

# Gč. - Gejs. řešení

(1)

Odhadněte polohu vln. č. z Gejs. reťazí:

$$1) A = \begin{bmatrix} 100 & 5 & 5 \\ 5 & 55 & 0 \\ 5 & 0 & 15 \end{bmatrix} \quad \begin{array}{c} \oplus 5 \\ \oplus 5 \\ \oplus 100 \end{array} \quad G_1 \cap G_2 = \emptyset, \begin{array}{l} i,j = \{1,2,3\} \\ i \neq j \end{array}$$

$\Rightarrow \exists! \lambda_1 \in G_1, \exists! \lambda_2 \in G_2, \exists! \lambda_3 \in G_3$

$\Rightarrow A$  je diagonalerovatelná s max. rozměrem  
vln. č.  $\neq 0 \Rightarrow A$  je SPD

$$2) A = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 4 & 0 \end{bmatrix} \quad \begin{array}{c} \oplus 4 \\ \oplus 0 \end{array} \quad G_1 \subset G_2$$

$\rightarrow$  Řešení nelze oddělit správně na fer. řadu, ale lze je správně

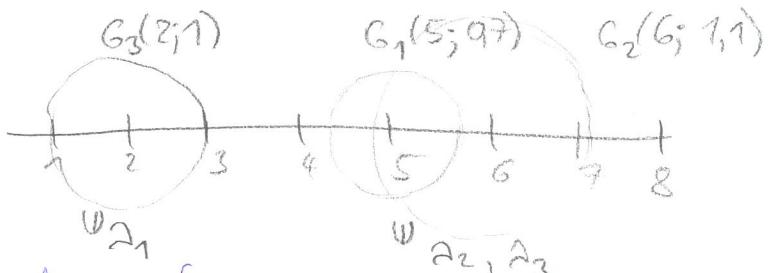
$$\bar{P}^{-1} A P = \begin{bmatrix} 0 & 2 \\ 2 & 4 \end{bmatrix}$$

$$\Rightarrow \lambda := 2 \quad \begin{array}{c} \oplus 2 \\ \oplus 0 \end{array} \quad G_1 = G_2 \ni \{\lambda_1, \lambda_2\}$$

$$\Rightarrow \underline{|\lambda_i| \leq 2, i=1,2}$$

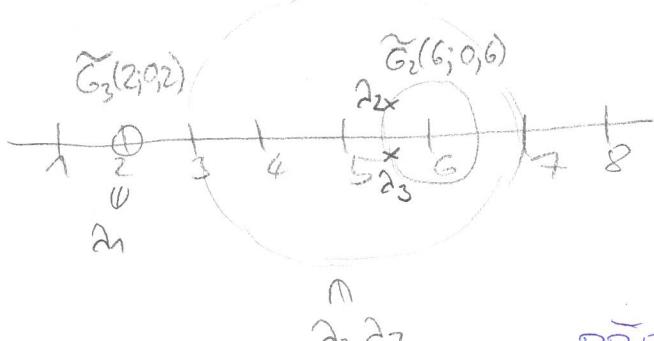
PŘESNĚ:  $\lambda_{1,2} = \pm 2$

$$3) A = \begin{bmatrix} 5 & 0,6 & 0,1 \\ -1 & 6 & -0,1 \\ 1 & 0 & 2 \end{bmatrix}$$



$\Rightarrow \lambda_1 \in (1,3), \lambda_i \in \mathbb{R}, i \neq 1,2,3$

Arl:  $\operatorname{sp}(A) = \operatorname{sp}(A^T) \Rightarrow$  Gejs. reťaz na  $A^T$



$$\Rightarrow \underline{\lambda_1 \in (1,8; 2,2)}$$

$$\Rightarrow \underline{\operatorname{Re}(\lambda_{2,3}) \in (4,3; 7)}$$

PŘESNĚ:  $\lambda_1 \approx 1,97, \lambda_{2,3} \approx 5,5 \pm 0,61$

②

Pozn:  $G_1, G_2$  měře oddělují rádium pod stranou.

Stavu  $\begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} = P$  měře  $\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$ , protože

$$\lambda_2 = \bar{\lambda}_3 !$$

$$4) A_1 = \Theta, A_2 = \begin{bmatrix} 0 & -1 & N \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}, E = \begin{bmatrix} \Theta \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} \Rightarrow \|E\| = \varepsilon$$

$$\bullet A_1 = \Theta, A_1 + E = \begin{bmatrix} \Theta \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}, \sigma(A_1) = \sigma_p(A_1 + E) = \{0\}$$

$$\bigcup_{i=1}^N G_i(A_1) = \{0\}$$

$$\bigcup_{i=1}^N G_i(A_1 + E) = G(0, \varepsilon)$$

$$\bullet G_i(A) \ni z = 0$$

$$\text{G}(0, \varepsilon) \ni z \Rightarrow |z - \bar{z}| \leq \varepsilon$$

z. q.v. výrobek

$$\bullet A_2, A_2 + E = \begin{bmatrix} 0 & -1 & N \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}, \sigma_p(A_2 + E) = \{z \in \mathbb{C} : |z| = \varepsilon^{\frac{1}{N}}\}$$

