

状态反馈极点配置的直接方法

张福恩

(哈尔滨工业大学)

摘 要

本文研究了线性时不变系统 $\dot{x} = Ax + Bu$, $y = Cx$, 引进状态反馈 $u = -Kx$ 任意配置闭路极点问题。文中通过矩阵 $[sI - A]^{-1}B$ 的右既约分解矩阵, 导出了闭路系统特征方程的 $p \times p$ 维多项式矩阵行列式表示式 ($p = \text{rank} B$)。利用这一表示式直接配置闭路极点, 计算反馈矩阵 K 。文中同时给出了计算矩阵 $[sI - A]^{-1}B$ 右既约分解矩阵的一种新算法。最后举例说明了它们的应用, 并进一步讨论了 K 矩阵的灵活算法。

一、引 言

给定能控的线性时不变系统

$$\dot{x} = Ax + Bu, \quad y = Cx, \quad (1)$$

其中 x 为 n 维状态向量; u 为 p 维控制向量; y 为 m 维输出向量; A, B, C 分别为相应维数的实常数矩阵。不失一般性假定 $\text{rank} B = p$, 对系统 (1) 引进状态反馈

$$u = -Kx, \quad (2)$$

得闭路系统特征多项式

$$\phi(s) = |sI - A + BK|. \quad (3)$$

对于任意给定的一组闭路极点直接根据 (3) 式计算 K 矩阵, 通常遇到求解非线性方程组的困难。目前已有多种方法避开这一困难, 但算法皆比较繁, 并附加一定的限制条件^[1,2,3,4]。

本文提出了计算矩阵 $[sI - A]^{-1}B$ 右既约分解矩阵及计算 K 矩阵的一种新方法。

二、特征多项式低维矩阵行列式表示式

下面推导闭路系统特征多项式 (3) 的 $p \times p$ 维多项式矩阵行列式表示式。
设

$$G(s) = [sI - A]^{-1}B = N(s)T^{-1}(s), \quad (4)$$

称 $sI - A$ 和 B 矩阵为 $G(s)$ 矩阵的左分解; 称 $T(s)$ 和 $N(s)$ 矩阵为 $G(s)$ 矩阵的右分解, 并且 $T(s)$ 和 $N(s)$ 分别为 $p \times p$ 和 $n \times p$ 维多项式矩阵。若 $[B:sI - A]$ 矩阵的 Smith

标准型为 $[I_n:0]$, 则称 $sI - A$ 和 B 为 $G(s)$ 的左既约分解; 同理若 $\begin{bmatrix} T(s) \\ N(s) \end{bmatrix}$ 的 Smith 标准型为 $\begin{bmatrix} I_n \\ 0 \end{bmatrix}$, 则称 $T(s)$ 和 $N(s)$ 为 $G(s)$ 的右既约分解¹.

引理 1. 若系统 (1) 能控, 则 $sI - A$ 和 B 矩阵为 $G(s)$ 矩阵的左既约分解.

引理 2. 若 $sI - A$ 和 B 矩阵, $T(s)$ 和 $N(s)$ 矩阵分别为 $G(s)$ 矩阵的左和右既约分解, 则 $sI - A$ 和 $T(s)$ 矩阵, B 和 $N(s)$ 矩阵除 1 以外的不变因子完全一致.

由引理 2 得知, $|sI - A|$ 和 $|T(s)|$ 只差一个常数因子.

引理 3. 若 P 和 Q 分别为 $n \times m$ 和 $m \times n$ 维矩阵, 则

$$|I_n + PQ| = |I_m + QP|. \quad (5)$$

上述三引理见文献[5].

定理 1. 假定系统 (1) 能控, $T(s)$ 和 $N(s)$ 矩阵为 $G(s)$ 矩阵的右既约分解, 则

$$\phi(s) = |T(s) + KN(s)|. \quad (6)$$

证明. 已知

$$[sI - A]^{-1}B = N(s)T(s)^{-1}, \quad (7)$$

由于

$$\begin{aligned} \phi(s) &= |sI - A + BK| = |sI - A| \cdot |I_n + [sI - A]^{-1}BK| \\ &= |sI - A| \cdot |I_p + KN(s)T^{-1}(s)| \\ &= |sI - A| \cdot |T(s)|^{-1} \cdot |T(s) + KN(s)|, \end{aligned} \quad (8)$$

若不考虑上式中的常数因子, 则 (6) 式成立, 定理证毕.

(6) 式就是特征多项式的 $p \times p$ 维多项式矩阵行列式表示式.

三、 $T(s)$, $N(s)$ 矩阵的计算

计算 $T(s)$ 和 $N(s)$ 矩阵已有一些算法^[5], 下面介绍一种新的简单算法.

