

$C[sI-A]^{-1}B$ 传递函数矩阵互素分解的新算法

张福恩

(哈尔滨工业大学控制工程系)

摘要 本文通过矩阵的基本列(或行)变换给出了计算矩阵 $[sI-A]^{-1}B, C[sI-A]^{-1}B$ 的互素分解矩阵的新算法. 这种算法比已有的简单, 实用. 文的最后举例说明了它的应用.

关键词: 多变量控制系统; 极点配置; 多项式矩阵; 多项式矩阵互素分解

1. 引言

在线性多变量系统理论中, 利用传递函数矩阵的互素分解矩阵设计状态反馈、输出反馈、PI、PID 调节器是行之有效的方法^[1,2,3], 这种方法首先遇到的就是计算 $[sI-A]^{-1}B, C[sI-A]^{-1}$, $C[sI-A]^{-1}B$ 的互素分解矩阵. 关于有理函数矩阵互素分解矩阵的计算文献^[1,4]已作了详细的讨论. 本文则给出了与^[1,4]不同的算法, 通过矩阵简单的基本列(或行)变换即可得到矩阵的互素分解矩阵. 下面首先讨论算法的理论基础.

2. 基本理论

设能控能观系统方程为

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

其中 $x \in R^n, u \in R^r, y \in R^m$, 分别称为状态向量, 控制向量和输出向量; A, B, C 分别为相应维数的实常数矩阵. 由系统(1)得传递函数矩阵

$$G_1(s) = [sI - A]^{-1}B, \quad G_2(s) = C[sI - A]^{-1}, \quad G(s) = C[sI - A]^{-1}B. \quad (2)$$

2.1 首先讨论 $[sI-A]^{-1}B$ 的右互素分解

设
$$G_1(s) = [sI - A]^{-1}B = N_1(s)D_1^{-1}(s), \quad (3)$$

其中 $N_1(s)$ 和 $D_1(s)$ 分别为 $(n+p) \times p, p \times p$ 维矩阵. 称 $B, sI - A$ 和 $N_1(s), D_1(s)$ 分别为 $G_1(s)$ 的左和右分解. 若复合阵 $[B | sI - A]$ 和 $\begin{bmatrix} D_1(s) \\ N_1(s) \end{bmatrix}$ 的 smith 标准型分别为 $[I_n \quad 0]$ 和 $\begin{bmatrix} I_p \\ 0 \end{bmatrix}$, 则分别称它们为 $G_1(s)$ 的左和右互素分解. 简称左和右互素的.

引理 1 若 (A, B) 能控, 则 $B, sI - A$ 矩阵左互素^[4].

引理 2 若 $B, sI - A$ 矩阵左互素, 则存在有 $(n+p) \times (n+p)$ 么模矩阵 $Q(s)$ 使得

$$[-B \quad sI - A]Q(s) = [U_1(s) \quad 0]. \quad (4)$$

证 因为 $B, sI - A$ 矩阵左互素, 所以存在有 $n \times n$ 和 $(n+p) \times (n+p)$ 么模矩阵 $P(s)$ 和 Q

(s)使得

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

由于 $P^{-1}(s)$ 存在, 且亦为么模矩阵, 因而得

$$[-B \quad sI - A]Q(s) = [P^{-1}(s) \quad 0] = [U_1(s) \quad 0],$$

其中 $U_1(s) = P^{-1}(s)$, 引理 2 得证.

定理 1 若 (A, B) 能控, 则 $[sI - A]^{-1}B$ 的一组右互素分解矩阵 $N_1(s), D_1(s)$ 由下式确定

$$\begin{bmatrix} D_1(s) \\ N_1(s) \end{bmatrix} = Q_p(s), \quad (5)$$

其中 $Q_p(s)$ 为么模列变换阵 $Q(s)$ 的后 p 列组成的矩阵.

