

离散时间的 Riccati 矩阵代数方程解 的一种新算法

姜 长 生

(南京航空学院)

摘 要

本文提出了离散时间的 Riccati 矩阵代数方程解的一种新算法,证明了这种算法的基本定理,并给出了这种算法的计算公式和算例。

一、引 言

求解离散时间的 Riccati 矩阵代数方程,在线性二次型高斯控制系统和线性最优滤波系统的分析、综合、设计中起着关键作用,同时在应用数学的许多领域也有重要应用。若干年来,这一方程的求解受到国内外许多学者的重视,但是和连续情况相比,求解这一方程的办法还不多,还有待于继续研究。文献[2],[3]的作者们,在大量文献的基础上,提出了 Schur 向量法和广义特征向量法。文献[5]的作者提出过用 $2n \times 2n$ 矩阵的变换矩阵求连续时间 Riccati 方程解的设想。本文在他们工作的基础上,提出一种新的算法。这种算法从逆对偶矩阵 Z 出发,根据凯莱-哈密顿定理,利用 Z 矩阵特征多项式的因式求解。这一算法,对于具有矩阵代数计算的数学库的计算机来说,是非常方便而且简单的。同时,这一算法的数值稳定性也是不言而喻的。

二、基本定理及证明

考虑离散时间的 Riccati 矩阵代数方程

$$F^T X F - X - F^T X G_1 (G_2 + G_1^T X G_1)^{-1} G_1^T X F + H = 0, \quad (1)$$

式中 $F, H, X \in R^{n \times n}$, $G_1 \in R^{n \times m}$, $G_2 \in R^{m \times m}$, 且 $G_2 = G_2^T > 0$, $H = H^T \geq 0$, $m \leq n$ 。同时假定 (F, G_1) 是能稳定对, (F, C) 是能检测对, 并且 C 为 H 的满秩因子, 即 $C^T C = H$, $\text{rank } C = \text{rank } H$ 。其次定义

$$G \triangleq G_1 G_2^{-1} G_1^T. \quad (2)$$

在上述假定之下, 方程(1)有唯一对称非负定解. 进一步, 如果 \$(F, C)\$ 完全可观测, 则方程(1)有唯一对称正定解.

构造矩阵

$$L = \begin{bmatrix} I & G \\ 0 & F^T \end{bmatrix}, \quad M = \begin{bmatrix} F & 0 \\ -H & I \end{bmatrix}, \quad (3)$$

如果 \$F\$ 可逆, 则再构造如下逆对偶矩阵 \$Z\$ (辛阵)

$$Z = L^{-1}M = \begin{bmatrix} F + GF^{-T}H & -GF^{-T} \\ -F^{-T}H & F^{-T} \end{bmatrix}. \quad (4)$$

定理 1 在上述假设条件下, 且 \$F\$ 可逆, 则

(1) 矩阵 \$Z\$ 可以通过相似变换阵 \$T\$, 使 \$T^{-1}ZT\$ 化为块三角阵, 其中 \$T = \begin{bmatrix} I & 0 \\ X & I \end{bmatrix}\$,

\$X\$ 为方程(1)的解;

(2) 矩阵 \$Z\$ 的 \$2n\$ 个特征值有 \$n\$ 个位于单位圆内, 另 \$n\$ 个位于单位圆外, 且互为倒数;

(3) 系统的闭环特征值谱为

$$\begin{aligned} \lambda(S) &= \lambda[F - G_1(G_2 + G_1^T X G_1)^{-1} G_1^T X F] = \lambda[F - G(X^{-1} + G)^{-1}F] \\ &= \lambda[F - GF^{-T}(X - H)] = \lambda[F^T(I + XG)^{-1}] = \lambda[(I + GX)^{-1}F]. \end{aligned} \quad (5)$$

证 设 \$X\$ 为方程(1)的解, 引入如下变换矩阵

$$T = \begin{bmatrix} I & 0 \\ X & I \end{bmatrix}, \quad T^{-1} = \begin{bmatrix} I & 0 \\ -X & I \end{bmatrix}, \quad (6)$$

对矩阵 \$Z\$ 作相似变换

$$T^{-1}ZT = \begin{bmatrix} F + GF^{-T}H - GF^{-T}X & -GF^{-T} \\ -XF - XGF^{-T}H - F^{-T}H + XGF^{-T}X + F^{-T}X & XGF^{-T} + F^{-T} \end{bmatrix}. \quad (7)$$

