

Doplňky k přednášce
24 – Diskrétní řízení
Diskrétní metody analogické spojitém



Michael Šebek
Automatické řízení 2013



Metody diskrétního návrhu

Automatické řízení - Kybernetika a robotika

- Metody diskrétního návrhu, které jsou stejné (velmi podobné) metodám spojitého návrhu podrobně nepřednášíme, jenom je ukážeme na příkladech
- Proto byly z hlavních přednáškových slajdů přesunuty sem
- Zde uvedené slajdy jsou hlavně pro ty studenty, kteří metody spojitého návrhu neznají
- Ostatním mohou posloužit studentů jako opakování



Stavová zpětná vazba – diskrétní verze

- Skoro stejné jako ve spojitém případě:
Soustava, regulátor (stavová ZV) a výsledný systém

$$\mathbf{x}_{k+1} = \mathbf{F}\mathbf{x}_k + \mathbf{G}u_k$$

$$u_k = -\mathbf{K}\mathbf{x}_k + u_{C,k}$$

$$\mathbf{x}_{k+1} = \underbrace{(\mathbf{F} - \mathbf{G}\mathbf{K})}_{\mathbf{F}_{\text{new}}}\mathbf{x}_k + \mathbf{G}u_{C,k}$$

Úloha přiřazení charakteristického polynomu (pólů)

- Původní charakteristický polynom soustavy

$$\det(z\mathbf{I} - \mathbf{F}) = z^n + a_{n-1}z^{n-1} + \dots + a_1z + a_0$$

- chceme změnit na požadovaný charakteristický polynom

$$p_{\text{new}}(z) = z^n + p_{n-1}z^{n-1} + \dots + p_1z + p_0 = \det(z\mathbf{I} - \mathbf{F}_{\text{new}})$$

- Řešení - stejně, jako ve spojitém případě
- Např. Ackermannovým vzorcem

$$\mathbf{K} = [0 \quad \dots \quad 0 \quad 1] \mathbf{C}^{-1} p_{\text{new}}(\mathbf{F})$$



Návrh stavové ZV ve zvláštním tvaru

- Pokud je soustava v kanonickém tvaru říditelnosti

$$\mathbf{F} = \begin{bmatrix} -a_{n-1} & -a_{n-2} & \cdots & -a_1 & -a_0 \\ 1 & 0 & \cdots & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \cdots & 1 & 0 \end{bmatrix}, \quad \mathbf{G} = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$$

- pak je v něm i celkový systém se ZV

$$\mathbf{F}_{\text{new}} = \mathbf{F} - \mathbf{GK} = \left[\begin{array}{cccc|c} -(a_{n-1} + k_1) & -(a_{n-2} + k_2) & \cdots & -(a_1 + k_{n-1}) & -(a_0 + k_n) \\ 1 & 0 & \cdots & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \cdots & 1 & 0 \end{array} \right]$$

$$\begin{aligned} k_1 &= p_{n-1} - a_{n-1} \\ &\vdots \end{aligned}$$

- a k řešení stačí porovnat koeficienty

$$\begin{aligned} k_{n-1} &= p_1 - a_1 \\ k_n &= p_0 - a_0 \end{aligned}$$



Řešení: Obecný případ transformací

- Obecný případ můžeme vyřešit transformací souřadnic na triviální případ, řešením triviálního případu a transformací zpět do původních souřadnic
- Nejprve ze zadaných matic soustavy vypočteme její char. Polynom
$$\det(z\mathbf{I} - \mathbf{F}) = z^n + a_{n-1}z^{n-1} + \dots + a_1z + a_0$$
a z něj snadno napíšeme rovnice soustavy transformované do kanonického tvaru
$$\tilde{\mathbf{x}}(k+1) = \tilde{\mathbf{F}}\tilde{\mathbf{x}}(k) + \tilde{\mathbf{G}}\tilde{u}(k)$$
- z rovnic před a po transformaci teď najdeme transformační matici
$$\tilde{\mathbf{x}} = T^{-1}\mathbf{x}$$
 například pomocí matic říditelnosti $T^{-1} = \tilde{\mathbf{C}}\mathbf{C}^{-1}$ kde $\mathbf{C} = [\mathbf{G} \quad \mathbf{F}\mathbf{G} \quad \dots \quad \mathbf{F}^{n-1}\mathbf{G}]$ a $\tilde{\mathbf{C}} = [\tilde{\mathbf{G}} \quad \tilde{\mathbf{F}}\tilde{\mathbf{G}} \quad \dots \quad \tilde{\mathbf{F}}^{n-1}\tilde{\mathbf{G}}]$
- v těchto souřadnicích snadno najdeme (řešením triviálního případu) požadovanou ZV matici $\tilde{\mathbf{K}}$
- a nakonec ji transformuje do souřadnic původních $\mathbf{K} = \tilde{\mathbf{K}}T^{-1}$