假定矩阵对 (A, B) 能控, 则 $sI - A$ 和 B 矩阵互左素, 即为 $G(s)$ 矩阵的左既约分解, 并存在 $n \times n$ 和 $(n+p) \times (n+p)$ 维么模矩阵 $P(s)$ 和 $Q(s)$, 使得

$$P(s)[-B:sI - A]Q(s) = [-I_n:0] \quad (9)$$

和存在 $P(s)$ 和 $Q'(s)$ 么模矩阵, 使得

$$P(s)[-B:sI - A]Q'(s) = [-I_n:U(s)], \quad (10)$$

其中 $U(s)$ 为 $n \times p$ 多项式矩阵.

定理 2. 若矩阵对 (A, B) 能控, 则对于 $G(s)$ 矩阵的右分解矩阵 $T(s)$ 和 $N(s)$ 有

$$\begin{bmatrix} T(s) \\ \dots \\ N(s) \end{bmatrix} = Q_p(s). \quad (11)$$

并且由 (11) 式确定的 $T(s)$ 和 $N(s)$ 矩阵为 $G(s)$ 矩阵的右既约分解. 其中 $Q_p(s)$ 为 (9) 式中么模矩阵 $Q(s)$ 后 p 列组成的 $(n+p) \times p$ 维矩阵.

证明. 由 $[sI - A]^{-1}B = N(s)T^{-1}(s)$ 得

$$[-B:sI - A] \begin{bmatrix} T(s) \\ \dots \\ N(s) \end{bmatrix} = 0. \quad (12)$$

考虑到 (9) 式, 则得

$$\left[\begin{array}{c|c|c} -I_p & 0 & 0 \\ \dots & \dots & \dots \\ 0 & -I_{n-p} & 0 \end{array} \right] \begin{bmatrix} T'(s) \\ \dots \\ N'_1(s) \\ \dots \\ N'_2(s) \end{bmatrix} = 0, \quad (13)$$

其中

$$\begin{bmatrix} N'_1(s) \\ N'_2(s) \end{bmatrix} = N'(s), \quad \begin{bmatrix} T'(s) \\ \dots \\ N'(s) \end{bmatrix} = Q^{-1}(s) \begin{bmatrix} T(s) \\ \dots \\ N(s) \end{bmatrix}. \quad (14)$$

$T'(s)$ 和 $N'_2(s)$ 为 $p \times p$ 维矩阵, N'_1 为 $(n-p) \times p$ 维矩阵. 由 (13) 式可知, $T'(s) = 0$, $N'_1(s) = 0$, $N'_2(s)$ 为任意矩阵. 选取 $N'_2(s) = I_p$, 则由 (14) 式得 (11) 式成立. 由于

$$Q^{-1}(s) \begin{bmatrix} T(s) \\ \dots \\ N(s) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ \dots \\ I_p \end{bmatrix}, \quad (15)$$

其中 $Q^{-1}(s)$ 亦为么模矩阵, 所以 $\begin{bmatrix} T(s) \\ \dots \\ N(s) \end{bmatrix}$ 的 Smith 标准型为 $\begin{bmatrix} I_p \\ 0 \end{bmatrix}$, 故由 (11) 式所确定的 $T(s)$ 和 $N(s)$ 矩阵为 $G(s)$ 矩阵的右既约分解, 定理 2 证毕.

推论. 若矩阵对 (A, B) 能控, 则对于 $G(s)$ 矩阵的右分解矩阵 $T(s)$ 和 $N(s)$ 有

$$\begin{bmatrix} T(s) \\ \dots \\ N(s) \end{bmatrix} = Q'(s) \begin{bmatrix} U(s) \\ I_p \end{bmatrix}. \quad (16)$$

并且由 (16) 式所确定的 $T(s)$ 和 $N(s)$ 矩阵为 $G(s)$ 矩阵的右既约分解.

证明. 选取 $\begin{bmatrix} I_n & U(s) \\ 0 & I_p \end{bmatrix}$ 么模矩阵, 则由 (10) 式得

$$P(s)[-B:sI - A]Q'(s) \begin{bmatrix} I_n & U(s) \\ 0 & I_p \end{bmatrix} = [-I_n:0], \quad (17)$$

从而得

$$Q(s) = Q'(s) \begin{bmatrix} I_n & U(s) \\ 0 & I_p \end{bmatrix}, \quad Q_p(s) = Q'(s) \begin{bmatrix} U(s) \\ I_p \end{bmatrix}. \quad (18)$$

由此得 (16) 式. 根据定理 2 推论得证.

