相同手法,可证得

$$\partial_h, \text{Cadj}(sI-A)B > \partial_h, \text{Cadj}(sI-A)D \quad (i=1, \dots, p)$$

**致谢** 上海交通大学何关钰副教授对本文提过不少有益的意见,谨此表示衷心的感谢!

### 参 考 文 献

- [1] Wonham, W. M. Linear Multivariable Control, A Geometric Approach, Springer Verlag, (1974).
- [2] 王世林、韩京清、许可康, 干扰具有模型的抗干性问题, 系统科学与数学, 3:2, (1983), 147—160.
- [3] 韩京清, 线性控制系统的能抗干扰性, 自动化学报, 7:1, (1981), 13—23.
- [4] Xu, K. K., Wang, S. L. and Han, K. C., On Output Invariance for Disturbance, IFAC 8th Triennial World Congress, Kyoto, Japan, Vol. 1, Sessions 1—4, (1981), I—84—89.
- [5] 韩京清, 线性系统的结构与反馈系统计算, 全国控制理论及应用学术交流会议论文集, 科学出版社, 北京, (1981), 43—55.

## Conditions for Disturbance Resistance of a Linear System by the State Feedback

Zhang Yu

(School of Management, the University of Science & Technology)

Han Jingqing

(Institute of Systems Science, Academic Sinica, Beijing)

### Abstract

In this paper, D.D.P. is considered by the method of transfer function matrices. A sufficient and necessary condition for the solvability of D.D.P. is derived for  $p=m$ . This article also presents a new algorithm for finding a state feedback matrix.