上式右边的分块矩阵, 其左下角块阵为零. 因为

$$\begin{aligned} &-XF - XGF^{-T}H - F^{-T}H + XGF^{-T}X + F^{-T}X \\ &= -F^{-T}[F^T X F - X - F^T X(GF^{-T}X - GF^{-T}H) + H]. \end{aligned}$$

上式中括号内的表达式就是方程(1). 这是因为可以证明

$$GF^{-T}X - GF^{-T}H = G_1(G_2 + G_1^T X G_1)^{-1} G_1^T X F \quad (8)$$

成立. 现证式(8)成立, 由式(8)的左边, 并考虑到方程(1), 则有

$$GF^{-T}X - GF^{-T}H = G_1 G_2^{-1} G_1^T F^{-T}(X - H)$$

$$\begin{aligned}
 &= G_1 G_2^{-1} G_1^T F^{-T} \cdot F^T X [F - G_1 (G_2 + G_1^T X G_1)^{-1} G_1^T X F] \\
 &= G_1 [G_2^{-1} G_1^T X F - G_2^{-1} G_1^T X G_1 (G_2 + G_1^T X G_1)^{-1} G_1^T X F] \\
 &= G_1 [G_2^{-1} (G_2 + G_1^T X G_1) - G_2^{-1} G_1^T X G_1] (G_2 + G_1^T X G_1)^{-1} G_1^T X F \\
 &= G_1 (G_2 + G_1^T X G_1)^{-1} G_1^T X F.
 \end{aligned} \tag{9}$$

可见式(8)的左右两边相等。由此,式(7)可以写成

$$T^{-1} Z T = \begin{bmatrix} F - GF^{-T}(X-H) & -GF^{-T} \\ 0 & (XG+I)F^{-T} \end{bmatrix}. \tag{10}$$

由于逆对偶矩阵 Z 是可逆的,因此同样有

$$T^{-1} Z^{-1} T = \begin{bmatrix} F^{-1}(I+GX) & F^{-1}G \\ 0 & F^T - (X-H)F^{-1}G \end{bmatrix}. \tag{11}$$

由式(10)和(11)有

$$F - GF^{-T}(X-H) = [F^{-1}(I+GX)]^{-1} = (I+GX)^{-1}F, \tag{12}$$

$$F^T - (X-H)F^{-1}G = [(XG+I)F^{-T}]^{-1} = F^T(XG+I)^{-1}. \tag{13}$$

上两式表明,矩阵

$$F - GF^{-T}(X-H) \text{ 和 } [(XG+I)F^{-T}]^{-1} \tag{14}$$

具有相同的特征值谱。也就是说,如果 λ 是矩阵 $[F - GF^{-T}(X-H)]$ 的特征值,也即 λ 是矩阵 Z 的特征值,那么 λ^{-1} 就是矩阵 $(XG+I)F^{-T}$ 的特征值,也即 λ^{-1} 也是矩阵 Z 的特征值。也即 $\lambda_i, \lambda_i^{-1} (i=1, \dots, n)$ 均为矩阵 Z 的特征值。由式(9)和式(10)有

$$\lambda[F - GF^{-T}(X-H)] = \lambda[F - G_1 (G_2 + G_1^T X G_1)^{-1} G_1^T X F] = \lambda(F - G_1 K), \tag{15}$$

式中 $K = (G_2 + G_1^T X G_1)^{-1} G_1^T X F$ 正是离散时间系统在二次性能指标取极小下的最优稳态反馈阵,众所周知, (F, G_1) 能稳时有

$$|\lambda_i[F - G_1 K]| < 1, \quad (i=1, \dots, n). \tag{16}$$

由式(14)可知

$$|\lambda_i[(XG+I)F^{-T}]| > 1, \quad (i=1, \dots, n). \tag{17}$$

且有 $\lambda_i(F - G_1 K) = \lambda_i^{-1}(XGF^{-T} + F^{-T})$, $(i=1, \dots, n)$ 。这表明, $\lambda_i, \lambda_i^{-1}$ 分别是矩阵 Z 在单位圆内和单位圆外的特征值,且互为倒数。至此,定理的(1)、(2)得证。

