

تضیه = اگر همه آگین دیویدی A دارای مقدار حقیقی منفی باشد، معادله زیر یک جواب یکتا M دارد که برای هر N بصورت زیر تعریف می شود:

$$A^T M + M A = -N$$

$$M = \int_0^{\infty} e^{A^T t} N e^{A t} dt$$

اثبات =

فرض کنید جواب یکتا نباشد که در آن داریم:

$$A^T (M_1 - M_2) + (M_1 - M_2) A = 0$$

در طرفین $e^{A^T t} (\cdot) e^{A t}$ ضرب می کنیم:

$$e^{A^T t} [A^T (M_1 - M_2) + (M_1 - M_2) A] e^{A t} =$$

$$= \frac{d}{dt} [e^{A^T t} (M_1 - M_2) e^{A t}] = 0$$

$$e^{A^T t} (M_1 - M_2) e^{A t} \Big|_0^{\infty} = 0 \quad (I) \quad \text{انتگرال گیری از 0 تا \infty می دهیم}$$

از طرفی چون همه مقادیر λ A حقیقی دارند پس $\lim_{t \rightarrow \infty} e^{A t} = 0$ ، $\lim_{t \rightarrow 0} e^{A t} = I$ (I)

$$(I), (II) \Rightarrow 0 - (M_1 - M_2) = 0 \Rightarrow M_1 = M_2 \quad \text{و نه } \times$$

برای چیک کردن پاسخ M ، کافیست آن را در بالا جایگزین کنیم:

$$\begin{aligned} \int_0^{\infty} A^T e^{A^T t} N e^{A t} + \int_0^{\infty} e^{A^T t} N e^{A t} A &= \int_0^{\infty} \frac{d}{dt} [e^{A^T t} N e^{A t}] dt = \\ &= e^{A^T t} N e^{A t} \Big|_0^{\infty} = 0 - N = -N \end{aligned}$$

* همچنین می توان به راحتی نشان داد که اگر N متقارن باشد، آنگاه M نیز متقارن است.

تفصیل : فرض کنید ماتریس $C(A, B)$ دارای رتبه کامل باشد .
 $\rho(C(A, B)) = n_1 < n$

آنگاه ماتریس P^{-1} را بصورت

$$(f) \quad P^{-1} = [q_1 \dots q_{n_1} \dots q_n]$$

شکل می دهیم . n_1 ستون اولیه ، هر n_1 ستون مستقل $C(A, B)$ است و بقیه ستونها می تواند بصورت دلخواه شکل شود تا جایی که P غیر سینگولار شود . در نتیجه ماتریس تشابهی بصورت $\bar{X} = P X$ تعریف می شود . در نتیجه \bar{X} بصورت زیر بدست می آید :

$$\begin{cases} \begin{bmatrix} \dot{\bar{X}}_c \\ \dot{\bar{X}}_{\bar{c}} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \bar{A}_c & \bar{A}_{12} \\ 0 & \bar{A}_{\bar{c}} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \bar{X}_c \\ \bar{X}_{\bar{c}} \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} \bar{B}_c \\ 0 \end{bmatrix} u \\ \bar{Y} = [\bar{C}_c \quad \bar{C}_{\bar{c}}] \begin{bmatrix} \bar{X}_c \\ \bar{X}_{\bar{c}} \end{bmatrix} + D u \end{cases} \quad \begin{aligned} \bar{A} &= P A P^{-1} \\ \bar{B} &= P B \\ \bar{C} &= C P^{-1} \end{aligned}$$

که در آن \bar{A}_c یک ماتریس $n_1 \times n_1$ و $\bar{A}_{\bar{c}}$ ماتریس $(n - n_1) \times (n - n_1)$ در آن

$$\begin{cases} \dot{\bar{X}}_c = \bar{A}_c \bar{X}_c + \bar{B}_c u \\ \bar{Y} = \bar{C}_c \bar{X}_c + D u \end{cases}$$

آنگاه (\bar{A}_c, \bar{B}_c) کنترل پذیر است . \leftarrow نام این تفصیل را پارتیشن بندی ماتریس کنترل پذیری می گوئیم .

ستون نام از \bar{A} ناشی است از $A q_{n_1}$ [در مقابل $\{q_1, \dots, q_{n_1}\}$ که در آن

q_1 تا q_{n_1} مستقل هستند و همچنین q_{n_1+1} تا q_n مستقل هستند .

* یاد آوری : جهت نمایش رتبه کامل سطحی می توانیم از $A^T A$ استفاده

تفسیر: محاسبات زیر با هم سازگار هستند و در مورد سیستم $\dot{x} = Ax + Bu$

۱- زوج (A, B) کنترل پذیر هستند.

