

تعداد صفهای انتقال (محدود و نامحدود)

پاتوجه به تعریف صفر انتقال (برای ماتریس های تابع تبدیل مربع) می توان گفت که تقریباً برای اکثر ماتریس های تابع تبدیل غیر مربع، صفر انتقال وجود ندارد. <sup>عادی</sup> جداگانه اصولاً وجود یک صفر انتقال به این معنی است که چندین کُپاد با بالانژین رتبه ممکن، به طور همزمان در یک نقطه از صفحه مقطط، و بیزه میشوند (یعنی در مینان کپاها صفر شود)

مثال: برای ماتریس تابع تبدیل مقابل

$$G(s) = \begin{bmatrix} \frac{s+5}{s+1} & \frac{2s+2}{s+6} \end{bmatrix}$$

آیا صفر انتقال وجود دارد؟

حل: رتبه عادی  $G(s)$  برابر یک است و بازه هیچ  $s$  ای رتبه عادی  $G(s)$  نخواهد شد و در ضمن بازه هیچ  $s$  ای به طور همزمان کپاها رتبه صفر نمی شوند.

قضیه: اگر  $G(s)$  مربعی باشد آنگاه تعداد صفها و قطب های آن با در نظر گرفتن قطب ها و صف های درجی نهایت با هم برابرند.

اثبات =

ماتریس تابع تبدیل  $G(s)$  را به صورت مقابل در نظر می گیریم

$$G(s) = [g_{ij}(s)]_{n \times m}$$

جهت تعیین صف و قطب در حالت کلی به شکل زیر عمل می شود

$$|G(s)| = K \frac{\prod_{i=1}^m (s - z_i)}{\prod_{i=1}^n (s - p_i)} \quad Z(s) = \prod_{i=1}^m (s - z_i) \quad \text{و} \quad P(s) = \prod_{i=1}^n (s - p_i)$$

اگر به جای  $s$  مقدار  $\frac{1}{\lambda}$  قرار نگیرد.

$$Z\left(\frac{1}{\lambda}\right) = \prod_{i=1}^m \left(\frac{1}{\lambda} - z_i\right) = \lambda^{-m} \prod_{i=1}^m (1 - \lambda z_i)$$

$$P\left(\frac{1}{\lambda}\right) = \lambda^{-n} \prod_{i=1}^n (1 - \lambda p_i) \Rightarrow \det G\left(\frac{1}{\lambda}\right) = \frac{K \lambda^{n-m} \prod_{i=1}^m (1 - \lambda z_i)}{\prod_{i=1}^n (1 - \lambda p_i)}$$

بنابراین آن را تعریف کنیم

$$H(\lambda) = G(1/\lambda)$$

$$\det[H(\lambda)] = \det[G(1/\lambda)]$$

$$\det[H(\lambda)] = \frac{K \lambda^{n-m} \prod_{i=1}^m (1 - \lambda z_i)}{\prod_{i=1}^m (1 - \lambda p_i)}$$

نظریه آینه معمولاً درجه مضرب در ضرایب مارتین تابع تبدیل (n) بزرگتر از درجه صورت

در ضرایب مارتین تابع تبدیل (m) است پس  $n-m > 0$

درجه فوق نشان می دهد که  $\det(H(\lambda))$  به تعداد  $n-m$  صفر در صفر دارد  
و این یعنی آنکه  $\det(G(s))$  به تعداد  $n-m$  صفر در بی نهایت دارد.

$$G(s) = n \text{ تعداد قطب های } G(s)$$

$$G(s) = \text{تعداد صفر های در بی نهایت} + \text{تعداد صفر های معین} \\ = m + n - m = n$$

بنابراین تخصیص ثابت شد.

تعیین تعداد صفر های نامعدوم از روی فضای حالت و تعیین پارامترهای مارتین

فرض کنید برای مارتین تابع تبدیل مربع  $m \times m$  یک تحقق می نیال با بُعد  $n$  (متغیرات) به صورت  $\{A, B, C, D\}$  ارائه شده باشد

$$G(s) = C(sI - A)^{-1}B + D$$

عبارت فوق را حول صفر در بی نهایت  $s = \infty$  با سبب لورانت ارائه می دهیم.

$$G(s) = D + \frac{CB}{s} + \frac{CAB}{s^2} + \frac{CA^2B}{s^3} + \dots \quad |s| \rightarrow \infty$$

پادوجه به تعریف  $H(\lambda)$  که برابر بود با  $G(1/\lambda)$  پس

$$H(\lambda) = D + \lambda CB + \lambda^2 CAB + \lambda^3 CA^2B + \dots \quad |\lambda| \rightarrow 0$$

$$H(0) = D$$

تذکره، از نمایش فضای حالت سیستم های SISO میاد داریم که هرگاه  $D \neq 0$  برابر صفر می برد یعنی آنکه سیستم آیداً سره می بود و آنر  $D \neq 0$  می شد یعنی آنکه سیستم سره است. (درجه صورت و مخرج تابع تبدیل یکی بود، سیر شمار صفر در بی ثابت صفر است)

