

闭环控制系统的最经济结构综合问题

刘 维

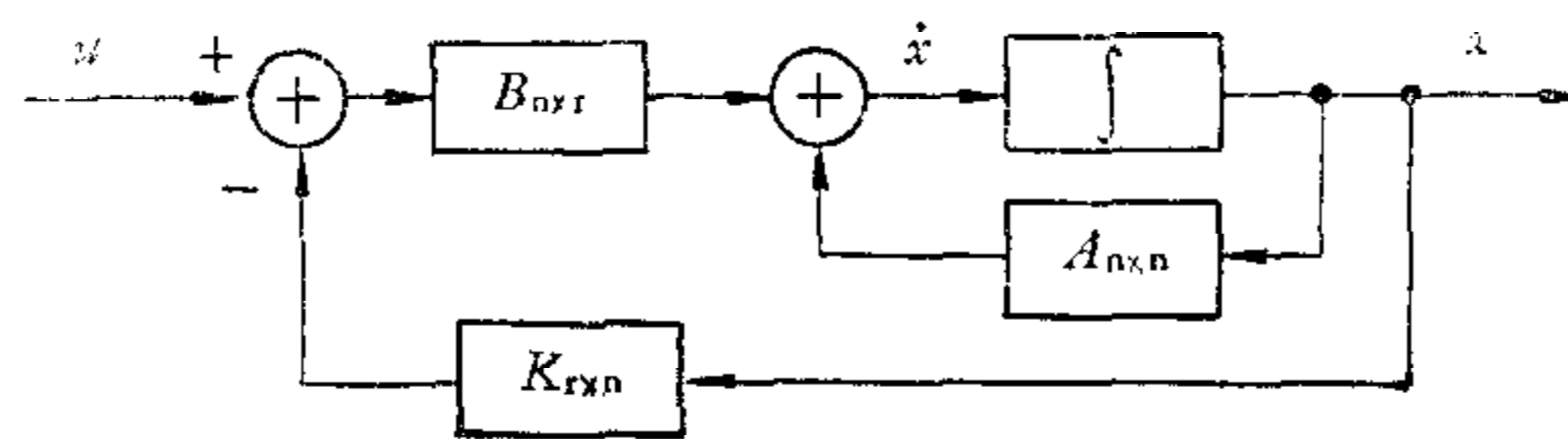
(中国科学院自动化所)

摘 要

为任意配置线性定常闭环系统的 n 个极点, 本文介绍了状态反馈阵或输出反馈阵的结构特点, 包括反馈阵必须含有的待定参数的最少个数及非零行(或列)、反馈变量的最少个数, 并介绍了为镇定一个不稳定系统, 反馈阵必须具备的结构特点. 最后给出了最经济反馈阵的设计方法.

一、任意配置极点的结构条件

设给定系统 $\Sigma = (A, B)$ 是完全可控的. 任意给定 n 个极点 $\lambda_i (i = 1, 2, \dots, n)$, 且设 λ_i 有负实部、复根共轭出现. 今欲用状态反馈阵 K 配置这 n 个极点, 方框图如下:



这里, A, B, K 阵的维数已经标出, 而且假定

$$\text{rank } B = r \leq n.$$

由于 λ_i 已知, 故多项式

$$f(\lambda) = \prod_{i=1}^n (\lambda - \lambda_i) = \lambda^n + a_{n-1}\lambda^{n-1} + \dots + a_1\lambda + a_0 \quad (1)$$

已知, 其中: a_0, a_1, \dots, a_{n-1} 为正实数. 令闭环系统的特征多项式为:

$$f^*(\lambda) = |\lambda I - A + BK| = \lambda^n + \tilde{a}_{n-1}\lambda^{n-1} + \dots + \tilde{a}_1\lambda + \tilde{a}_0. \quad (2)$$

这里, 系数 $\tilde{a}_i (i = 0, 1, \dots, n-1)$ 是状态反馈阵 K 的元素 k_{ij} 的函数. 显然, 非线性方程组

$$\tilde{a}_i(K) = a_i, \quad (i = 0, 1, \dots, n-1) \quad (3)$$

存在实数解是任意配置 n 个极点的充要条件. 由此可知, K 阵至少应含有 n 个待定参数 k_1, k_2, \dots, k_n . 自(3)式出发, 可证明下述定理成立.

定理 1. 若 (A, B) 为完全能控对, 而且 A 阵不含有已经解耦的子阵, K 阵中有 n 个

待定参数,可以任意配置 n 个极点的状态反馈阵,在结构上必须满足的条件是: 1) n 个元素所占据的行数和列数,均不得小于 r_0 . r_0 为 A 阵不平凡不变因子的个数; 2) $|-A + BK| \neq 0$; 3) K 阵中至少有一个待定参数位于 $B \cdot K$ 阵的主对角线上; 4) 若 BK 阵的主对角线上,仅含有一个 K 阵待定参数,则在 $\lambda I - A + BK$ 阵非主对角线上的含有 k_i 的诸元素中,至少有一个元素在它的转置位置上对应着非零元素,即或是 A 阵的非零元素或是 $B \cdot K$ 阵的非零元素; 5) 若在 $\lambda I - A$ 阵的第 i 行(或列),除主对角线的元素外其它元素为零,则 BK 阵中的待定参数必须在第 i 行(或列)上出现. 从 $\lambda I - A$ 阵中划去第 i 行和第 i 列,得到新阵 $\lambda I' - A'$, 对这个新阵仍用这一条件检查, BK 阵的非零元素也必须在具有上述性质的行或列上出现.