最后,由式(12)、(13)、(15)不难看出,定理所指出的系统特征值谱是正确的。证毕。

定理 2 在与定理 1 相同的假设下, 若矩阵 Z 可以通过非奇异相似变换分解成

$$Z = \begin{bmatrix} F + GF^{-T}H & -GF^{-T} \\ -F^{-T}H & F^{-T} \end{bmatrix} \\ = \begin{bmatrix} W_{11} & W_{12} \\ W_{21} & W_{22} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} J & 0 \\ 0 & J^{-1} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} W_{11} & W_{12} \\ W_{21} & W_{22} \end{bmatrix}^{-1}, \quad (18)$$

式中 J 为 Z 在单位圆内的特征值 λ 构成的 Jordan 形矩阵, J^{-1} 为 Z 在单位圆外的特征值 λ^{-1} 构成的 Jordan 形矩阵, $W = \begin{bmatrix} W_{11} & W_{12} \\ W_{21} & W_{22} \end{bmatrix}$ 为相应的非奇异变换阵, 则方程 (1) 的唯一对称非负定解可以表示成

$$X = W_{21}W_{11}^{-1}. \quad (19)$$

且当 (F, C) 完全可观测时, 有 $X > 0$.

本定理的证明见文献 [6] 或 [7]. 根据这个定理, 方程 (1) 的解可以通过求矩阵 Z 的特征向量来获得.

三、本算法的定理、计算公式和算例

定理 3 在与定理 1 相同的假设下, 方程 (1) 的解 X 可按如下关系式来确定

$$\Delta(Z) \begin{bmatrix} I \\ X \end{bmatrix} = 0 \quad \text{或} \quad [-X \quad I] \tilde{\Delta}(Z) = 0, \quad (20)$$

其中 Z 为式 (4) 所示的矩阵, 相应于矩阵多项式 $\Delta(Z)$ 和 $\tilde{\Delta}(Z)$ 的纯量多项式 $\Delta(\lambda)$ 和 $\tilde{\Delta}(\lambda^{-1})$ 满足

$$\det(\lambda I - Z) = \Delta(\lambda) \tilde{\Delta}(\lambda^{-1}), \quad (21)$$

式中 $\Delta(\lambda)$, $\tilde{\Delta}(\lambda^{-1})$ 是幂次均为 n 次的多项式. $\Delta(\lambda)$ 零点的模小于 1, $\tilde{\Delta}(\lambda^{-1})$ 零点的模大于 1. 这里还假定, $\Delta(Z) = \begin{bmatrix} \hat{Z}_{11} & \hat{Z}_{12} \\ \hat{Z}_{21} & \hat{Z}_{22} \end{bmatrix}$ 和 $\tilde{\Delta}(Z) = \begin{bmatrix} \tilde{Z}_{11} & \tilde{Z}_{12} \\ \tilde{Z}_{21} & \tilde{Z}_{22} \end{bmatrix}$ 的 $n \times n$ 分块 $\hat{Z}_{12}$ 和 $\tilde{Z}_{12}$ 均可逆.

证 根据定理 1, 考虑到式 (10)、(16) 和 (17), 则有

$$\det(\lambda I - Z) = \det\{\lambda I - [F - GF^{-T}(X - H)]\} \det[\lambda I - (XG + I)F^{-T}] \\ = \Delta(\lambda) \tilde{\Delta}(\lambda^{-1}), \quad (22)$$

式中 $\Delta(\lambda)$ 零点的模小于 1, 而 $\tilde{\Delta}(\lambda^{-1})$ 零点的模大于 1. 设纯量多项式 $\Delta(\lambda)$ 为

$$\Delta(\lambda) = \lambda^n + a_1 \lambda^{n-1} + \cdots + a_{n-1} \lambda + a_n. \quad (23)$$

将矩阵 Z 代入式 (23) 得

$$\Delta(Z) = \begin{bmatrix} \hat{Z}_{11} & \hat{Z}_{12} \\ \hat{Z}_{21} & \hat{Z}_{22} \end{bmatrix} = Z^n + a_1 Z^{n-1} + \dots + a_{n-1} Z + a_n I. \quad (24)$$

用式(6)的变换阵 T 和 T^{-1} 对上式作变换

$$T^{-1} \Delta(Z) T = \begin{bmatrix} \hat{Z}_{11} + \hat{Z}_{12} X & \hat{Z}_{12} \\ -X \hat{Z}_{11} + \hat{Z}_{21} - X \hat{Z}_{12} X + \hat{Z}_{22} X & -X \hat{Z}_{12} + \hat{Z}_{22} \end{bmatrix}. \quad (25)$$