در بحث فوق نیز آنر  $D=0$  باشد آنگاه خواهیم گفت که  $G(s)$  حداقل  $n-m$  صفر محدود و حداقل  $m$  صفر در بی ثابت خواهد داشت و به طور کلی آنر رتبه  $D$  کمتر از  $m$  بوده و آنرا برابر  $\mu$  تعریف کنیم. آنگاه خواهیم گفت  $H(s)$  حداقل  $m-\mu$  صفر در  $s=0$  و یا  $G(s)$  حداقل  $m-\mu$  صفر در بی ثابت دارد. و آنر رتبه  $D$  همان  $m$  گردد و  $(\mu, m)$  بنام این رتبه  $G(s)$  در بی ثابت کاهش یافته و یا به عبارتی صفرا انتقال در بی ثابت داریم

تعیین دقیق تعداد صفرای نامحدود توسط یا رامته های مارکوف

توسط آلفورتیم بسیار پیچیده میتوان توسط یا رامته های مارکوف، تعداد دقیق صفرای انتقال در بی ثابت را تعیین کرد. در اینجا تنها نتیجه بنامی بیان می گردد.

$$\text{اگر } \text{Rank}\{CB\} = n \Rightarrow \text{تعداد صفرای محدود} = n-m$$

به طور دقیق

$$\text{اگر } \text{Rank}\{CB\} = m-d \Rightarrow \text{حداکثر صفرای محدود} = n-m+d$$

مثال: برای ماتریس تابع تبدیل مقابل

$$G(s) = \begin{bmatrix} \frac{1}{s+1} & \frac{2}{s+3} \\ \frac{1}{s+1} & \frac{1}{s+1} \end{bmatrix}$$

تعداد صفرای نامحدود را بیابید.

$\boxed{s=1}$  : صفرا انتقال محدود

$s=-3$ ،  $s=-1$ ،  $s=-1$  : قطب های محدود  
بنابراین باید دو صفر در بی ثابت موجود باشد.

تعداد صفرهای انتقال را از زیر از دوره دیگر مورد بررسی قرار می دهیم

(۱) انتقال ده از سبک نوشت  $G(s)$

$$G(s) = \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} + \frac{1}{s} \begin{bmatrix} -3 & -2 \\ -1 & 1 \end{bmatrix} + \frac{1}{s^2} \begin{bmatrix} 11 & -6 \\ 11 & -1 \end{bmatrix} + \dots$$

بنابر این  $G(s)$  حداقل  $n-m$  صفر معصوم و حداقل  $m$   $\Rightarrow D=0$  صفر در بی نهایت دارد  $\Leftarrow$

$$2 = \text{حداقل صفر در بی نهایت}$$

(۲) استفاده از زیرهای مارکوف

مخت یاب به فضای حالت را داشته باشیم

$$A = \begin{bmatrix} 1 & -8 & -8 \\ 1 & -5 & -4 \\ 0 & 0 & -1 \end{bmatrix} \quad B = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ -1 & 0 \\ -1 & 1 \end{bmatrix} \quad C = \begin{bmatrix} 0 & 12 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$$

$$\text{Rank}\{CB\} = 2 \equiv 2 - d \Rightarrow d = 0$$

$$\Rightarrow n - m = 3 - 2 = 1 = \text{حداقل صفر معصوم}$$

$$\boxed{2 \equiv \text{تعداد صفر نا محدود}}$$

جایابی صفرهای انتقال

موقعیت صفرهای انتقال در یک سیستم عملی علاوه بر تولید لوری دینامیکی سیستم به موقعیت سسورها و معرک ها بستیدار وابسته است. معمولاً موقعیت سسورها و معرک ها از قبل مشخص بوده و غیر قابل تغییر هستند لذا موقعیت صفرهای انتقال ظاهراً غیر قابل تغییر بوده و حتی نمی توان توسط جبران سازی فیدبک آن ها را تغییر داد. اما میتوان توسط روش های مخصوصی صفرهای انتقال را جایابی کرد.

مثلاً از برداشتن به این مورد، چند معضله را مورد مطالعه قرار می دهیم.

معضله : صفرهای انتقال یک سیستم چند منخیره تحت فیدبک حالت و خروجی تغییرنا پذیر هستند.

اثبات - قسمت اول (فیدبک حالت)

برای سیستم با فضای حالت  $(A, B, C)$  و فیدبک حالت  $u = -Kx + r$

ماتریس رزبتراف سیستم به قدر زیر در خواهد آمد.

$$M_1(s) = \begin{bmatrix} sI - A + BK & B \\ -C & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} sI - A & B \\ -C & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} I & 0 \\ K & I \end{bmatrix}$$

$$= M(s) \begin{bmatrix} I & 0 \\ K & I \end{bmatrix}$$

↑ ماتریس رزبتراف سیستم اولیه بدون فیدبک حالت

$$|M_1(s)| = |M(s)|$$

بنابراین

مبدأ گفته شد که صفهای انتقال سیستم از روی عبارت  $|M(s)| = 0$  تعیین می گردد  
لذا نتیجه گرفته می شود که صفهای انتقال سیستم تحت تأثیر فیدبک حالت  
تغییر نمی کنند.

اثبات - قسمت دوم (فیدبک خروجی)

در این حالت سیگنال فیدبک را  $Fy$  تعریف کرده و باز ورودی فضای حالت داریم.

$$u = Fy + r$$

$$M_2(s) = \begin{bmatrix} sI - A + BFC & B \\ -C & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} sI - A & B \\ -C & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} I & 0 \\ FC & I \end{bmatrix}$$

←  $M(s)$

بنابراین مجدداً صفهای انتقال تغییر نمی کنند  $\Rightarrow |M_2(s)| = |M(s)|$