Jiný způsob výpočtu transformační matice

- výpočet transformační matice pomocí matice říditelnosti a její inverze není numericky příliš spolehlivý
- ukážeme proto ještě alternativní postup
- díky zvláštní struktuře kanonického tvaru v něm má matice říditelnosti i její inverze také zvláštní tvar

- např. pro soustavu řádu 3 je

$$\tilde{\mathbf{C}} = \begin{bmatrix} 1 & -a_2 & a_2^2 - a_1 \\ 0 & 1 & -a_2 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

a také
$$\tilde{\mathbf{C}}^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & a_2 & a_1 \\ 0 & 1 & a_2 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

- obecně je



$$\tilde{\mathbf{C}}^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & a_{n-1} & a_{n-2} & \cdots & a_2 & a_1 \\ 0 & 1 & a_{n-1} & \cdots & a_3 & a_2 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \cdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 1 & a_{n-1} \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 0 & 1 \end{bmatrix}$$



Jiný způsob výpočtu transformační matice

- protože pro inverzi transformační matice je

$$\mathbf{T}^{-1} = \tilde{\mathbf{C}}\mathbf{C}^{-1}$$

- a přitom

$$\mathbf{C} = [\mathbf{G} \quad \mathbf{FG} \quad \dots \quad \mathbf{F}^{n-1}\mathbf{G}]$$

- a právě odvozené

$$\tilde{\mathbf{C}}^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & a_{n-1} & a_{n-2} & \dots & a_2 & a_1 \\ 0 & 1 & a_{n-1} & \dots & a_3 & a_2 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \dots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 1 & a_{n-1} \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

- dostáváme celkem

$$\mathbf{T}^{-1} = [\mathbf{G} \quad \mathbf{FG} + a_{n-1}\mathbf{G} \quad \dots \quad \mathbf{F}^{n-1}\mathbf{G} + a_{n-1}\mathbf{F}^{n-2}\mathbf{G} + \dots + a_1\mathbf{G}]$$



Řešení Ackermannovým vzorcem

Obecný případ můžeme vyřešit i přímo pomocí
Ackermannova vzorce

$$\mathbf{K} = [0 \quad \dots \quad 0 \quad 1] \mathbf{C}^{-1} p_{cl}(\mathbf{F})$$

kde použijeme

- matici říditelnosti

$$\mathbf{C} = [\mathbf{G} \quad \mathbf{FG} \quad \dots \quad \mathbf{F}^{n-1}\mathbf{G}]$$

- a do požadovaného charakteristického polynomu

$$p_{cl}(z) = z^n + p_{n-1}z^{n-1} + \dots + p_1z + p_0$$

- dosadíme matici soustavy

$$p_{cl}(\mathbf{F}) = \mathbf{F}^n + p_{n-1}\mathbf{F}^{n-1} + \dots + p_1\mathbf{F} + p_0\mathbf{I}$$



Pozorovatel pro diskretní soustavu

- Pokud chceme použít stavovou ZV, ale nedokážeme měřit všechny stavy, můžeme použít **pozorovatele**
- Pro diskretní soustavu

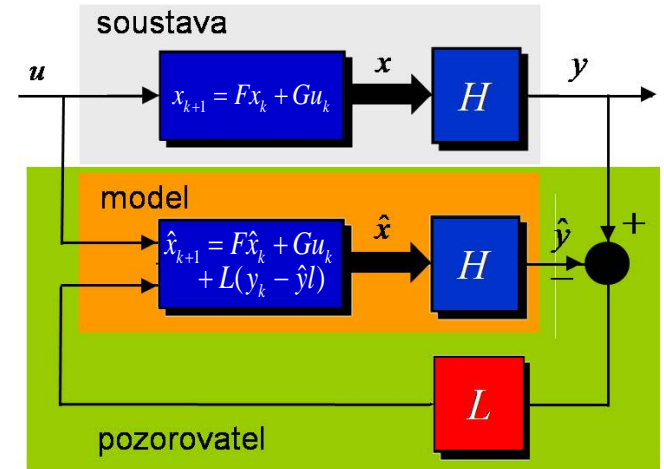
$$\mathbf{x}_{k+1} = \mathbf{F}\mathbf{x}_k + \mathbf{G}u_k, y_k = \mathbf{H}\mathbf{x}_k$$