定理 2. 若系统 $\Sigma = (A, B)$ 为完全可控对,且 A 划分为二个解耦子阵的直和:

$$A = \begin{bmatrix} A_1 & 0 \\ 0 & A_2 \end{bmatrix},$$

其中 A_1 为 $n_1 \times n_1$ 阵, A_2 为 $n_2 \times n_2$ 阵,并且 $n_1 + n_2 = n$. 若记

$$f^*(\lambda) = |\lambda I - A + BK| = \left| \begin{array}{c|c} \lambda I_1 - A_1 + M_{11} & M_{12} \\ \hline M_{21} & \lambda I_2 - A_2 + M_{22} \end{array} \right|.$$

这里

$$BK = \begin{bmatrix} M_{11} & M_{12} \\ M_{21} & M_{22} \end{bmatrix}$$

是 A_1, A_2 的分割矩阵. 则仅含 n 个待定参数,可以任意配置 n 个极点的状态反馈阵 K 必须满足的结构条件是: 1) 如果

$$B = \begin{bmatrix} B_1 & 0 \\ 0 & B_2 \end{bmatrix}_{n \times r},$$

其中 B_1 为 $n_1 \times r_1$ 阵, B_2 为 $n_2 \times r_2$ 阵,而且 $(A_1, B_1), (A_2, B_2)$ 为完全可控系统,取

$$K = \begin{bmatrix} K_1 & 0 \\ 0 & K_2 \end{bmatrix},$$

则 $(A_1, B_1, K_1), (A_2, B_2, K_2)$ 可看作两个独立的闭环系统. K_1, K_2 必须满足定理 1 的条件. 这里 K_1 为 $r_1 \times n_1$ 阵, K_2 为 $r_2 \times n_2$ 阵; 2) 若把 (A, B) 看作一个完整的系统,则 K 阵必须满足定理 1, 而且若 M_{12} (或 M_{21}) 为非零阵,则 M_{21} (或 M_{12}) 也必须为非零阵,或者 M_{21} (或 M_{12}) 虽为全零阵,但是 n 个 K 阵参数已在 M_{11} 和 M_{22} 中出现,而且 M_{11}, M_{22} 的主对角线上至少各有一个互异的 K 阵待定参数.

根据定理 1 和行列式展开法则,不难确信定理 2 是正确的,故略去证明. 对于 A 阵含有多个子阵的直和情况,可以顺序将其划分为两个子阵的直和,即 $A = A_1 \oplus A_2 \oplus \cdots \oplus A_s = A_1 \oplus L_1$, 其中 $L_1 = A_2 \oplus \cdots \oplus A_s$, $L_1 = A_2 \oplus L_2$, $L_2 = A_3 \oplus \cdots \oplus A_s, \cdots, L_{s-2} = A_{s-1} \oplus L_{s-1}$, $L_{s-1} = A_s$. 其中 $A_1, L_1, L_2, \cdots, L_{s-2}$ 全可看作二个子阵的直和. 为了任意配置 n 个极点,它们的结构必须满足定理 2 的条件.

设 $\Sigma = (A, B, C)$ 是完全可控、完全可观的系统, H 是输出反馈阵. 这里 A 为 $n \times$

n 阵, B 为 $n \times r$ 阵, C 为 $m \times n$ 阵, H 为 $r \times m$ 阵. 如果把状态反馈阵 K 看作 $K=H \cdot C$, 则由定理 1 和定理 2 可得

推论 1. 如果 $\Sigma=(A, B, C)$ 是完全可控、完全可观测系统, 为了任意配置 n 个极点, 输出反馈阵 H 在结构上必须满足的条件是: 1) 若 H 为 $r \times m$ 阵, 则必须有 $r \times m \geq n$, 且 H 阵中非零元素占据的行数和列数都必须大于等于 r_0 ; 2) H 阵中至少有一个待定参数位于 $B \cdot H \cdot C$ 矩阵的主对角线上; 3) $|-A + BHC| \neq 0$.

因为状态反馈阵 K 或输出反馈阵 H 非零元素所占的列数, 表示参加反馈的互异状态变量或输出变量的个数, 于是得到

推论 2. 为了任意配置可控、可观系统 (A, B, C) 的 n 个极点, 参加反馈的独立变量的个数至少是 r_0 , r_0 仍为 A 阵非平凡不变因子的个数.

由推论 2 可知, 在反馈回路中至少应有 r_0 个独立的信息流动和信息通路.

二、控制系统的最经济镇定问题

给定完全可控系统 $\Sigma=(A, B)$, 设阵 A 有不稳定的互异特征根 $\bar{\lambda}_1, \bar{\lambda}_2, \dots, \bar{\lambda}_s$, 欲通过状态反馈镇定该系统, 并把全部不稳定极点 $\bar{\lambda}_i$ 配置到指定的位置 $\lambda_1, \dots, \lambda_r$ 上, 由于 $\bar{\lambda}_i$ 可能有重根, 所以总有 $\bar{s} \geq s$. 当 $\bar{\lambda}_i(i=1, 2, \dots, S)$ 已经解耦时, 结论是显然的, 所以只研究 $\bar{\lambda}_i$ 未被解耦时反馈阵的结构特点.