证 由于 $[sI - A]^{-1}B = N_1(s)D_1^{-1}(s)$, 因而得

$$[-B \quad sI - A] \begin{bmatrix} D_1(s) \\ N_1(s) \end{bmatrix} = 0. \quad (6)$$

已知 (A, B) 能控, 故 $B, sI - A$ 左互素, 根据引理 2, (6) 式可改写成下列形式

$$[U_1(s) \quad 0] \begin{bmatrix} D'_1(s) \\ N'_1(s) \end{bmatrix} = 0, \quad (7)$$

其中

$$\begin{bmatrix} D'_1(s) \\ N'_1(s) \end{bmatrix} = Q^{-1}(s) \begin{bmatrix} D_1(s) \\ N_1(s) \end{bmatrix}. \quad (8)$$

将(7)式分解成下列形式

$$\underbrace{\begin{bmatrix} U_1(s) & 0 \end{bmatrix}}_n \underbrace{\begin{bmatrix} D'_1(s) \\ N'_{11}(s) \\ N'_{12}(s) \end{bmatrix}}_p \begin{matrix} \} p \\ \} n - p = 0. \\ \} p \end{matrix} \quad (9)$$

选取

$$\begin{bmatrix} D'_1(s) \\ N'_{11}(s) \end{bmatrix} = 0, \quad N'_{12}(s) = I_p, \quad (10)$$

将其代入(8)式得

$$\begin{bmatrix} D_1(s) \\ N_1(s) \end{bmatrix} = Q(s) \begin{bmatrix} D'_1(s) \\ N'_1(s) \end{bmatrix} = Q(s) \begin{bmatrix} 0 \\ I_p \end{bmatrix} = Q_p(s). \quad (11)$$

因为 $Q(s)$ 是么模阵, 所以 $N_1(s), D_1(s)$ 右互素. 定理 1 证毕.

2.2 $C[sI - A]^{-1}$ 矩阵的左互素分解

引理 3 若 (A, C) 能观, 则 $C, sI - A$ 矩阵右互素^[4].

引理 4 若 $C, sI - A$ 右互素, 则存在有 $(n+m) \times (n+m)$ 么模矩阵 $P(s)$, 使得

$$P(s) \begin{bmatrix} -C \\ sI - A \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} U_2(s) \\ 0 \end{bmatrix} \begin{matrix} \} n \\ \} m, \end{matrix} \quad (12)$$

其中 $U_2(s)$ 为 $n \times n$ 么模矩阵.

定理 2 若 (A, C) 能观, 则 $C[sI - A]^{-1}$ 的一组左互素分解矩阵 $N_2(s), D_2(s)$ 由下式确定.

$$[D_2(s) \quad N_2(s)] = P_m(s), \quad (13)$$

其中 $P_m(s)$ 为么模行变换矩阵 $P(s)$ 的后 m 行组成的矩阵.

证明方法同定理1. 从略.

2.3 $C[sI-A]^{-1}B$ 矩阵的互素分解

设 $C[sI-A]^{-1}B$ 的右互素分解矩阵为 $N_r(s), D_r(s)$, 已知 $[sI-A]^{-1}B$ 的右互素分解 $N_1(s), D_1(s)$, 于是得

$$N_r(s) = CN_1(s), \quad D_r(s) = D_1(s). \quad (14)$$

另设 $C[sI-A]^{-1}B$ 的左互素分解为 $D_l(s), N_l(s)$, 已知 $C[sI-A]^{-1}$ 的左互素分解 $N_2(s), D_2(s)$, 于是得

$$N_l(s) = N_2(s)B, \quad D_l(s) = D_2(s). \quad (15)$$

3. 互素分解矩阵的计算方法

3.1 $D_1(s), N_1(s)$ 的计算

由定理1可知, 计算 $D_1(s), N_1(s)$ 矩阵, 就是计算 $Q_r(s)$ 矩阵, 亦即计算 $Q(s)$ 矩阵. $Q(s)$ 矩阵是将 $[-B|sI-A]$ 矩阵变换成 $[U_1(s) \ 0]$ 时的列变换矩阵. 它是么模矩阵, 并由基本列变换矩阵的积所组成, 即

$$Q(s) = Q_1(s)Q_2(s), \dots, Q_k(s). \quad (16)$$

从而得

$$Q_r(s) = Q(s) \begin{bmatrix} 0 \\ I_p \end{bmatrix} = Q_1(s), \dots, Q_k(s) \begin{bmatrix} 0 \\ I_p \end{bmatrix}. \quad (17)$$