- se pozorovatel skládá z modelu soustavy a injekce z výstupu

$$\begin{aligned}\hat{\mathbf{x}}_{k+1} &= \mathbf{F}\hat{\mathbf{x}}_k + \mathbf{G}u_k + \mathbf{L}(y_k - \hat{y}_k) \\ \hat{y}_k &= \mathbf{H}\hat{\mathbf{x}}_k\end{aligned}$$

- Pro odchylku odhadování $\tilde{\mathbf{x}} = \mathbf{x} - \hat{\mathbf{x}}$ platí

$$\tilde{\mathbf{x}}_{k+1} = (\mathbf{F} - \mathbf{L}\mathbf{H})\tilde{\mathbf{x}}_k = \mathbf{F}_{\text{poz}}\tilde{\mathbf{x}}_k$$





Pozorovatel pro diskretní soustavu

- Vhodnou volbou matice \mathbf{L} zajistíme, aby matice pozorování

$$\mathbf{F}_{\text{poz}} = \mathbf{F} - \mathbf{LH}$$

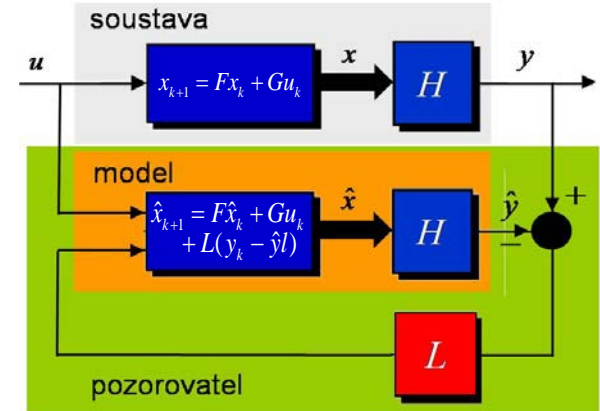
- měla požadovaný charakteristický polynom

$$p_{\text{poz}}(z) = \det(z\mathbf{I} - \mathbf{F}_{\text{poz}}) = z^n + a_{n-1}z^{n-1} + \dots + a_1z + a_0$$

- Jeho kořeny (póly pozorovatele) obvykle je volíme 2x až 6x rychlejší než póly regulátoru. Jen když je šum senzoru tak silný, že je hlavním problémem, volíme póly pozorovatele 2x pomalejší než póly regulátoru

- Při návrhu postupuje jako ve spojitém případě (tj. duálně k stav. ZV)
- Např. užijeme duální Ackermannův vzorec

$$\mathbf{L} = p_{\text{poz}}(\mathbf{F})\mathbf{O}^{-1} [0 \quad \dots \quad 0 \quad 1]^T \quad \text{kde matice pozorovatelnosti}$$



Vše jako ve spojitém případě

$$\mathbf{O} = \begin{bmatrix} \mathbf{H} \\ \mathbf{HF} \\ \vdots \\ \mathbf{HF}^{n-1} \end{bmatrix}$$



Nepovinné: Luenbergerův redukovaný pozorovatel

Automatické řízení - Kybernetika a robotika

- Právě probraný pozorovatel s rovnicí $\hat{\mathbf{x}}_{k+1} = \mathbf{F}\hat{\mathbf{x}}_k + \mathbf{G}u_k + \mathbf{L}(y_k - \hat{y}_k)$ obsahuje zbytečné zpoždění, neboť jeho stav $\hat{\mathbf{x}}_k$ v čase k závisí jen na měřeních provedených do času $k-1$
- Vůbec nevyužívá znalosti výstupu v čase k , který je také k dispozici
- Protože lze výstup přímo měřit (a považovat za jednu ze stavových veličin), stačí vlastně odhadovat o 1 stav méně
- Je tedy výhodnější pozorovatel s rovnicí

$$\begin{aligned}\hat{\mathbf{x}}_k &= \mathbf{F}\hat{\mathbf{x}}_{k-1} + \mathbf{G}u_{k-1} + \mathbf{L}\left[y_k - \mathbf{H}(\mathbf{F}\hat{\mathbf{x}}_{k-1} + \mathbf{G}u_{k-1})\right] \\ &= (\mathbf{I} - \mathbf{K}\mathbf{H})(\mathbf{F}\hat{\mathbf{x}}_{k-1} + \mathbf{G}u_{k-1}) + \mathbf{L}y_k\end{aligned}$$

