

- تفسیر : سیستم کانونیکال جردن اشاره شده در صفحه قبلی کنترل پذیر است اگر فقط اگر :
- ۱- آخرین ردیف B می زیر ماتریس B متناظر با بلوک B جردن متناظر با مقدار ویژه یکسان نادرسته خطی باشد.
 - ۲- اگر مقدار ویژه مکرری تنها یک بلوک جردن متناظر دارد، آخرین ردیف زیر ماتریس متناظر B برداری غیر صفر باشد.
 - ۳- ردیف B متناظر با مقدار ویژه غیر صفر باشد.

اثبات : بصورت شهودی از صفحه قبل بیان می شود.

مثال : صورت کانونیکال جردن زیر را در نظر بگیرید :

$$J = \begin{bmatrix} -1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -3 \end{bmatrix} \quad B_n = \begin{bmatrix} a \\ b \\ 1 \end{bmatrix}$$

* توجه نمایید که a متناظر با بلوک جردن $\begin{bmatrix} -1 & 1 \\ 0 & -1 \end{bmatrix}$ بوده و b متناظر با بلوک جردن $\begin{bmatrix} -1 \end{bmatrix}$ است. به نظر می آید که a و b اسکار میسند و حتماً به هم وابسته خطی هستند و بنابراین به ازای هر a و b سیستم کنترل ناپذیر است.

$$[\lambda I - A, B] = \begin{bmatrix} \lambda & -1 & 0 & 0 & a \\ 0 & \lambda & 0 & 0 & b \\ 0 & 0 & \lambda & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & \lambda + 3 & 0 \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} \lambda & 0 & 0 & a \\ 0 & \lambda & 0 & b \\ 0 & 0 & \lambda & 1 \\ 0 & 0 & 0 & \lambda + 3 \end{bmatrix}$$

این دو سطر همواره وابسته خطی هستند!

نکته مهم : سیستم k ورودی که بیش از یک بلوک جردن متناظر با قطب تکراری دارند، کنترل ناپذیر هستند.

* برای سیستم بالا اگر دو ورودی داشتیم و ماتریس B بصورت $\begin{bmatrix} a_1 & a_2 \\ b_1 & b_2 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}$ بود آنگاه می توانستیم با انتخاب مناسب a_1, a_2, b_1, b_2 طوری که مستقل خطی باشند، سیستم را کنترل پذیر کنیم.

نکته : در حالت کلی اگر سیستم k بلوک جردن با مقدار ویژه یک داشته باشد، حداقل k ورودی برای کنترل آن مورد نیاز است.

رویت پذیری :

* یکی از سائل مهم در تحلیل طراحی سیستم های کنترل مدرن + ارضای حالت ، بازسازی رفتار سیستم یا تخمین متغیرهای دینامیک از شادبات خروجی است .

* میزان وابستگی خروجی به رفتار متغیرهای حالت سیستم را روبرت پذیر گویند .

سیستم قطری زیر را در نظر بگیرید :

$$\begin{cases} \dot{z} = \begin{bmatrix} -1 & 0 \\ 0 & -2 \end{bmatrix} z \\ y = \begin{bmatrix} 1 & a \end{bmatrix} z \end{cases}$$

که در آن a یک عدد حقیقی است . پاسخ این سیستم به شرایط اولیه $[z_1(0), z_2(0)]^T$ عبارت است از :

$$z = z_1(t) + a z_2(t) = e^{-t} z_1(0) + a e^{-2t} z_2(0)$$

* توجه نمایند که در موردیکه $z_1(0) \neq 0$ ، رفتار متغیر حالت اول ($z_1(t)$) همواره در خروجی شادپه می گردد .

* اما رفتار متغیر حالت دوم ($z_2(t)$) در موردیکه a غیر صفر باشد شادپه می شود .

* به ازای $a \neq 0$ هر تغییری در شرایط اولیه هیچ تأثیری در خروجی ندارد .

* روبرت پذیری این سیستم و میزان وابستگی خروجی به متغیرهای حالت به مقدار a بستگی دارد .