定理 2 及其推论给出了计算 $[sI - A]^{-1}B$ 矩阵右既约分解矩阵 $T(s)$ 和 $N(s)$ 的方法, 就是通过对复合矩阵 $[-B:sI - A]$ 进行基本行列变换求得 $Q(s)$ 或 $Q'(s)$, $U(s)$ 即可.

四、 K 矩阵的计算

1) 从 $T(s) + KN(s)$ 矩阵中任取一行 $t_i(s) + k_i N(s)$ (其中 $t_i(s)$ 和 k_i 分别为

$T(s)$ 和 K 的第 i 行), 该行为 p 维多项式行向量, 其多项式系数为 k_i 的 n 个元素的线性函数. 对这一行配置一个极点需要 p 个元素, 配置两个极点需 $2p$ 个元素, 以此类推, 对该行最多能配置 $[n/p]$ 个极点. 这里 $[n/p]$ 表示 n/p 的整数部分. 不失一般性, 考虑 $T(s) + KN(s)$ 的前 $p-1$ 行, 可配置极点 $\eta_1 \leq (p-1)[n/p]$ 个, 同时确定 $k_1 \sim k_{p-1}$ 行向量.

2) 从 $|T(s) + KN(s)|$ 中提出已经配定的 η_1 阶多项式, 则得余下部分特征多项式

$$\phi_1(s) = \begin{vmatrix} M(s) \\ \mathbf{t}_p(s) + \mathbf{k}_p N(s) \end{vmatrix}, \quad (19)$$

其中 $M(s)$ 为 $(p-1) \times p$ 维已知多项式矩阵; $\mathbf{t}_p(s)$ 和 \mathbf{k}_p 分别为矩阵 $T(s)$ 和 K 的第 p 行. 将 (19) 式展开得

$$\phi_1(s) = [\mathbf{t}_p(s) + \mathbf{k}_p N(s)] \Delta, \quad (20)$$

其中 Δ 为 (19) 式最后一行元素代数余子式组成的 p 维多项式列向量. 式 (20) 为 $n-\eta_1$ 阶多项式, 其系数为 k_p 的 n 个元素的线性函数. 对 (20) 式配置余下的 $n-\eta_1$ 个极点, 并计算得到 k_p 行向量, 最后完成了 K 矩阵的计算.

五、举 例

已知能控系统参数矩阵为^[4]

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}, \quad B = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}, \quad (21)$$

给定闭路极点为 $-1, -1, -1, -2 \pm i$, 计算状态反馈矩阵 K .

1) 应用第三节给出的方法计算得

$$T(s) = \begin{bmatrix} 0 & s & 0 \\ 0 & 0 & s \\ s^3 & 0 & 0 \end{bmatrix}, \quad N(s) = \begin{bmatrix} 1 & s & s^2 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}^T, \quad (22)$$

并得闭路系统特征多项式为

$$\phi(s) = \begin{vmatrix} k_{13}s^2 + k_{12}s + k_{11} & s + k_{11} + k_{14} & k_{11} + k_{15} \\ k_{23}s^2 + k_{22}s + k_{21} & k_{21} + k_{24} & s + k_{21} + k_{25} \\ s^3 + k_{33}s^2 + k_{32}s + k_{31} & k_{31} + k_{34} & k_{31} + k_{35} \end{vmatrix}, \quad (23)$$

其中 k_{ij} 是 K 矩阵的第 i 行第 j 列元素.

2) 因为 $[n/p] = 1$, 故首先对 (23) 式第一行和第二行各配置一个极点 -1 , 此时取 $k_{11} = k_{12} = k_{13} = k_{15} = k_{21} = k_{22} = k_{23} = k_{24} = 0$, $k_{14} = k_{25} = 1$ 即可, 则得

$$\phi(s) = \begin{vmatrix} 0 & s + 1 & 0 \\ 0 & 0 & s + 1 \\ s^3 + k_{33}s^2 + k_{32}s + k_{31} & k_{31} + k_{34} & k_{31} + k_{35} \end{vmatrix}. \quad (24)$$

将已配定的 $(s+1)^2$ 二次式从 (24) 式中提出来, 则得余下部分特征多项式为

$$\phi_1(s) = s^3 + k_{33}s^2 + k_{32}s + k_{31}. \quad (25)$$

已知

$$\phi_1(s) = (s+1)(s+2+i)(s+2-i) = s^3 + 5s^2 + 9s + 5, \quad (26)$$

比较 (25) 和 (26) 式中 s 同次幂系数, 最后得

$$K = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 5 & 9 & 5 & 0 & 0 \end{bmatrix}. \quad (27)$$