۲- ماتریس $W_\epsilon = \int_0^\epsilon e^{A\tau} B B^T e^{A^T \tau} d\tau = \int_0^{\epsilon} e^{A(t-\tau)} B B^T e^{A^T(t-\tau)} d\tau$ غیر سینگولار برای هر $\epsilon > 0$ است.

۳- ماتریس $n \times n$ (زیر) ماتریس کنترل پذیری) W_ϵ بارنگ کامل n است:

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

۴- ماتریس $(n \times (n+p))$ در برد در هر رگین دلیو، رتبه کامل دارد. $[A - \lambda I \ B]$

۵- اگر، هر رگین دلیو A دارای مقدار حقیقی منفی باشد آنگاه، جواب یکسانی

$$A W_\epsilon + W_\epsilon A^T = -B B^T$$

مقبول است جواب به نام ماتریس گراسمان کنترل پذیری خوانده شد، و بصورت زیر نمایش داده می شود:

$$W_{t_\infty} = \int_0^{t_\infty} e^{A\tau} B B^T e^{A^T \tau} d\tau \quad (\text{به } \infty \text{ توجه کنید } t_\infty)$$

(۱) \leftrightarrow (۲):

اثبات: $\bar{\tau} = t - \tau \rightarrow \int_{\bar{\tau}=t}^0 e^{A(t-\tau)} B B^T e^{A^T(t-\tau)} d\tau = \int_{\bar{\tau}=0}^t e^{A\bar{\tau}} B B^T e^{A^T \bar{\tau}} (-d\bar{\tau})$
 $= \int_{\bar{\tau}=0}^t e^{A\bar{\tau}} B B^T e^{A^T \bar{\tau}} d\bar{\tau}$

که این همان رابطه (۲) شده در بند (۲) است.

* با توجه به نرم انداز در یک مقدار مثبت بی بین، همواره W_ϵ مثبت نیمه معین است. در صورتیکه غیر سینگولار باشد آنگاه مثبت معین است.

* در ابتدای آن فرض می شود، در صورتیکه W_ϵ غیر سینگولار باشد، آنگاه سیستم (A, B) کنترل پذیر است.

$$x(t_1) = e^{A t_1} x(0) + \int_0^{t_1} e^{A(t_1-\tau)} B u(\tau) d\tau \quad (I)$$

ادعای کنیم برای هر $x(0) = x_0$ و $x(t_1) = x_1$ در ردی زیر

$$u(t) = -B^T e^{A^T(t_1-t)} W_x^{-1}(t_1) [e^{At_1} x_0 - x_1] \quad (II)$$

می‌تواند x را به x_1 در زمان دقیق t_1 رساند.
حاجت‌داری (I) در (II) نتیجه می‌دهد:

$$\begin{aligned} x(t_1) &= e^{At_1} x_0 - \left(\int_0^{t_1} e^{A(t_1-\tau)} B B^T e^{A^T(t_1-\tau)} d\tau \right) W_x^{-1}(t_1) [e^{At_1} x_0 - x_1] \\ &= e^{At_1} x_0 - W_x(t_1) W_x^{-1}(t_1) [e^{At_1} x_0 - x_1] = x_1 \end{aligned}$$

* بنابراین اگر W_x^{-1} موجود داشته باشد یا به عبارت دیگر W_x غیر سینگولار باشد، انتخاب u مناسب می‌توان به هر x_1 دلخواهی دست یافت.

* حال به فرض منف فرض کنید (A, B) کنترل پذیر اما $W_x(t_1)$ مثبت‌متن برای بعضی از t_1 نباشد.
در نتیجه بردار غیر صفر v بصورت زیر موجود دارد:

$$0 = v^T W_x(t_1) v = \int_0^{t_1} v^T e^{A(t_1-\tau)} B B^T e^{A^T(t_1-\tau)} v d\tau = \int_0^{t_1} \|B^T e^{A^T(t_1-\tau)} v\|^2 d\tau$$

که نتیجه می‌دهد $B^T e^{A^T(t_1-\tau)} v = 0$ یا $v^T e^{A(t_1-\tau)} B = 0$ (III) برای همه τ در مجموعه $[0, t_1]$

در نتیجه بر طبق اصل کنترل پذیری باید

$$\exists \lambda(0) : v = e^{A t_1} x(0) \Rightarrow x(0) = e^{-A t_1} v$$

که در آن $x(t_1) = 0$ نتیجه بدهد:

$$0 = v + \int_0^{t_1} e^{A(t_1-\tau)} B u(\tau) d\tau$$

با ضرب از چپ در v^T داریم:

$$0 = v^T v + \underbrace{\int_0^{t_1} v^T e^{A(t_1-\tau)} B u(\tau) d\tau}_0$$

$$\Rightarrow \|v\|^2 = 0 \Rightarrow v = 0 \quad \text{❌}$$

چون قبلاً فرض کردیم $v \neq 0$.