رویت پذیری کامل : فرض کنید $y(t; t_0, x_0, u)$ ، پاسخ متغیر خروجی سیستم خطی تغییرناپذیر با زمان

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

را به ازای درودی $u(t)$ و حالت اولیه $x(t_0) = x_0$ نشان دهیم . آنگاه سیستم داره شده را

کاملاً روبرت پذیر گویند اگر برای هر t_0 ، زمانی اندک $\epsilon > 0$ وجود داشته باشد که

$$y(t; t_0, x_0, u) = y(t; t_0, x'_0, u)$$

که در آن $t_0 \leq t \leq t_0 + \epsilon$ موجب شود که حتماً شرط اولیه x_0 و x'_0 با هم برابر باشد .

* به عبارت دیگر در متن داشتن اطلاعات $u(t)$ و $y(t)$ در بازه ای از زمان ، $x(t)$ را نتوان به طور یکتا تعیین نمود .

* سیستم زیر را در نظر بگیرید :

$$\begin{cases} \dot{x} = Ax + Bu \\ y = Cx \end{cases} \Rightarrow J(t; t_0, x_0, u) = C e^{A(t-t_0)} x_0 + \int_{t_0}^t C e^{A(t-\tau)} B u(\tau) d\tau$$

اگر خواستیم طبق تعریف ردت پذیری عمل کنیم باید در شرایطی که خروجی یکسان باشد و ورودی یکسان باشد، حتماً شرایط اولیه یکسان باشد :

$$J(t; t_0, x_0, u) = J(t; t_0, x'_0, u)$$

$$\Rightarrow C e^{A(t-t_0)} x_0 = C e^{A(t-t_0)} x'_0$$

اگر بخواهیم $x_0 = x'_0$ باشد، باید حتماً $C e^{A(t-t_0)}$ رتک کامل باشد :

* طبق ترکیب کسری هسلیتون و رابطه نیور e^A داریم :

$$C e^{A(t-t_0)} = C \left[I + A \frac{(t-t_0)}{1!} + \frac{A^2(t-t_0)^2}{2!} + \frac{A^3(t-t_0)^3}{3!} + \dots \right]$$

$$= C \left[I + A \phi_1(t-t_0) + A^2 \phi_2(t-t_0) \dots + A^{n-1} \phi_{n-1}(t-t_0) \right]$$

که در آن $\phi_i(t-t_0)$ تابعی بر حسب $(t-t_0)$ است. می توان ساده بالا را بصورت زیر نوشت :

$$C e^{A(t-t_0)} = \begin{bmatrix} I & I \phi_1(t-t_0) & I \phi_2(t-t_0) & \dots & I \phi_{n-1}(t-t_0) \end{bmatrix} \begin{bmatrix} C \\ CA \\ CA^2 \\ \vdots \\ CA^{n-1} \end{bmatrix}$$

* بنابراین ماتریس $C e^{A(t-t_0)}$ زمانی رتک کامل است که $\begin{bmatrix} C^T & A^T C^T & A^2 C^T & \dots & A^{n-1} C^T \end{bmatrix}^T$ رتک کامل باشد.

تقریب : سیستم $\begin{cases} \dot{x} = Ax + Bu \\ y = Cx \end{cases}$ زمانی ردت پذیر است که ماتریس $\begin{bmatrix} C^T & A^T C^T & \dots & (A^T)^{n-1} C^T \end{bmatrix}^T$ رتک کامل باشد.

قضیه دuality : Theorem of Duality زوج (A, B) کنترل پذیر است اگر و تنها اگر

زوج (A^T, B^T) رویت پذیر باشد.

اثبات : شرط کنترل پذیری معصومیت زیر بود برای زوج (A, B) :

$$C(A, B) = [B \ AB \ A^2B \ \dots \ A^{n-1}B] \quad (I)$$

$$O(A^T, B^T) = \begin{bmatrix} B^T \\ B^T A^T \\ B^T (A^T)^2 \\ \vdots \\ B^T (A^T)^{n-1} \end{bmatrix} = (A^T, B^T) \text{ زوج برای رویت پذیر معصومیت}$$

* همانطور که دیده می شود ماتریس $C(A, B)$ و $[O(A^T, B^T)]^T$ لذا رتبه کامل بودن هر دو با هم یکسان است.