基本变换矩阵有下列三种形式

$$\begin{array}{ccc}
 (a) & (b) & (c) \\
 \left[\begin{array}{cccc} 1 & & & \\ & \ddots & & \\ & & 1 & \\ & & & \alpha \\ & & & & \ddots \\ & & & & & 1 \end{array} \right] \leftarrow i\text{行} & , & \left[\begin{array}{cccc} 1 & & & \\ & \ddots & & \\ & & 1 & \beta(s) \\ & & & 0 \\ & & & & \ddots \\ & & & & & 0 \\ & & & & & & \ddots \\ & & & & & & & 1 \end{array} \right] \leftarrow i\text{行} \\
 \uparrow i\text{列} & \uparrow i\text{列} \quad \uparrow j\text{列} & \left[\begin{array}{cccc} 1 & & & \\ & \ddots & & \\ & & 1 & \\ & & & 0 \\ & & & & \ddots \\ & & & & & 1 \\ & & & & & & \ddots \\ & & & & & & & 1 \end{array} \right] \leftarrow i\text{行} \\
 & & \uparrow i\text{列} \quad \uparrow j\text{列} & \leftarrow j\text{行}
 \end{array} \quad (18)$$

基本变换阵(a), 作列变换时, 其作用是将第 i 列增大 α 倍. 作行变换时, 是将第 i 行增大 α 倍, α 为实常数, 这种变换以 $(i) \times \alpha$ 表示.

基本变换阵(b), 作列变换时, 其作用是将第 i 列的 $\beta(s)$ 倍加到第 j 列上, 以 $(j) + (i) \times \beta(s)$ 表示; 作行变换时, 是将第 j 行的 $\beta(s)$ 倍加到第 i 行上, 以 $(i) + (j) \times \beta(s)$ 表示, $\beta(s)$ 为 s 的多项式.

基本变换阵(c), 作列变换时, 是将第 i 列和第 j 列对调; 作行变换时, 是将第 i 行和第 j 行对调以 $(i) \rightleftharpoons (j)$ 表示.

在对 $[-B|sI-A]$ 矩阵实行基本列变换过程中, 取得基本列变换矩阵 $Q_j(s) (j=1, 2, \dots,$

k), 然后利用这些矩阵对 $\begin{bmatrix} 0 \\ I_r \end{bmatrix}$ 矩阵顺次实行行变换就得到了 $Q_r(s)$ 矩阵, 从而得到 $D_1(s), N_1(s)$ 矩阵了。

3.2 $N_2(s), D_2(s)$ 的计算

对 $\begin{bmatrix} -C \\ sI-A \end{bmatrix}$ 矩阵实行基本行变换, 使其成为 $\begin{bmatrix} U_2(s) \\ 0 \end{bmatrix}$ 矩阵, 从而得到变换矩阵

$$P(s) = P_k(s)P_{k-1}(s), \dots, P_2(s)P_1(s),$$

$$P_m(s) = [0 \quad I_m]P_k(s)P_{k-1}(s), \dots, P(s)P_1(s) \quad (19)$$

$$[D_2(s) \quad N_2(s)] = P_m(s). \quad (20)$$

及 $D_r(s), N_r(s); D_l(s), N_l(s)$ 的计算, 通过计算 $D_1(s), N_1(s); D_2(s), N_2(s)$ 很容易就得到了。