- Pro jeho chybu odhadu platí $\tilde{\mathbf{x}}_k = (\mathbf{F} - \mathbf{L}\mathbf{H}\mathbf{F})\tilde{\mathbf{x}}_{k-1} = \hat{\mathbf{F}}\tilde{\mathbf{x}}_{k-1}$
- a volbou matice \mathbf{L} opět můžeme nastavit libovolná vlastní čísla
- Dále $y_k - \mathbf{H}\hat{\mathbf{x}}_k = \mathbf{H}\tilde{\mathbf{x}}_k = (\mathbf{I} - \mathbf{L}\mathbf{H})\tilde{\mathbf{x}}_{k-1}$ a pokud vybereme \mathbf{L} tak, aby $\mathbf{I} - \mathbf{L}\mathbf{H} = \mathbf{0}$, je výstup odhadován bez chyby a můžeme eliminovat jednu rovnici! **Redukovaný pozorovatel neobsahuje model soustavy!**



Spojení pozorovatele a stavové ZV

- Připojíme-li matici stavové ZV ke stavům pozorovatele (namísto stavů soustavy)
- Dostaneme klasickou ZV z výstupu
- Vše známe ze spojitého řízení tu platí:
- Takový regulátor má stavové rovnice

$$\hat{\mathbf{x}}_{k+1} = (\mathbf{F} - \mathbf{LH} - \mathbf{GK})\hat{\mathbf{x}}_k + \mathbf{L}y_k + \mathbf{G}r_k$$

$$u_k = -\mathbf{K}\hat{\mathbf{x}}_k + r_k$$

- A přenos

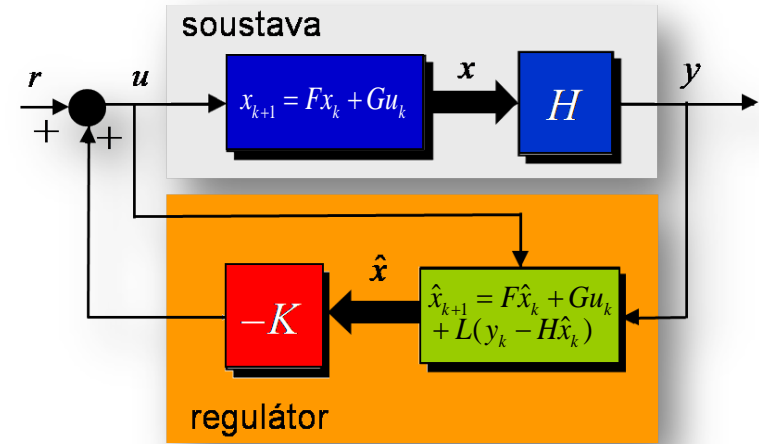
$$u(z) = -\mathbf{K}(z\mathbf{I} - \mathbf{F} + \mathbf{LH} + \mathbf{GK})^{-1} \mathbf{L}y(z) + \left(1 - \mathbf{K}(z\mathbf{I} - \mathbf{F} + \mathbf{LH} + \mathbf{GK})^{-1} \mathbf{G}\right) r(z)$$

- Celkový systém má (ve stavech $\mathbf{x}, \tilde{\mathbf{x}}$) hezké rovnice

$$\begin{bmatrix} \mathbf{x}_{k+1} \\ \tilde{\mathbf{x}}_{k+1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \mathbf{F} - \mathbf{GK} & \mathbf{GK} \\ \mathbf{0} & \mathbf{F} - \mathbf{LH} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \mathbf{x}_k \\ \tilde{\mathbf{x}}_k \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} \mathbf{G} \\ \mathbf{0} \end{bmatrix} r_k$$

takže jeho póly jsou:

póly regulace
+ póly pozorování

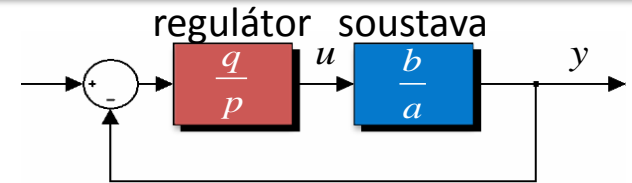


Vše jako ve spojitém případě



Polynomiální řešení v z - stejné jako spojité

- Pro danou soustavu $b(z)/a(z)$
a danou poloho pólů, vyjádřenou CL charakteristickým pol. $c(z)$
- Vyřešíme rovnici $a(z)p(z) + b(z)q(z) = c(z)$



Polynomiální řešení v d

- Podobné $b(d)/a(d), c(d) \Rightarrow a(d)p(d) + b(d)q(d) = c(d) \Rightarrow q(d)/p(d)$