قضیه : حدیث زیر با هم یکسان هستند :

۱- زوج (A, C) رویت پذیر است.

۲- ماتریس $w_0(t)$ غیر منفی است : $\forall t \rightarrow w_0(t) = \int_0^t e^{A^T t} C^T C e^{A t} dt$

۳- ماتریس رویت پذیری رتبه کامل باشد.

۴- ماتریس $(n+1) \times n$ زیر درجه آگین دلیو رتبه کامل ستونی باشد : $\begin{bmatrix} A - \lambda I \\ C \end{bmatrix}$ (قضیه PBH)

۵- همه آگین دلیو A اگر دلیو مقدار حقیقی مستقیم باشد آنگاه $w_0 = \int_0^\infty e^{A^T t} C^T C e^{A t} dt$ پاسخ صحیح به فرد معادله در بردار :

$$A^T w_0 + w_0 A = -C^T C$$

اثبات : از طریق دuality معصومیت کنترل پذیری.

تفصیل پارتیشن بندی سیستم های مدیت ناپذیر :

$$P(0) = P \begin{bmatrix} C \\ CA \\ \vdots \\ CA^{n-1} \end{bmatrix} = n_2 < n \quad : \quad \text{سیستم} \quad \begin{cases} \dot{x} = Ax + Bu \\ y = Cx \end{cases} \quad \text{را در نظر بگیرید که در آن رتبه ناقص باشد}$$

و مدیت ناپذیر باشد. آنگاه شباهت پارتیشن بندی سیستم های کنترل ناپذیر، سطوحی مستقل $O(A, C)$

$$P = \begin{bmatrix} p_1 \\ \vdots \\ p_{n_2} \\ \hline p_{n_2+1} \\ \vdots \\ p_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} P_1 \\ P_2 \end{bmatrix} \quad \text{را تبدیل می کنیم} \quad \bar{x} = Px$$

$$\begin{cases} \begin{bmatrix} \dot{\bar{x}}_0 \\ \dot{\bar{x}}_o \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \bar{A}_0 & 0 \\ \bar{A}_{21} & \bar{A}_o \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \bar{x}_0 \\ \bar{x}_o \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} \bar{B}_0 \\ \bar{B}_o \end{bmatrix} u \\ y = [\bar{C}_0 \ 0] \begin{bmatrix} \bar{x}_0 \\ \bar{x}_o \end{bmatrix} + Du \end{cases}$$

در سیستم مدیت آمده زوج (\bar{A}_0, \bar{C}_0) مدیت پذیر است :

$$\begin{cases} \dot{\bar{x}}_0 = \bar{A}_0 \bar{x}_0 + \bar{B}_0 u \\ \bar{y} = \bar{C}_0 \bar{x}_0 + Du \end{cases}$$

اثبات : شباهت آنچه در مورد پارتیشن بندی سیستم های کنترل ناپذیر بیان شد.

مثال : مثال بیان شده در مورد سیستم زیر را در نظر بگیرید :

$$\begin{cases} \dot{x} = \begin{bmatrix} 2 & 3 & 2 & 1 \\ -2 & -3 & 0 & 0 \\ -2 & -2 & -4 & 0 \\ -2 & -2 & -2 & -5 \end{bmatrix} x + \begin{bmatrix} 1 \\ -2 \\ 2 \\ -1 \end{bmatrix} u \\ y = [7 \ 6 \ 4 \ 2] x(t) \end{cases}$$

در صورتی که برای محاسبه $O(A, C)$ و $ctrb(A^T, C^T)$ یا $obsv(A, C)$ و $ctrb(A, C)$

$$\text{rank}(O(A, C)) = 2 \rightarrow \text{rank}([O(A, C)_1; O(A, C)_2; [0 \ 1 \ 0 \ 0]; [0 \ 0 \ 0 \ 1]]) = 4$$