对于 A 阵总存在么模阵 $P(\lambda), Q(\lambda)$, 使得

$$P(\lambda) \cdot (\lambda I - A) \cdot Q(\lambda) = \begin{bmatrix} 1 & & & & & & & & & & & 0 \\ & \ddots & & & & & & & & & & \\ & & 1 & & & & & & & & & \\ & & & \delta_{r_0}(\lambda) & & & & & & & & \\ & & & & \delta_{r_0-1}(\lambda) & & & & & & & \\ 0 & & & & & \ddots & & & & & & \\ & & & & & & \delta_1(\lambda) & & & & & \\ & & & & & & & & & & & \end{bmatrix}_{n \times n},$$

其中 $\delta_1(\lambda), \dots, \delta_{r_0-1}(\lambda), \delta_{r_0}(\lambda)$ 是 A 阵的 r_0 个非平凡不变因子, 且 $\delta_{r_0}(\lambda)$ 的次数大于等于 1. 由此可知

$$|\lambda I - A| = \delta_1(\lambda) \cdot \delta_2(\lambda) \cdot \dots \cdot \delta_{r_0}(\lambda) |P(\lambda)|^{-1} \cdot |Q(\lambda)|^{-1}.$$

因为 $|P(\lambda)|^{-1}, |Q(\lambda)|^{-1}$ 全是非零常数, 所以 $\delta_i(\lambda)$ 的零点就是 A 的特征根. 令 $\bar{\lambda}_i(i=1, 2, \dots, s)$ 分别是 $\delta_1(\lambda), \delta_2(\lambda), \dots, \delta_\alpha(\lambda)$ ($1 \leq \alpha \leq r_0$) 的根. 因为 $\delta_{i+1}(\lambda) | \delta_i(\lambda)$, 所以, 若 $\bar{\lambda}_i(i=1, 2, \dots, s)$ 是 $\delta_j(\lambda)$ 的根, 则 $\bar{\lambda}_i$ 必然是 $\delta_k(\lambda)$ 的根 ($k \leq j$). 反之, 若 $\bar{\lambda}_i$ 不是 $\delta_j(\lambda)$ 的根, 则 $\bar{\lambda}_i$ 也必不是 $\delta_k(\lambda)$ 的根 ($k \geq j$). 利用状态反馈阵, 重复定理 1 中条件 1) 的证明, 可得(18)'式:

$$|\lambda I - A + BK| = \varphi_{\bar{r}}(\lambda) \left[\sum_{j_1=1}^n \sum_{j_2=1}^{n-1} \dots \sum_{j_{\bar{r}}=1}^{n-\bar{r}+1} \bar{\alpha}_{1j_1}(\lambda) \bar{\alpha}_{2j_2}^{(1, j_1)}(\lambda) \dots \bar{\alpha}_{(\bar{r}, j_{\bar{r}})}^{(\bar{r}-1, j_{\bar{r}-1})}(\lambda) \psi_{(\bar{r}, j_{\bar{r}})}^{(\bar{r}-1, j_{\bar{r}-1})}(\lambda) \right], \tag{18}'$$

其中 \bar{r} 为 K 阵非全零的行数或列数, $\varphi_{\bar{r}}(\lambda)$ 是矩阵 $\lambda I - A$ 中 $(n - \bar{r})$ 阶代数余子式的最高公因式. 由代数知识可知, 当 $1 \leq \bar{r} < r_0$ 时,

$$\varphi_{\bar{r}}(\lambda) = \delta_{\bar{r}+1}(\lambda) \cdot \delta_{\bar{r}+2}(\lambda) \cdots \delta_{r_0}(\lambda). \quad (4)$$

由于 K 阵仅含 \bar{r} 行(或列)待定参数, 所以(4)式不含有 K 阵参数. 于是(18)式¹⁾可改写为

$$|\lambda I - A + BK| = \delta_{\bar{r}+1}(\lambda) \cdot \delta_{\bar{r}+2}(\lambda) \cdots \delta_{r_0}(\lambda) \cdot \psi(\lambda, K). \quad (5)$$

由(5)可知, K 阵参数集中出现在 $\psi(\lambda, K)$ 中. 令 $\bar{r} = \alpha$, 则由假定 $\delta_{\alpha+1}(\lambda) \delta_{\alpha+2}(\lambda) \cdots \delta_{r_0}(\lambda)$ 仅含稳定的特征根, 而 $\psi(\lambda, K)$ 是一个次数为 J_0 的多项式, $J_0 = \sum_{i=1}^{\alpha} J_i$, J_i 是不

变因子 $\delta_i(\lambda)$ 的次数. 由此可知, 若 $\psi(\lambda, K)$ 含有 J_0 个 K 阵待定参数, 就可能将全部不稳定极点 $\bar{\lambda}_i (i = 1, \cdots, s)$ 配置到所需位置上去. 若 $\bar{r} < \alpha$, 如 $\bar{r} = \alpha - 1$, 则有

$$\psi_{\bar{r}}(\lambda)|_{\bar{r}=\alpha-1} = \varphi_{\alpha-1}(\lambda) = \delta_{\alpha}(\lambda) \cdot \delta_{\alpha+1}(\lambda) \cdots \delta_{r_0}(\lambda).$$

由假定 $\delta_{\alpha}(\lambda)$ 含有不稳定极点, 说明为镇定此系统的状态反馈阵 K , 非零元素占据的行数和列数, 全不得少于 α , 于是得到

定理 3. 设完全可控系统 $\Sigma = (A, B)$ 是不稳定的, $\bar{\lambda}_i (i = 1, 2, \cdots, s)$ 是其互异的不稳定极点, 且分别是 $\delta_1(\lambda), \delta_2(\lambda), \cdots, \delta_{\alpha}(\lambda)$ 的根. $\delta_i(\lambda)$ 是 A 阵的非平凡不变因子, $\delta_{i+1}(\lambda) | \delta_i(\lambda) (i = 1, 2, \cdots, r_0 - 1)$. 为把 $\bar{\lambda}_i$ 配置到所需位置的状态反馈阵 K 必须满足的结构条件是: 1) K 阵至少含有 $J_0 = \sum_{i=1}^{\alpha} J_i$ 个待定参数. 这里 J_i 是不变因子 $\delta_i(\lambda)$ 的次数; 2) K 阵非零行或非零列数均不得少于 α ; 3) 至少有一个待定参数位于 BK 阵的主对角线上.