آر باید باشد

از قبیل قبلی

(5) (2) : همانطور که بدانشان دارید، ماتریس (5×5) مشابه (5×5) برای λ آمده است می باشد. λ (ماتریس) را همان، مثبت می بینیم است. این ماتریس در صورتی که مثبت می باشد بصورت (iff) ، λ غیر صفر است. که این اثبات را کامل می کند.

(4) \Rightarrow (3) : در مورد $C(A, B)$ فل رتبه از لحاظ سطری باشد، آنگاه ماتریس $[A - \lambda I \ B]$ در هر λ رتبه از A رتبه کامل دارد. در غیر اینصورت یک λ رتبه از A وجود دارد و داریم:

$$q[A - \lambda I \ B] = 0$$

که در نتیجه داریم: $qA = \lambda_1 q$ ، $qB = 0$ در نتیجه q رتبه وکتور چپ A است.

$$qA^2 = (qA)A = (\lambda_1 q)A = \lambda_1^2 q \Rightarrow qA^k = \lambda_1^k q$$

$$q[B \ AB \ A^{n-1}B] = [qB \ \lambda_1 qB \ \dots \ \lambda_1^{n-1} qB] = 0$$

چون فرض کرده بودیم $C(A, B)$ رتبه کامل سطری دارد.

* برای آنکه نشان دهیم $p(C) < n$ صحیح می شود که $p([A - \lambda I \ B])$ در بعضی از λ رتبه از A باشد λ_1 باشد باید از قبیل پارتیشن ماتریس کنترل پذیر استفاده کنیم.

فرض کنید $p(C(A, B)) = n - m$ باشد آنگاه می توان با انتخاب مناسب P به رابطه زیر رسید:

$$\bar{A} = PAP^{-1} = \begin{bmatrix} \bar{A}_c & \bar{A}_{12} \\ 0 & \bar{A}_e \end{bmatrix} \quad \bar{B} = PB = \begin{bmatrix} \bar{B}_c \\ 0 \end{bmatrix}$$

حال فرض کنید λ_1 یک مقدار ویژه از \bar{A} است. q بردار ویژه چپ متناظر با آن باشد یعنی:

$$q, \bar{A}_e = \lambda_1 q$$

آنگاه داریم: $q, (\bar{A}_e - \lambda_1 I) = 0$

حال تعریف می کنیم $q = [0 \ q_1]$ و محاسبه می کنیم:

$$q[A - \lambda_1 I \ B]$$

$$p[\bar{A} - \lambda_1 I \quad \bar{B}] = [0 \quad q_1] \begin{bmatrix} \bar{A}_c - \lambda_1 I & \bar{A}_{12} & \bar{B}_c \\ 0 & \bar{A}_c - \lambda_1 I & 0 \end{bmatrix} = 0$$

* نکته: می‌دانیم $p([A - \lambda I \quad B]) < n$ در نتیجه $p([\bar{A} - \lambda I \quad \bar{B}]) < n$ در بعضی از ریشه‌ها.

(2) \leftrightarrow (3) : در اثبات (2) \leftrightarrow (1) بدانند که w_t غیر سینگولار است اگر و تنها اگر $v^T e^{At} B = 0 \quad \forall t$ هیچ v غیر صفر وجود نداشته باشد طوری که $v^T e^{At} B = 0$.

حال نشان می‌دهیم w_t غیر سینگولار است اگر ماتریس $C(A, B)$ رتبه کامل داشته باشد.

$$p(C(A, B)) < n \rightarrow v^T C = 0 \rightarrow v^T A^k B = 0 \text{ for } k=0, \dots, n-1$$

$$e^{At} B = \text{Im}[B, AB, \dots, A^{n-1}B] \rightarrow v^T e^{At} B = 0 \quad \times$$

این با شرط w_t غیر سینگولار در تناقض است. در نتیجه (2) \rightarrow (3).

(2) \rightarrow (3) : فرض کنید $C(A, B)$ رتبه کامل سغوی را دارد (1) $w_t(t)$ غیر سینگولار است.

$$\Rightarrow \exists v \text{ و } v^T e^{At} B = 0 \Rightarrow v^T A^k B = 0 \xrightarrow{k=1, 2, \dots} v^T [B \quad AB \quad \dots \quad A^{n-1}B] = v^T C = 0$$

\times این با این شرط که C رتبه کامل سغوی را دارد در تناقض است.