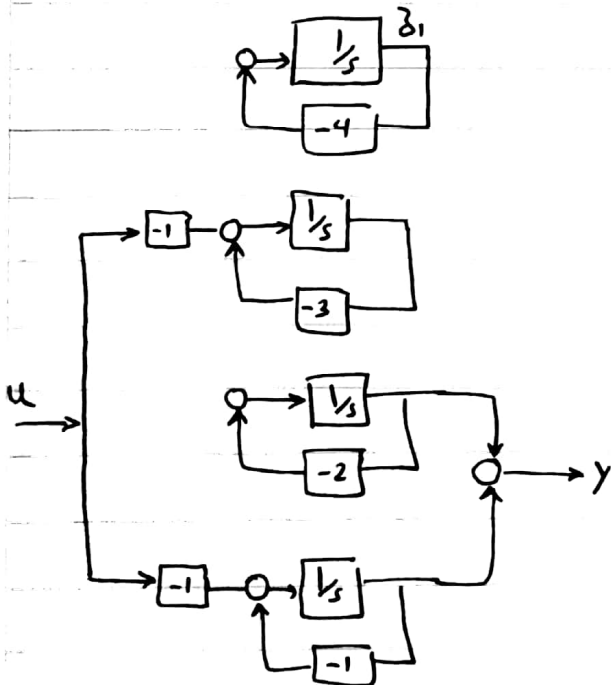
* در سطح اول $O(A, C)$ در سطح $[0 \ 1 \ 0 \ 0]$ و $[0 \ 0 \ 0 \ 1]$ نیز بررسی اضافه شده اند که رتبه کامل تولید شود.

$$P = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix} \rightarrow \begin{cases} \dot{\bar{x}} = P A P^{-1} \bar{x} + P B u \\ y = C P^{-1} \bar{x} \end{cases}$$

$$\dot{\bar{x}} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ -2 & -3 & 0 & 0 \\ -6 & -4 & -3 & 0 \\ 4 & 3 & 1 & -4 \end{bmatrix} \bar{x} + \begin{bmatrix} 1 \\ -1 \\ -2 \\ -1 \end{bmatrix} u$$

$$y = [1 \ 0 \ 0 \ 0]$$

توجه نمائید که در اینجا $\bar{A}_0 = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ -2 & -3 \end{bmatrix}$ و $\bar{C}_0 = [1 \ 0]$ بدست می آید که رتبه کامل است و مقابله دیگر آن $\lambda_1 = -1, \lambda_2 = -2$ می باشد.



* از شکل نیز دیده می شود که مد های -2, -1 در خروجی مشاهده می شوند.

تجزیه کالمن Kalman Decomposition :

با ترکیب تجزیه (پارتیشن بندی) سیستم های کنترل ناپذیر و تجزیه سینم های مثبت ناپذیر داریم :

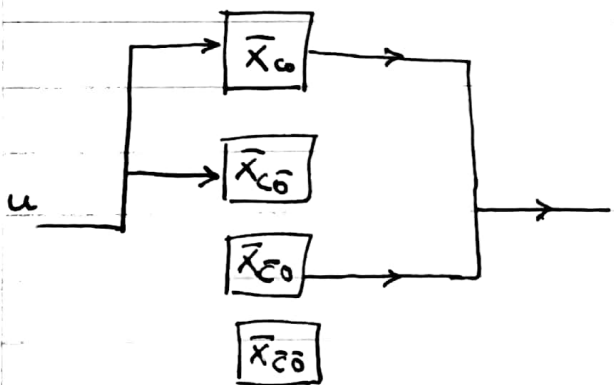
$$\begin{cases} \begin{bmatrix} \dot{\bar{x}}_{c0} \\ \dot{\bar{x}}_{c\bar{o}} \\ \dot{\bar{x}}_{\bar{c}o} \\ \dot{\bar{x}}_{\bar{c}\bar{o}} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \bar{A}_{c0} & 0 & \bar{A}_{13} & 0 \\ \bar{A}_{21} & \bar{A}_{c\bar{o}} & \bar{A}_{23} & \bar{A}_{24} \\ 0 & 0 & \bar{A}_{\bar{c}o} & 0 \\ 0 & 0 & \bar{A}_{43} & \bar{A}_{\bar{c}\bar{o}} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \bar{x}_{c0} \\ \bar{x}_{c\bar{o}} \\ \bar{x}_{\bar{c}o} \\ \bar{x}_{\bar{c}\bar{o}} \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} \bar{B}_{c0} \\ \bar{B}_{c\bar{o}} \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} u \\ y = [\bar{C}_{c0} \ 0 \ \bar{C}_{\bar{c}o} \ 0] \bar{x} + D u \end{cases}$$