若记 C 为观测阵, H 为输出反馈阵, 把 K 阵视为 $H \cdot C$, 则定理 3 对输出反馈是同样成立的. 因为 K 或 H 阵的非零列数, 表示了参加反馈的变量个数, 于是得到

推论 3. 在与定理 3 条件相同的情况下, 为镇定一个不稳定系统, 至少需有 α 个不同的变量参加反馈. α 为不稳定极点所属的不变因子的个数.

三、 例

利用上述结论可以计算最经济反馈阵, 下面给出状态反馈阵的计算实例.

例 1. 设给定

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ -1 & 1 & 2 \end{bmatrix}, \quad B = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix},$$

计算可知 $r_0 = 2$. 因为 $n = 3$, 所以具有三个待定参数, 两个非零行(或列)的最经济 K 阵结构共有 $C_3^2 \cdot C_3^1 \cdot 2 = 18$ 种. 用定理 1 检验后可知有 14 种满足要求, 考虑实际造价取最廉价者, 例如为

$$K_1 = \begin{bmatrix} k_1 & k_2 & 0 \\ 0 & k_3 & 0 \end{bmatrix}, \quad K_2 = \begin{bmatrix} 0 & k_1 & k_2 \\ 0 & k_3 & 0 \end{bmatrix},$$

首先计算 K_1 .

$$\lambda I - A + BK_1 = \begin{bmatrix} \lambda & k_3 - 1 & -1 \\ k_1 & \lambda + k_2 - 1 & 0 \\ 1 & -1 & \lambda - 2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \lambda & \bar{k}_3 & -1 \\ k_1 & \lambda + \bar{k}_2 & 0 \\ 1 & -1 & \lambda - 2 \end{bmatrix}.$$

1) 见附录.

其中 $\bar{k}_3 = k_3 - 1$, $\bar{k}_2 = k_2 - 1$. 计算可得

$$|\lambda I - A + BK_1| = \lambda^3 + \lambda^2(\bar{k}_2 - 2) + \lambda(1 - 2\bar{k}_2 - k_1 \cdot \bar{k}_3) + k_1 + \bar{k}_2 + 2k_1 \cdot \bar{k}_3$$

令希望的极点为 λ_i , 则

$$\prod_{i=1}^3 (\lambda - \lambda_i) = \lambda^3 + a_2\lambda^2 + a_1\lambda + a_0.$$

由此可知: $k_2 = a_2 + 3$, $k_1 = a_0 + 2a_1 + 3a_2 + 4$, $k_3 = (a_0 + a_1 + a_2 + 1)/(a_0 + 2a_1 + 3a_2 + 4)$. 对任意分配的 $\lambda_1, \lambda_2, \lambda_3, K_1$ 阵总是可解的. 再计算 K_2 阵.

$$\lambda I - A + BK_2 = \begin{bmatrix} \lambda & k_3 - 1 & -1 \\ 0 & \lambda + k_1 - 1 & k_2 \\ 1 & -1 & \lambda - 2 \end{bmatrix}, \quad \text{计算行列式值:}$$

$$|\lambda I - A + BK_2| = \lambda^3 + \lambda^2(k_1 - 3) + \lambda(3 - 2k_1 + k_2) + (k_1 - k_2 + k_2 \cdot k_3 - 1)$$

由此解出:

$$\begin{aligned} k_1 &= a_2 + 3, & k_2 &= a_1 + 2a_2 + 3, \\ k_3 &= (a_0 + a_1 + a_2 + 1)/(a_1 + 2a_2 + 3). \end{aligned}$$

由此可知, 具有最经济结构的反馈阵, 不仅可以实现, 而且解不唯一. 在工程设计中, 无需逐一列出 K 阵的全部可能结构, 可依据 $K = r \times n$ 阵每个元素的造价, 取最廉价的 n 个元素, 用定理 1 检查是否满足必要条件, 若不满足, 可在 K 阵的低价元素中调整, 使获得的 K 阵满足必要条件, 然后通过计算检验极点的可配置性. 由于不再考虑高价元素, 工作量将大为减少.