4. 例 题

例 1 已知能控系统矩阵为

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

计算 $[sI-A]^{-1}B$ 的右互素分解矩阵 $D_1(s), N_1(s)$ 。

4.1 计算方法 I

$$[-B \ ; \ sI-A] = \left[\begin{array}{ccc|cccc} (1) & (2) & (3) & (4) & (5) & (6) & (7) & (8) \\ -1 & -1 & 0 & s & -1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & s & -1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & s & 0 & 0 \\ -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & s & 0 \\ 0 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & s \end{array} \right],$$

$$\textcircled{1} (7) + (1) \times s, \quad \textcircled{2} (8) + (2) \times s,$$

$$\textcircled{3} (6) + (3) \times s, \quad \textcircled{4} (7) + (4),$$

$$\textcircled{5} (8) + (4), \quad \textcircled{6} (5) + (6) \times s,$$

$$\textcircled{7} (4) + (5) \times s, \quad \textcircled{8} (4) \rightleftharpoons (6)$$

$$\left[\begin{array}{ccc|cccc} (1) & (2) & (3) & (4) & (5) & (6) & (7) & (8) \\ -1 & -1 & 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right],$$

① (7)+(1)×s,

② (8)+(2)×s,

③ (6)+(3)×s,

④ (7)+(4),

⑤ (8)+(4),

⑥ (5)+(6)×s,

⑦ (4)+(5)×s,

⑧ (6)⇌(4),

$$\begin{array}{c}
 \begin{array}{l}
 \textcircled{1} \text{ (7)+(1)} \times s, \\
 \textcircled{2} \text{ (8)+(2)} \times s, \\
 \textcircled{3} \text{ (6)+(3)} \times s, \\
 \textcircled{4} \text{ (7)+(4)}, \\
 \textcircled{5} \text{ (8)+(4)}, \\
 \textcircled{6} \text{ (5)+(6)} \times s, \\
 \textcircled{7} \text{ (4)+(5)} \times s, \\
 \textcircled{8} \text{ (6)} \rightleftharpoons \text{(4)},
 \end{array} \\
 \longrightarrow \\
 \begin{array}{l}
 \textcircled{5} \text{ (8)+(4)}, \\
 \textcircled{6} \text{ (5)+(6)} \times s, \\
 \textcircled{7} \text{ (4)+(5)} \times s, \\
 \textcircled{8} \text{ (6)} \rightleftharpoons \text{(4)},
 \end{array}
 \end{array}$$

$$\begin{array}{cccc|ccc}
 (1) & (2) & (3) & (4) & (5) & (6) & (7) & (8) \\
 \hline
 -1 & -1 & 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 \\
 0 & 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\
 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\
 -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\
 0 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\
 \hline
 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & s & 0 \\
 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & s \\
 0 & 0 & 1 & s & s^2 & s^3 & 0 & 0 \\
 \hline
 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\
 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & s & 0 & 0 \\
 0 & 0 & 0 & 1 & s & s^2 & 0 & 0 \\
 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\
 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1
 \end{array}$$

例 2 已知系统矩阵为

$$A = \begin{bmatrix} 0 & -1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & -1 & 3 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & -3 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & -4 \end{bmatrix}, \quad B = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 3 & 0 & 1 \\ 0 & -4 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \end{bmatrix}, \quad C = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}.$$

计算 $D_1(s), N_1(s)$.

首先计算 $D_2(s), N_2(s)$

$$\begin{array}{c}
 \begin{array}{l}
 (1) \\
 (2) \\
 (3) \\
 (4) \\
 (5) \\
 (6) \\
 (7)
 \end{array} \\
 \left[\begin{array}{c} -C \\ sI - A \end{array} \right] = \begin{array}{c} \left[\begin{array}{ccccc}
 0 & -1 & 0 & 0 & 0 \\
 0 & 0 & 0 & 0 & -1 \\
 \hline
 s & 1 & 0 & 0 & -1 \\
 -1 & s+1 & -3 & 0 & 0 \\
 0 & 0 & s+2 & 0 & 0 \\
 0 & 0 & 0 & s & 3 \\
 0 & 0 & -1 & -1 & s+4
 \end{array} \right],
 \end{array}
 \end{array}$$