که در آن \bar{x}_{c0} هم کنترل پذیر هم مثبت پذیر است و بنابراین تابع تبدیل فقط \bar{x}_{c0} بستگی دارد.

$\bar{x}_{c\bar{o}}$ کنترل پذیر و مثبت ناپذیر است.

$\bar{x}_{\bar{c}o}$ کنترل ناپذیر و مثبت پذیر است.

$\bar{x}_{\bar{c}\bar{o}}$ کنترل ناپذیر و مثبت ناپذیر است.



اثبات : بصورت شعری می توان دید که ابتدا با تبدیل مناسب سیستم را بصورت تجزیه کنترل ناپذیری پارتیشن بندی می کنیم :

$$\begin{cases} \begin{bmatrix} \dot{\bar{x}}_c \\ \dot{\bar{x}}_{\bar{c}} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \bar{A}_c & A_{12} \\ 0 & \bar{A}_{\bar{c}} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \bar{x}_c \\ \bar{x}_{\bar{c}} \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} \bar{B}_c \\ 0 \end{bmatrix} u \\ y = [\bar{C}_c \ \bar{C}_{\bar{c}}] \bar{x} \end{cases}$$

* حال در سیستم بالا تا تک عناصر را بصورت مثبت پذیر تفکیک می نمایم :

$$\bar{A}_c \rightarrow \begin{bmatrix} \bar{A}_{c0} & 0 \\ \bar{A}_{21} & \bar{A}_{c\bar{o}} \end{bmatrix}, A_{12} \rightarrow \begin{bmatrix} \bar{A}_{13} & 0 \\ \bar{A}_{23} & \bar{A}_{24} \end{bmatrix}, \bar{A}_{\bar{c}} \rightarrow \begin{bmatrix} \bar{A}_{\bar{c}o} & 0 \\ \bar{A}_{43} & \bar{A}_{\bar{c}\bar{o}} \end{bmatrix}$$

$$\bar{B}_c \Rightarrow \begin{bmatrix} \bar{B}_{c0} \\ \bar{B}_{c0} \end{bmatrix}, \quad \bar{C}_c \rightarrow [\bar{C}_{c0} \ 0], \quad \bar{C}_c \rightarrow [\bar{C}_{c0} \ 0]$$

پس نابراین قضیه تجزیه کالمن ترکیب دو قضیه تجزیه کنترل ناپذیر و تجزیه روبریت ناپذیر است.

* در متلب دستور minreal برای این کار مناسب است و تا حدود مناسبی این کار را انجام می دهد.

$$sys = ss(A, B, C, D)$$

$$[sys_kalman, U] = minreal(sys)$$

$$Abar = U * A * U'$$

$$Bbar = U * B$$

$$Cbar = C * U'$$

نکته: با توجه به شکل تجزیه باتریس، می توان نشان داد که فقط \bar{X}_{c0} در تابع تبدیل نقش دارد پس داریم:

$$G = \bar{C}_{c0} (sI - \bar{A}_{c0})^{-1} \bar{B}_{c0} + D$$

* در مورد مثال مورد استفاده در این جزوه دستور minreal همان طور که انتظار می رود تابع تبدیل ناشی از مورد (-1) را نتیجه می دهد.

$$tf(sys_kalman) \rightarrow \frac{1}{s+1}$$

$$sys_kalman.A = -1, \quad sys_kalman.B = 1.345, \quad sys_kalman.C = 0.7385$$