例 2. 设给定系统为:

$$A = \begin{bmatrix} 1 & -1 & 1 & -1 \\ -3 & 3 & -5 & 4 \\ 8 & -4 & 3 & -4 \\ 15 & -10 & 11 & -11 \end{bmatrix}, \quad B = \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}.$$

计算可知, 系统可控, 且 $r_0 = 2$. 因为 $n = 4$, 所以应有 2 行或 2 列非零元素. 含有 4 个待定参数的 K 阵结构有 $C_4^1 \cdot C_4^3 + C_4^2 \cdot C_4^2 + C_4^3 \cdot C_4^1 = 68$ 种, 依最经济原则选定的结构为

$$K = \begin{bmatrix} 0 & 0 & k_1 & k_2 \\ 0 & 0 & k_3 & k_4 \end{bmatrix}.$$

求解特征方程如下:

$$|\lambda I - A + BK| = \begin{vmatrix} \lambda - 1 & 1 & -1 & 1 \\ 3 & \lambda - 3 & 5 & -4 \\ -8 & 4 & \lambda + \bar{k}_3 & \bar{k}_4 \\ -15 & 10 & \bar{k}_1 & \lambda + \bar{k}_2 \end{vmatrix}$$

这里 $\bar{k}_1 = k_1 - 11$, $\bar{k}_2 = k_2 + 11$, $\bar{k}_3 = k_3 - 3$, $\bar{k}_4 = k_4 + 4$, 计算后可知 λ 的各次幂系数如下:

$$\begin{aligned} \lambda^4 &: 1, \\ \lambda^3 &: \bar{k}_2 + \bar{k}_3 + 4, \\ \lambda^2 &: -4\bar{k}_2 - 4\bar{k}_3 - \bar{k}_1 \cdot \bar{k}_4 + \bar{k}_2 \cdot \bar{k}_3 + 27, \\ \lambda &: -24\bar{k}_1 - 28\bar{k}_2 + 55\bar{k}_3 + 65\bar{k}_4 + 4\bar{k}_1\bar{k}_4 - 4\bar{k}_2\bar{k}_3 - 3, \\ \lambda^0 &: -4\bar{k}_1 - 8\bar{k}_2 + 5\bar{k}_3 + 10\bar{k}_4 + 20, \end{aligned}$$

于是得到方程组:

$$\begin{aligned} a_0 &= -4\bar{k}_1 - 8\bar{k}_2 + 5\bar{k}_3 + 10\bar{k}_4 && + 20 \\ a_1 &= -24\bar{k}_1 - 28\bar{k}_2 + 55\bar{k}_3 + 65\bar{k}_4 + 4\bar{k}_1\bar{k}_4 - 4\bar{k}_2\bar{k}_3 - 3 \\ a_2 &= && -4\bar{k}_2 - 4\bar{k}_3 && - \bar{k}_1 \cdot \bar{k}_4 + \bar{k}_2 \cdot \bar{k}_3 + 27 \end{aligned}$$

$$a_3 = \bar{k}_2 + \bar{k}_3 + 4$$

化等价方程组如下:

$$\bar{k}_2 + \bar{k}_3 = a_3 - 4 = \bar{a}_1 \quad (6)$$

$$\bar{k}_1 \cdot \bar{k}_4 - \bar{k}_2 \cdot \bar{k}_3 = -a_2 - 4a_3 + 43 = \bar{a}_2 \quad (7)$$

$$-4\bar{k}_1 + 13\bar{k}_3 + 10\bar{k}_4 = a_0 + 8a_3 - 52 = \bar{a}_3 \quad (8)$$

$$-24\bar{k}_1 + 83\bar{k}_3 + 65\bar{k}_4 = a_1 + 4a_2 + 44a_3 - 281 = \bar{a}_4 \quad (9)$$

自(8),(9)式解出 \bar{k}_1, \bar{k}_4 为:

$$\bar{k}_1 = \frac{3}{4} \bar{k}_3 + \frac{1}{2} \bar{a}_4 - \frac{13}{4} \bar{a}_3 \quad (10)$$

$$\bar{k}_4 = -\bar{k}_3 + \frac{1}{5} (\bar{a}_4 - 6\bar{a}_3) \quad (11)$$

自(6)式解得

$$\bar{k}_2 = -\bar{k}_3 + \bar{a}_1 \quad (12)$$

代入(7)式得到

$$5\bar{k}_3^2 + (-20\bar{a}_1 + 47\bar{a}_3 - 7\bar{a}_4) \cdot \bar{k}_3 + (2\bar{a}_4 - 13\bar{a}_3)(\bar{a}_4 - 6\bar{a}_3) - 20\bar{a}_2 = 0.$$

于是得到如下形式的二次方程:

$$\bar{k}_3^2 + p \cdot \bar{k}_3 + q = 0. \quad (13)$$

当 $p^2 - 4q \geq 0$ 时,(13)式有实数解. 代入(10),(11),(12)就可得出 K 阵待定参数的数值. 若 $p^2 - 4q < 0$, 不一定说明此问题无解. 因为在 68 种可能的 K 阵结构中, 仅检验了一种. 只有当 68 种结构全经过检验, 且均无实解, 由定理 1 描述的最经济反馈阵 K 才不存在.

四、结 束 语

最后再指出一个事实, 为任意配置全部极点而得的方程组 (3), 总希望阶次最低. 依照这种算法, 在配置 n 个极点时, 最低的次数为 r_0 , 在镇定一个系统时, 最低的次数为 α , 即不稳定特征根所属的不变因子的个数.

在本文的写作过程中, 得到了涂序彦、张荣祥、陈兆宽老师的帮助, 在此表示感谢.

附 录

定理 1 的证明. 若 K 阵中没有一个待定参数位于 BK 阵的主对角线上, 则 $|\lambda I - A + BK|$ 的展开式(2)中, λ^{n-1} 项的系统 \bar{a}_{n-1} 不含有 K 阵参数. 由方程式(3)可知, 对任意的 $a_i (i = 0, 1, \dots, n-1)$ (3) 式无解.

