

# 1 Metody Krylovových podprostorů

## 1.1 Vlastnosti Krylovových podprostorů

**Definice 1** (Krylovův podprostor). *Nechť  $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$  a  $v \in \mathbb{C}^n$ . Posloupnost  $v, Av, A^2v, \dots$  nazýváme Krylovova posloupnost, a podprostor*

$$\mathcal{K}_k(A, v) := \text{span}\{v, Av, \dots, A^{k-1}v\},$$

kde  $k \leq n$ ,  $k$ -tý Krylovův podprostor.

**Úloha 1.** *Nechť máme matici*

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & & 1 \\ 1 & 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & \\ \vdots & & \ddots & \ddots & 0 \\ 0 & \dots & 0 & 1 & 1 \end{bmatrix} \in \mathbb{R}^{n \times n}$$

a uvažujme jako počáteční vektor  $v$  nějaký kanonický vektor  $v = e_j$ ,  $j \in 1, 2, \dots, n$ . Ukažte, jak vypadá Krylovův podprostor  $\mathcal{K}_k(A, v)$ . Pokud bychom na  $\mathcal{K}_k(A, v)$  aproximovali nějaký vektor  $w$  jeho ortogonální projekcí, jak bude vypadat? Jaká bude chyba a jak se bude vyvíjet pro rostoucí  $k$ ?

*Řešení.* Zřejmě  $Ae_j = e_j + e_{j+1}$  pro  $1 \leq j < n$ , případně  $Ae_n = e_n + e_1$ . Předpokládáme-li pro jednoduchost značení, že  $j + k \leq n$ , pak

$$\mathcal{K}_k(A, e_j) = \text{span}\{e_j, e_{j+1}, \dots, e_{j+k-1}\}.$$

Pro  $w = (w_1, w_2, \dots, w_n)^T$ , je

$$w|_{\mathcal{K}_k(A, e_j)} = (0, \dots, 0, w_j, \dots, w_{j+k-1}, 0, \dots, 0)^T$$

a

$$\|w - w|_{\mathcal{K}_k(A, e_j)}\|^2 = \sum_{i=1}^{j-1} w_i^2 + \sum_{i=j+k}^n w_i^2.$$

□

## 1.2 Arnoldiho metoda

Arnoldiho algoritmus počítá ortogonální bázi Krylovova prostoru. Výsledkem této ortogonalizace jsou matice:

$$V_k = [v_1, \dots, v_k], \quad H_k = \begin{bmatrix} h_{1,1} & h_{1,2} & \dots & h_{1,k} \\ h_{2,1} & h_{2,2} & \dots & h_{2,k} \\ & \ddots & \ddots & \vdots \\ & & h_{k,k-1} & h_{k,k} \end{bmatrix}.$$

Matice splňují následující rovnici:

$$AV_k = V_k H_k + h_{k+1,k} v_{k+1} e_k^T$$

Matici  $H_k$  nazýváme *horní Hessenbergovou* maticí. Její vlastní čísla nazýváme *Ritzova čísla* a vektory  $V_k y$ , kde  $y$  jsou vlastní vektory  $H_k$ , nazýváme *Ritzovy vektory*. Ritzova čísla jsou aproximací vlastních čísel matice  $A$  (ne všech, stále se jedná o metodu částečného problému vlastních čísel) a Ritzovy vektory jsou aproximací vlastních vektorů matice  $A$ .

Co je tedy *Arnoldiho metoda*? Jedná se o metodu využívající Arnoldiho algoritmus k výpočtu matice  $V_k$ ,  $H_k$  a vlastních čísel a vlastních vektorů matice  $H_k$ . Ritzova čísla a vektory jsou pak aproximací vlastních čísel a vektorů matice  $A$ .

Pro obecnou nesymetrickou matici je problém říci cokoli o blízkosti spočtené aproximace  $\mu$  k nejbližšímu vlastnímu číslu matice  $A$ . Víme jen, že platí vztah:

$$\|Ax - \mu x\| = h_{k+1,k} |e_k^T y|,$$

kde  $y$  je vlastní vektor matice  $H_k$  příslušný k vlastnímu číslu  $\mu$  a  $x = V_k y$ .