$$\begin{array}{c}
 \begin{array}{l}
 \textcircled{1} \text{ (3)+(1)}, \\
 \textcircled{3} \text{ (3)-(2)}, \\
 \textcircled{5} \text{ (7)+(2)} \times (s+4), \\
 \textcircled{7} \text{ (3)+(4)} \times s, \\
 \textcircled{9} \text{ (5)+(6)}, \\
 \textcircled{11} \text{ (6)+(5)} \times s,
 \end{array} \\
 \longrightarrow \\
 \begin{array}{l}
 \textcircled{2} \text{ (4)+(1)} \times (s+1) \\
 \textcircled{4} \text{ (6)+(2)} \times 3 \\
 \textcircled{6} \text{ (6)+(7)} \times s \\
 \textcircled{8} \text{ (3)-(6)} \times 3 \\
 \textcircled{10} \text{ (6)} \times 2 \\
 \textcircled{12} \text{ (7)} \rightleftharpoons \text{(3)}
 \end{array}
 \end{array}$$

$$\begin{array}{c}
 \begin{array}{c}
 (1) \\
 (2) \\
 (3) \\
 (4) \\
 (5) \\
 (6) \\
 (7)
 \end{array} \\
 \left[\begin{array}{ccccc}
 0 & -1 & 0 & 0 & 0 \\
 0 & 0 & 0 & 0 & -1 \\
 0 & 0 & -1 & -1 & 0 \\
 -1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\
 0 & 0 & 2 & 0 & 0 \\
 \hline
 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\
 0 & 0 & 0 & 0 & 0
 \end{array} \right],
 \end{array}$$

$$\begin{array}{cccccc} (1) & (2) & (3) & (4) & (5) & (6) & (7) \\ \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} & \xrightarrow{\text{①(3)} \Rightarrow (7), \text{②(5)} + (6) \times s,} & & & & & \\ & \xrightarrow{\text{③(6)} \times 2, \text{④(6)} + (5),} & & & & & \end{array}$$

$$\text{⑤(6)} - (3) \times 3, \quad \text{⑥(4)} + (3) \times s, \quad \text{⑦(7)} + (6) \times s, \quad \text{⑧(2)} + (7) \times (s+4)$$

$$\text{⑨(2)} + (6) \times 3, \quad \text{⑩(2)} - (3), \quad \text{⑪(1)} + (4) \times (s+1), \quad \text{⑫(1)} + (3)$$

$$\longrightarrow \begin{bmatrix} 0 & s^3 + 6s^2 + 11s + 6 & 0 & 0 & s & s+2 & s(s+2) \\ s^2 + s + 1 & -s^2 - 12s - 10 & 1 & s & 0 & -3 & -3s \end{bmatrix}$$

由此得

$$D_1(s) = D_2(s) = \begin{bmatrix} 0 & s^3 + 6s^2 + 11s + 6 \\ s^2 + s + 1 & -s^2 - 12s - 10 \end{bmatrix},$$

$$N_1(s) = N_2(s)B = \begin{bmatrix} s^2 + 3s + 2 & 3^2 - s + 2 & s \\ -3 & -3s - 3 & s + 1 \end{bmatrix}.$$

参 考 文 献

- [1] 张福恩, 状态反馈极点配置, 自动化学报, 2, (1986),
- [2] 张福恩, 输出反馈极点配置问题, 自动化学报, 1, (1987), 38-44.
- [3] 张福恩, PI 和 PID 调节器设计, 控制理论与应用, 2, (1988), 22-29.
- [4] 曹长修, 控制中的矩阵理论, 科学出版社, 北京, (1979).

New Algorithm of Coprime Fraction for Transfer Function Matrix $C[sI-A]^{-1}B$

Zhang Fuen

(Department of Control Engineering, Harbin Institute of Technology)

Abstract: In this paper a new algorithm of coprime fraction matrices for the $[sI-S]^{-1}B$, $C[sI-A]^{-1}$, $C[sI-A]^{-1}B$ matrices is given by using fundamental transformation of the matrix. It is simpler and more practical than the existing algorithm. Finally, the application is illustrated by two examples.

Key words: multivariable control system; pole assignment; polynomial matrix; coprime fraction of polynomial matrix