若 BK 阵的主对角线上仅仅含有一个 K 阵参数, 不妨记作 k_1 , 但是不满足条件 4), 即在 $\lambda I - A + BK$ 阵中含有 $k_i (i = 2, 3, \dots, n)$ 的元素, 在 $\lambda I - A + BK$ 矩阵的转置位置上全是零. 由行列式诸项的构成法则可知, λ^{n-2} 次幂的系数 \bar{a}_{n-2} 仅含有 k_1 , 而不含有 $k_i (i = 2, 3, \dots, n)$. 由于 $\bar{a}_{n-1}, \bar{a}_{n-2}$ 两个系数仅含一个待定参数 k_1 , 所以方程(3)无解, n 个极点不可能任意配置.

设矩阵 $\lambda I - A + BK$ 不满足条件 5), 则此阵一定可写成:

$$\lambda I - A + BK = \begin{bmatrix} & & M_1 & & \\ & & & & \\ 0 & \cdots & 0 & \lambda - a_{ii} & 0 \cdots 0 \\ & & & & \\ & & M_2 & & \end{bmatrix}$$

这里 M_1, M_2 为 $\lambda I - A + BK$ 阵的前 $i-1$ 行和后 $n-i$ 行构成的矩阵. 沿第 i 行展开得到:

$$|\lambda I - A + BK| = (\lambda - a_{ii}) \cdot A_{ii}(\lambda, K).$$

其中 $A_{ii}(\lambda, K)$ 为 $\lambda - a_{ii}$ 的余子式。由此可知 $\lambda = a_{ii}$ 是原开环系统固有的极点。划去 $\lambda I - A + BK$ 阵的第 i 行和第 i 列, 得到新阵 $\lambda I' - A' + B'K'$, 若不满足条件 5), 则闭环特征多项式中总要出现开环系统固有的极点。反复进行上述论证, 就证明了条件 5) 的必要性。

$|\lambda I - A + BK| \neq 0$ 的要求是显然的, 否则方程式(3)中的 \tilde{a}_0 不含有 K 阵参数, 对任意的 $a_i (i = 0, 1, \dots, n - 1)$ (3) 式显然无解。

最后证明条件 1)。为方便, 约定如下记法: 任给一个多项式矩阵 $F(\lambda) = [f_{ij}(\lambda)]_{n \times n}$, 其中 $f_{ij}(\lambda)$ 是实域 R 上的 λ 多项式。经过有限次初等变换后 $F(\lambda)$ 化为 $G(\lambda)$, 称 $F(\lambda)$ 与 $G(\lambda)$ 相抵, 记为 $F(\lambda) \sim G(\lambda)$ 。由线性代数的知识可知, 必存在么模阵 $P(\lambda), Q(\lambda)$ (Unimodular matrix) 使得 $P(\lambda)F(\lambda) \times Q(\lambda) = G(\lambda)$, 其中 $|P(\lambda)|$ 和 $|Q(\lambda)|$ 均为非零常数。

任给定常矩阵 $A_{n \times n}$, 必存在么模阵 $P(\lambda), Q(\lambda)$ 使得

$$P(\lambda) \cdot (\lambda I - A) \cdot Q(\lambda) = \begin{bmatrix} 1 & & & & & \\ & \dots & & & & \\ & & 1 & & 0 & \\ & & & \delta_{r_0}(\lambda) & & \\ & 0 & & \delta_{r_0-1}(\lambda) & & \\ & & & & \dots & \\ & & & & & \delta_1(\lambda) \end{bmatrix}_{n \times n}$$

成立。其中 $\delta_{i+1}(\lambda) | \delta_i(\lambda) (i = 1, 2, \dots, \delta_{r_0-1})$ 是 A 阵的非平凡不变因子, r_0 是 A 阵非平凡不变因子的个数, $\delta_{r_0}(\lambda)$ 是 λ 多项式, 其次数大于或等于 1。

如果 K 阵元素占据的行数或列数小于 r_0 , 则有 $\text{Rank } K = \bar{r} < r_0$, 于是有下述不等式:

$$\text{Rank } BK \leq \min(\text{Rank } B; \text{Rank } K) \leq \text{Rank } K = \bar{r} < r_0.$$

由此可知存在非奇异矩阵 Q, Q^{-1} , 使得

$$Q^{-1} \cdot BKQ = \begin{bmatrix} M_{\bar{r} \times \bar{r}} & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}_{n \times n}.$$

其中, $M_{\bar{r} \times \bar{r}} = [h_{ij}]_{\bar{r} \times \bar{r}}$, 由此得到

$$f^*(\lambda) = |\lambda I - A + BK| = |\lambda I - Q^{-1}AQ + Q^{-1} \cdot BKQ|$$