由式(10)有

$$\Delta(T^{-1} Z T) = \begin{bmatrix} \Delta[F - GF^{-T}(X - H)] & \Sigma \\ 0 & \Delta[(XG + I)F^{-T}] \end{bmatrix}, \quad (26)$$

式中 Σ 为 $n \times n$ 矩阵。因为式(25)和(26)是完全相等的两个分块矩阵, 所以由分块矩阵相等的法则得

$$\hat{Z}_{11} + \hat{Z}_{12} X = \Delta[F - GF^{-T}(X - H)]. \quad (27)$$

由凯莱-哈密顿定理知

$$\Delta[F - GF^{-T}(X - H)] = 0.$$

再由假定 $\hat{Z}_{12}$ 的逆存在, 则由式(27)得

$$X = -\hat{Z}_{12}^{-1} \hat{Z}_{11}. \quad (28)$$

同样由

$$-X \hat{Z}_{12} + \hat{Z}_{22} = \Delta[(XG + I)F^{-T}] = 0, \quad (29)$$

可得

$$X = \hat{Z}_{22}^{-1} \hat{Z}_{12}. \quad (30)$$

式(28)和(30)分别与定理所指出的式(20)的两式是等效的。证毕。

定理3的证明过程实际上同时给出了方程(1)的解的计算公式和计算步骤。据此, 便不难得方程(1)的解。上述算法也适用于连续系统情况。

算例 已知系统的参数如下:

$$F = \begin{bmatrix} 2.1 & -0.4 & -2.2 & 1.1 \\ -5.7 & 2 & 6.6 & -4.5 \\ -6.1 & 1.6 & 7.8 & -4.7 \\ -13.8 & 3.6 & 16.8 & -10 \end{bmatrix}, \quad G_1 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \end{bmatrix},$$

$$H = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix}, \quad G_2 = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}.$$

不难验证系统的参数满足: F 可逆, (F, G_1) 能稳, $G_2 = G_2^T > 0$, $H = H^T \geq 0$, $m = 3$

$n=4$, 且存在 C 阵

$$C = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix},$$

使 $C^T C = H$, $\text{rank } C = \text{rank } H$, 和 (F, C) 完全可观测。如此, 经计算机计算得方程 (1) 的解 X 为

$$X = \begin{bmatrix} 208.0260440 & -58.3511217 & -248.5322302 & 152.7698700 \\ -58.3511217 & 18.5019734 & 71.0629253 & -42.1337261 \\ -248.5322302 & 71.0629253 & 299.4252577 & -183.4603896 \\ 152.7698700 & -42.1337261 & -183.4603896 & 113.8656139 \end{bmatrix}.$$

经验算所得结果十分准确。不同的计算数例表明, 上面所提出的新算法是十分有效的, 它为解决这类问题又提供了一条新途径。

致谢 黄琳教授对本文初稿提出了宝贵意见, 笔者深致谢意。

参 考 文 献

- [1] 黄琳, 系统与控制理论中的线性代数, 科学出版社, (1984)。
- [2] Laub, A. J., A Schur Method for Solving Algebraic Riccati Equations, IEEE, AC-24, 6, (1979), 913-921.
- [3] Pappas, T., Laub, A. J. and Sandell, N.R., On the Numerical Solution of the Discrete-time Algebraic Riccati Equation, IEEE, AC-25, 4, (1980), 631-641.
- [4] Anderson, B. D. O. and Moore, J. B., Optimal Filtering Prentice-Hall, INC, Englewood Cliffs, New Jersey, (1979)。
- [5] Anderson, B. D. O., The Solution of Quadratic Matrix Equations, Electronics Letters, 2, (1966), 371-372.
- [6] 姜长生, 离散时间的 Riccati 矩阵代数方程解的一种新算法, 第五届全国控制理论及其应用学术交流会议论文集, 下册, (1985), 551-554.
- [7] Икрамов, Х. Д., Численное Решение Матричных Уравнений, Москва, Наука, (1984), 148-160.

A NEW ALGORITHM FOR SOLVING THE DISCRETE-TIME RICCATI MATRIX ALGEBRAIC EQUATION

Jiang Changsheng

(Nanjing Aeronautical Institute)

Abstract

In this paper, a new algorithm for solving the discrete-time Riccati matrix algebraic equation is presented. The basic theorems of this algorithm are demonstrated, and the solving formulas and numerical example of this algorithm are given.