$$\bigcup_{i=1}^N G_i(A_2) = G(0, 1)$$

$$\text{G}(0, 1) \ni z$$

$$\bigcup_{i=1}^N G_i(A_2 + E) = G(0, 1)$$

$$\text{G}(0, 1) \ni z$$

$$0 \leq \varepsilon \leq 1$$

$$\Rightarrow |z - \bar{z}| < 2 \text{ a víc méně}$$

máme:  $G_i(A_2) = G_i(A_2 + E)$  pro  $0 \leq \varepsilon \leq 1$ ,  
Až. výrobek je také stejný až do vzd.  $\|E\| = 1$

$\Rightarrow G_i(A_2)$  musí být všechny nejčastější

Využití g.v. (další):

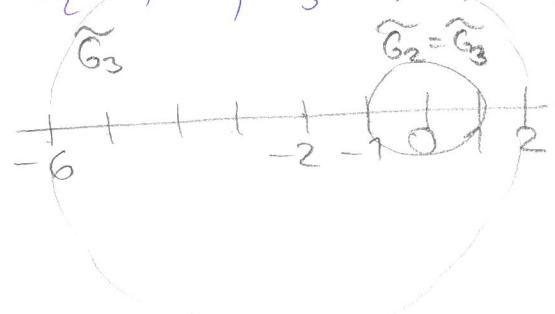
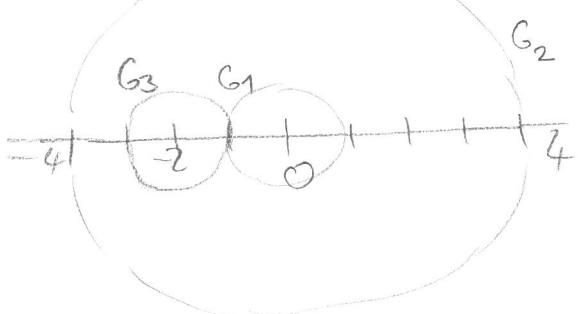
- kvalifikace řešení soustavy

$$\left. \begin{aligned} P_m(x) &= x^m + a_1 x^{m-1} + \dots + a_m \\ A_m &:= \begin{bmatrix} 0 & -a_1 & \dots & -a_m \\ 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 \end{bmatrix} \end{aligned} \right\} \begin{aligned} &\Rightarrow \det(A_m - \lambda I) = \\ &= (-1)^m \cdot P_m \\ &\text{Když } P_m \neq 0 \end{aligned}$$

③  $A_m$  - konf. maticie k polynomu  $P_m$

$$\bar{x}: x^3 + 2x^2 - 3x - 1 = 0 \Rightarrow$$

$$A_3 = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 3 \\ 0 & 1 & 2 \end{bmatrix} \Rightarrow G_1(0, 1), G_2(0, 4), G_3(-2, 1) - A_3 \\ \tilde{G}_1(0, 1), \tilde{G}_2(0, 1), \tilde{G}_3(-2, 4) - A_3^T$$



$$\Rightarrow R(x_{1,2,3}) \in \langle -4, 2 \rangle \text{ - první obal -}$$

race sávisí na velikosti rok. polynomu

- důraz na významnost matic a d.

Lemma:  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  je osře diagonálně dominantní, pak  $A$  je regulérní

$$\mathcal{D}: A - ODD \Rightarrow \forall i \in \{1, \dots, n\}: |a_{ii}| > \sum_{j=1, j \neq i}^N |a_{ij}|$$

$$\Rightarrow |a_{ii}| - \sum_{j=1, j \neq i}^N |a_{ij}| > 0$$

↑       $\sum_{j=1, j \neq i}^N |a_{ij}|$

střed  $G_i$        $= L_i \dots$  polemér  $G_i$



$$\Rightarrow 0 \notin G_i \quad \forall i \in \{1, \dots, n\}$$

přesně  $\forall \lambda \in \sigma(A): \lambda \in G_i$  pro něž.  $i$ ,  
zur  $|\lambda| > 0$

□

PŘÍKLAD MAT. NORMY NESPLŇUJÍcí KONZ.: ④

$\|A\|_S := \max_{i,j \in \{1, \dots, N\}} |a_{ij}|$  ... největší max. pruh,

jež obecně neplatí  $\|AB\|_S \leq \|A\|_S \|B\|_S$

$$\text{Zk: } A := \begin{bmatrix} 1 & -1 \\ 1 & -1 \end{bmatrix} =: B \quad \Rightarrow \|A\|_S = \|B\|_S = 1$$
$$\Rightarrow \|AB\|_S > 1$$

Zde:  $\|.\|_S$  se myslíva' ~ od hadec  
dobyby Strassenova algoritmu efer-  
sim' mimořádnou matici