$$= \begin{vmatrix} \lambda - \tilde{a}_{11} + h_{11}; & -\tilde{a}_{12} + h_{12}; & \dots; & -\tilde{a}_{1\bar{r}} + h_{1\bar{r}}; & -\tilde{a}_{1\bar{r}+1}; & \dots; & -\tilde{a}_{1n} \\ -\tilde{a}_{21} + h_{21}; & \lambda - \tilde{a}_{22} + h_{22}; & \dots; & -\tilde{a}_{2\bar{r}} + h_{2\bar{r}}; & -\tilde{a}_{2\bar{r}+1}; & \dots; & -\tilde{a}_{2n} \\ & & \dots & & & \dots & \\ -\tilde{a}_{\bar{r}1} + h_{\bar{r}1}; & -\tilde{a}_{\bar{r}2} + h_{\bar{r}2}; & \dots; & \lambda - \tilde{a}_{\bar{r}\bar{r}} + h_{\bar{r}\bar{r}}; & -\tilde{a}_{\bar{r}\bar{r}+1}; & \dots; & -\tilde{a}_{\bar{r}n} \\ -\tilde{a}_{\bar{r}+11}; & -\tilde{a}_{\bar{r}+12}; & \dots; & -\tilde{a}_{\bar{r}+1\bar{r}}; & \lambda - \tilde{a}_{\bar{r}+1\bar{r}+1}; & \dots; & -\tilde{a}_{\bar{r}+1n} \\ -\tilde{a}_{\bar{r}+21}; & -\tilde{a}_{\bar{r}+22}; & \dots; & -\tilde{a}_{\bar{r}+2\bar{r}}; & -\tilde{a}_{\bar{r}+2\bar{r}+1}; & \dots; & -\tilde{a}_{\bar{r}+2n} \\ & & \dots & & & \dots & \\ -\tilde{a}_{n1}; & -\tilde{a}_{n2}; & \dots; & -\tilde{a}_{n\bar{r}}; & -\tilde{a}_{n\bar{r}+1}; & \dots; & \lambda - \tilde{a}_{nn} \end{vmatrix} \quad (14)$$

此行列式的前 \bar{r} 行、 \bar{r} 列含有 h_{ij} 元素, 也即含有 K 阵特定参数 k_{ij} , 其余部分仅仅是 $\lambda I - Q^{-1}AQ$ 矩阵的元素。记 $Q^{-1}AQ = [a_{ij}]_{n \times n}$, 沿(14)式的第一行做拉普拉斯展开

$$f^*(\lambda) = \sum_{j_1=1}^n \tilde{a}_{1j_1}(\lambda) \cdot A_{1j_1}(\lambda). \quad (15)$$

这里 $\lambda I - Q^{-1} \cdot A \cdot Q + Q^{-1} \cdot BK \cdot Q = [\tilde{a}_{ij}(\lambda, K)]_{n \times n}$, (15) 中的 $A_{1j_1}(\lambda)$ 是 $\tilde{a}_{ij}(\lambda, K)$ 的代数余子式, 且 $A_{1j_1}(\lambda)$ 的第一行元素是(14)式的第二行元素。沿 $A_{1j_1}(\lambda)$ 的第 1 行展开可得到

$$A_{1j_1}(\lambda) = \sum_{j_2=1}^{n-1} \bar{\alpha}_{(2,j_2)}^{(1,j_1)}(\lambda) \cdot A_{(2,j_2)}^{(1,j_1)}(\lambda), \quad (15-1)$$

这里 $\bar{\alpha}_{(2,j_2)}^{(1,j_1)}(\lambda)$ 表示 $A_{1j_1}(\lambda)$ 中第一行的元素。因为它们是(14)式的第二行的元素,所以右下标的行序数仍记作 2, 只是列序数记作 j_2 , 以便和(15)式中的列序数 j_1 相区别。 $A_{(2,j_2)}^{(1,j_1)}(\lambda)$ 是 $\bar{\alpha}_{(2,j_2)}^{(1,j_1)}(\lambda)$ 的代数余子式。再沿 $A_{(2,j_2)}^{(1,j_1)}(\lambda)$ 的第一行元素展开, 一直展开到(14)式的第 \bar{r} 行元素为止。由此得到表达式

$$\left. \begin{aligned} A_{(2,j_2)}^{(1,j_1)}(\lambda) &= \sum_{j_3=1}^{n-2} \bar{\alpha}_{(3,j_3)}^{(2,j_2)}(\lambda) \cdot A_{(3,j_3)}^{(2,j_2)}(\lambda), \\ A_{(3,j_3)}^{(2,j_2)}(\lambda) &= \sum_{j_4=1}^{n-3} \bar{\alpha}_{(4,j_4)}^{(3,j_3)}(\lambda) \cdot A_{(4,j_4)}^{(3,j_3)}(\lambda), \\ &\dots\dots\dots \\ A_{(\bar{r}-1,j_{\bar{r}-1})}^{(\bar{r}-2,j_{\bar{r}-2})}(\lambda) &= \sum_{j_{\bar{r}}=1}^{n-\bar{r}+1} \bar{\alpha}_{(\bar{r},j_{\bar{r}})}^{(\bar{r}-1,j_{\bar{r}-1})}(\lambda) \cdot A_{(\bar{r},j_{\bar{r}})}^{(\bar{r}-1,j_{\bar{r}-1})}(\lambda). \end{aligned} \right\} \quad (15-2)$$

将(15-1),(15-2)式顺序代回(15)式得到:

$$f^*(\lambda) = \sum_{j_1=1}^n \sum_{j_2=1}^{n-1} \dots \sum_{j_{\bar{r}}=1}^{n-\bar{r}+1} \bar{\alpha}_{1j_1}(\lambda) \cdot \bar{\alpha}_{(2,j_2)}^{(1,j_1)}(\lambda) \dots \bar{\alpha}_{(\bar{r},j_{\bar{r}})}^{(\bar{r}-1,j_{\bar{r}-1})}(\lambda) \cdot A_{(\bar{r},j_{\bar{r}})}^{(\bar{r}-1,j_{\bar{r}-1})}(\lambda). \quad (16)$$