这个结果要比文献 [4] 中的结果简单得多. 对该例这也是一个最简单的结果. 因为五阶系统要实现闭路极点任意配置, 一般情况至少需要五个参数. 同时, 对该例还有其它参数选取方案. 例如, 对第一行和第二行进行联合配置. 取 $k_{11} = k_{12} = k_{13} = k_{14} = k_{21} = k_{22} = k_{23} = 0$, $k_{15} = -1$, 则得闭路系统特征多项式

$$\phi(s) = \begin{vmatrix} 0 & s & -1 \\ 0 & k_{24} & s + k_{25} \\ s^3 + k_{33}s^2 + k_{32}s + k_{31} & k_{31} + k_{34} & k_{31} + k_{35} \end{vmatrix}. \quad (28)$$

将 (28) 式展开得

$$\phi(s) = (s^2 + k_{25}s + k_{24})(s^3 + k_{33}s^2 + k_{32}s + k_{31}). \quad (29)$$

取闭路极点为 $-3 \pm 2i$, -1 , $-2 \pm i$, 则得

$$\phi(s) = (s^2 + 6s + 13)(s^3 + 5s^2 + 9s + 5). \quad (30)$$

由 (29) 和 (30) 式直接得

$$K = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 13 & 6 \\ 5 & 9 & 5 & 0 & 0 \end{bmatrix}. \quad (31)$$

在文献 [3] 和 [4] 中, 分别要求 $p-1$ 和 $n-p+1$ 个闭路系统极点选取不同实数. 对该例按上述方法选取 K 矩阵的参数, 则闭路系统极点的预先选取没有限制条件.

一般根据矩阵 $T(s) + KN(s)$ 的具体形式可以采用灵活算法, 诸如行与行的联合配置, 保留部分开路系统极点等, 这样通常可以简化计算, 并且可以得到尽可能简单的 K 矩阵.

结 束 语

本文给出的计算状态反馈矩阵 K 的方法是基于闭路系统特征方程的 $p \times p$ 维行列式表示式. 由于这一表示式中的多项式的系数都是 K 矩阵元素的线性函数, 所以计算只要求解线性代数方程.

计算 $[sI - A]^{-1}B$ 矩阵右既约分解矩阵, 在对 $[-B:sI - A]$ 进行基本行列变换时, 应首先尽量实行基本行变换, 而后实行列变换, 这样可以简化计算步骤, 并且可得到尽可能简单的 $Q(s)$ 矩阵. 当 A, B 为能控或为输入可辨识标准型时, 采用此法计算 $[sI - A]^{-1}B$ 的右既约分解矩阵是非常简单的, 对 $[-B:sI - A]$ 只作行变换即可.

采用文中给出的方法计算状态反馈矩阵不仅比已有的方法简单,而且参数选取直观、灵活、自由度大(单输入情况除外),有多个解可供选用,通常还可以得到尽可能简单的,即非零元素尽可能少的状态反馈矩阵。

参 考 文 献

- [1] Portor, B. and Cross, R., *Modal Control Theory and Application*, London, Taylor and Francis, New York, Barnes and Noble, 1972.
- [2] Wolovich, W. A., *Linear Multivariable Systems*, New York, Springer, 1974.
- [3] Munro, N. and Novin-Hirbod, S., Pole Assignment Using Full Rank Output feedback Compensator, *Int. J. Systems Sci.*, 10(1979), 285.
- [4] Lovass-Nogy, V., O'bennon, M. and Robson, G., Pole Assignment Using Matrix Generalized Inverses, *Int. J. Systems Sci.*, 12(1981), 385—392.
- [5] [日]须田信英等著,曹长修译,自动控制中的矩阵理论,科学出版社,1979.

A DIRECT METHOD FOR POLE ASSIGNMENT USING STATE FEEDBACK

ZHANG FUEN

(Harbin Institute of Technology)

ABSTRACT

In this paper the problem of the pole assignment in a linear time-invariant system $\dot{\mathbf{x}} = \mathbf{A}\mathbf{x} + \mathbf{B}\mathbf{u}$, $\mathbf{y} = \mathbf{C}\mathbf{x}$, using the state feedback law $\mathbf{u} = -\mathbf{K}\mathbf{x}$ is studied. In the paper a determinant expression of the $p \times p$ polynomial matrix for the characteristic polynomial of the closed-loop system is derived by means of the relative right reduced factorization matrices of the matrix $[s\mathbf{I} - \mathbf{A}]^{-1}\mathbf{B}$ ($p = \text{rank } \mathbf{B}$). Based on the expression the poles are assigned directly and the matrix \mathbf{K} is computed. In addition a new algorithm for computing the relative right reduced factorization matrices of the matrix $[s\mathbf{I} - \mathbf{A}]^{-1}\mathbf{B}$ is presented. Finally, a numerical example is given to illustrate their applications, and by means of the example flexible computation of the matrix \mathbf{K} is further shown.