Deadbeat polynomiálně - zvláštní případ přiřazení pólů

- V z volíme $c(z) = z^m$, kde $m \geq (2 \times \text{řád soustavy}) - 1$, řešíme

$$a(z)p(z) + b(z)q(z) = z^m$$

a vybereme řešení minimálního stupně ve q

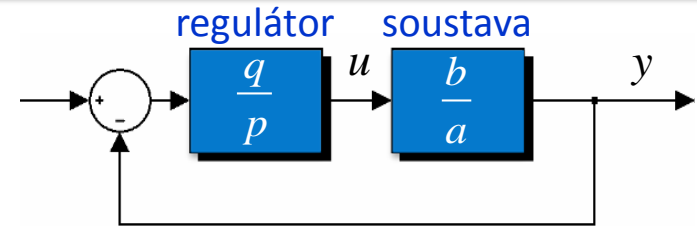
- Při řešení v z^{-1} je to ještě jednodušší: Řešíme rovnici

$$a(z^{-1})p(z^{-1}) + b(z^{-1})q(z^{-1}) = 1$$



Polynomiální řešení v z

- Je stejné, jako spojité řešení v s
- Pro danou soustavu $b(z)/a(z)$ a danou polohu pólů, vyjádřenou CL charakter. polynomem $c(z)$
- Vyřešíme $a(z)p(z) + b(z)q(z) = c(z)$ a dostaneme $q(z)/p(z)$

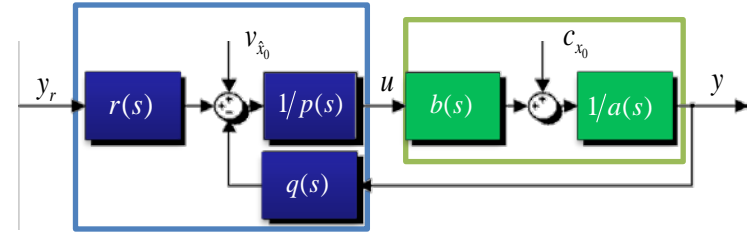




- Pokud má řídicí systém referenční vstup
- Je přirozené použít regulátor se dvěma stupni volnosti (2DOF)

$$u(z) = -\frac{q(z)}{p(z)}y(z) + \frac{r(z)}{p(z)}y_r(z)$$

$$p(z)u(z) = -q(z)y(z) + r(z)y_r(z)$$



- pro kauzalitu musí být $\deg p \geq \deg [q(z), r(z)]$
- klasické řízení odchylkou (1DOF) je zvláštní případ, kdy $q(z) = r(z)$
- při návrhu vypočteme ZV část ze známé rovnice

$$a(z)p(z) + b(z)y(z) = c(z)$$

- kde vhodně volíme CL charakteristický polynom
- ze srovnání se stavovým přístupem plyne, že $c(z) = c_c(z)c_o(z)$
- kde faktory jsou $c_c(z) = \det(zI - F + GK)$, $c_o(z) = \det(zI - F + LH)$



- výsledný přenos celého systému je

$$y(z) = \frac{b(z)r(z)}{a(p)p(z) + b(z)q(z)} y_r(z)$$
$$= \frac{b(z)r(z)}{c(z)} y_r(z) = \frac{b(z)r(z)}{c_c(z)c_o(z)} y_r(z)$$

- přímou větev volíme např. tak, aby vykrátila póly pozorovatele tj. $c_o(z) \mid r(z)$ tedy například jako

$$r(z) = t_0 c_o(z)$$

$$y(z) = \frac{t_0 b(z)}{c_c(z)} y_r(z)$$

- pak jsou řídicí signály zavedeny tak, že negenerují odchylku pozorování
- konstantu t_0 volíme tak, abychom zajistili požadované statické zesílení
- obvykle má být statické zesílení = 1, takže nastavíme $t_0 = c_c(1)/b(1)$



Asymptotické sledování je u diskretních systémů stejné jako u spojitých

- rovnice jsou stejné

$$ap + bq = m, \quad f^-t + br = m, \quad m \text{ stabilní}$$

- Podmínky jsou stejné

1) $\gcd(a, b)$ stabilní; 2) $\gcd(f^-, b) = 1$; 3) $f^- \mid a$

- řešení je stejné v z i v z^{-1} , až na to, že při řešení v z ještě musíme vybrat m patřičně vysokého stupně

Na rozdíl od spojitého případu tu ale existuje varianta deadbeat, tedy sledování za konečný počet kroků:

- Pokud postupujeme v z , volíme $m(z) = z^{n-1}$
pokud v z^{-1} , volíme $m(z^{-1}) = 1$
- a vybereme řešení minimálních stupňů (nastává koincidence)
- řešení existuje, právě když $\gcd(a, b) = 1$
ostatní podmínky jsou stejné.