因为 $A_{(\bar{r},j_{\bar{r}})}^{(\bar{r}-1,j_{\bar{r}-1})}(\lambda)$ 是由(14)式的后 $n - \bar{r}$ 行的元素产生的 $(n - \bar{r}) \times (n - \bar{r})$ 阶行列式,所以它不含有 h_{ij} 元素,即不含有 K 阵待定参数。这样(16)式中出现的代数余子式 $A_{(\bar{r},j_{\bar{r}})}^{(\bar{r}-1,j_{\bar{r}-1})}(\lambda)$, 是 $\lambda I - Q^{-1}AQ$ 阵中 $(n - \bar{r})$ 阶代数余子式的一部分。因为 A 与 $Q^{-1}AQ$ 阵相似, 它们有共同的不变因子式和相同的最高公因式, 所以(16)式中出现的代数余子式至少含有和 $\lambda I - A$ 阵的 $(n - \bar{r})$ 阶余子式相同的公因式, 记做 $\varphi_{\bar{r}}(\lambda)$ 。又因 $\bar{r} < r_0$, 所以公因式 $\varphi_{\bar{r}}(\lambda)$ 的阶次大于等于 1, (16) 式可改写为:

$$A_{(\bar{r},j_{\bar{r}})}^{(\bar{r}-1,j_{\bar{r}-1})}(\lambda) = \varphi_{\bar{r}}(\lambda) \cdot \psi_{(\bar{r},j_{\bar{r}})}^{(\bar{r}-1,j_{\bar{r}-1})}(\lambda), \quad (17)$$

$$f^*(\lambda) = \varphi_{\bar{r}}(\lambda) \cdot \left[\sum_{j_1=1}^n \sum_{j_2=1}^{n-1} \dots \sum_{j_{\bar{r}}=1}^{n-\bar{r}+1} \bar{\alpha}_{1j_1}(\lambda) \bar{\alpha}_{(2,j_2)}^{(1,j_1)}(\lambda) \dots \bar{\alpha}_{(\bar{r},j_{\bar{r}})}^{(\bar{r}-1,j_{\bar{r}-1})}(\lambda) \cdot \psi_{(\bar{r},j_{\bar{r}})}^{(\bar{r}-1,j_{\bar{r}-1})}(\lambda) \right] \quad (18)$$

$\varphi_{\bar{r}}(\lambda)$ 所代表的是原开环系统固有的极点, 所以 n 个极点不可能任意配置。条件 1) 的必要性证明完毕。

参 考 文 献

- [1] 涂序彦, 控制系统的最佳经济结构综合问题. 自动化学报, 8, 1982, 103—111.
- [2] 陈兆宽、张荣祥, 线性控制系统最佳经济综合问题的代数解法, 自动化学报, 7, 1981, 171—178.
- [3] 须田信英等, 自动控制中的矩阵理论, 科学出版社, 1979 年 9 月.
- [4] W. A. Wolovich, Linear Multivariable Systems, 1974, Sptinger-verlag, New York.
- [5] A. N. 马力茨夫, 线性代数基础, 1957, 人民教育出版社.

THE MOST ECONOMICAL STRUCTURAL SYNTHESIS OF THE CLOSE-LOOP CONTROL SYSTEMS

LIU WEI

(*Institute of Automation, Academia Sinica*)

ABSTRACT

In order to locate arbitrarily N poles of a linear system, first, how to determine the minimal numbers of non-zero rows (or columns) and non-zero elements of the feedback matrix, the number of the feedback variables of the system are discussed. Then the structural characteristics of the feedback matrix for stabilizing a non-stable linear system is given. Finally the synthesis method of the most economical structural feedback matrix is also introduced.

IFAC 举行成立二十五周年纪念日 庆祝活动及国际讨论会

一九八二年十月一日于西德海德堡举行了 IFAC 成立二十五周年纪念日庆祝活动和 IFAC 国际讨论会,出席代表一百七十余人。会议期间还召开了各种工作会议。

庆祝活动由西德国家会员组织 (VDI/VDE) 主办。IFAC 理事长、匈牙利的 T. Vamos 院士主持会议并致开幕词。VDI 理事长 G. W. Becker 博士、VDE 主席 D. Ernst 博士、VDI/VDE 联合会理事长 F. D. Althoff 博士、IFAC 下届理事长、西德的 M. Thoma 教授分别致词。最后,由海德堡市市长 R. Zundel 先生致词。

IFAC 国际讨论会上共有十个发言。首先由 IFAC 第一届理事长 H. Chestnut 博士作了“IFAC 二十五年——从海德堡到海德堡”的报告,其余九个发言分为四个专题:一、对技术的影响,由美国 IEEE 理事长 R. E. Larson 作了“IFAC 第一个二十五年际控制技术的发展”的发言,日本早稻田大学研究部主任 I. Kato 作了“机器人技术产生的影响”的发言,维也纳大学 H. Zemanek 教授作了“自动控制与讯息处理”的发言;二、对社会的影响,由 B. G. Tamm 院士代为选读了苏联 V. A. Trapeznikov 院士的“自动控制对社会的影响”,英国曼彻斯特大学 H. H. Rosenbrock 教授作了“机器与人”的发言;三、对经济的影响,由西德汉诺威大学 E. Pestal 教授作了“现代技术对社会和经济的影响”的发言,丹麦 A. Jensen 教授作了“对经济的影响”的发言;四、对发展中国家的影响,中国自动化学会副秘书长吴忠明作了“控制论与系统方法对人口、环境及资源的影响”的发言,联合国工业发展组织 (UNIDO) 代表 A. G. Evstafiev 作了“对发展中国家的影响”的发言。

(吴忠明)