**Úloha 2.** Spusťte skript `baze_krylovova_prostoru.m` a spočtete bázi Krylovova prostoru pomocí Gram-Schmidtova procesu. Pozorujte ztrátu ortogonality i přesnost rozkladu použitím CGS, MGS a ICGS. Jak se změní ztráta ortogonality a přesnost výpočtu použijeme-li Arnoldiho metodu `Arnoldicgs.m` nebo `Arnoldings.m`?

**Úloha 3.** Zvolme náhodnou matici většího rozměru a náhodný vektor odpovídajícího rozměru. Doplňte skript `Arnoldi_pro_vetsi_matici.m`, kde spočtete bázi Krylovova prostoru pomocí Arnoldiho metody `Arnoldicgs.m`. Vykreslete ztrátu ortogonality  $\|I - V_k^T V_k\|$  pro  $k = 1, 2, \dots, n$  v logaritmickém měřítku. Jak se bude vyvíjet ztráta ortogonality, když použijeme `Arnoldings.m`?

### 1.3 Lanczosova metoda

Jedná se o Arnoldiho metodu aplikovanou na hermitovské matice  $A$ . Z Arnoldiho algoritmu aplikovaného na  $A$  dostaneme

$$H_k = \begin{bmatrix} \alpha_1 & \beta_2 & & & \\ \beta_2 & \alpha_2 & \beta_3 & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & \ddots & \ddots & \beta_k \\ & & & \beta_k & \alpha_k \end{bmatrix}.$$

Horní Hessenbergova matice je tedy *tridiagonální* maticí a značíme ji  $T_k$ . Dále platí vztah:

$$AV_k = V_k T_k + \beta_{k+1} v_{k+1} e_k^T.$$

Ortogonální bázi Krylovova prostoru lze tak počítat tříčlennou rekurencí. Výhodou je i to, že díky symetrii lze odhadnout vzdálenost vlastního čísla  $\mu$  matice  $T_k$  od nejbližšího vlastního čísla matice  $A$  vztahem:

$$\min_{\lambda \in \rho(A)} |\lambda - \mu| \leq \beta_{k+1} \frac{|e_k^T y|}{\|x\|},$$

kde  $y$  je vlastní vektor matice  $T_k$  příslušný k vlastnímu číslu  $\mu$  a  $x = V_k y$ .

**Úloha 4.** Ve skriptu `baze_pro_symetrickou_matici` proveďte Arnoldiho algoritmus pro symetrickou matici a sledujte velikost prvků v pravém horním rohu matice  $H_k$ , které by měly být nulové.

## 2 Vlastnosti Jacobiho matic

Reálnou symetrickou tridiagonální matici s kladnými prvky na vedlejších diagonálách

$$J_k = \begin{bmatrix} \alpha_1 & \beta_2 & & & \\ \beta_2 & \alpha_2 & \beta_3 & & \\ & \beta_3 & \ddots & \ddots & \\ & & \ddots & \ddots & \beta_k \\ & & & \beta_k & \alpha_k \end{bmatrix}, \quad \beta_i > 0, \quad i = 2, \dots, k,$$

nazveme Jacobiho maticí.

**Úloha 5.** Ukažte, že vlastní vektory Jacobiho matic mají nenulovou první a poslední složku.

*Řešení.* Necht'  $(\lambda, v)$ ,  $v = (v_1, v_2, \dots, v_k)^T \neq 0$  jsou vlastní číslo a vlastní vektor matice  $J_k$ . Rozepíšeme-li si vztah  $(J_k - \lambda I)v = 0$ , dostáváme z první rovnice

$$(\alpha_1 - \lambda)v_1 + \beta_2 v_2 = 0.$$

Necht'  $v_1 = 0$ , pak tedy i  $v_2 = 0$  (protože  $\beta_2 > 0$ ). Dosazením do druhé rovnice

$$0 = \beta_2 v_1 + (\alpha_2 - \lambda)v_2 + \beta_3 v_3 = 0 + 0 + \beta_3 v_3,$$

a tedy i  $v_3 = 0$ . Podobně ukážeme, že  $v_i = 0$  pro  $i = 4, 5, \dots, k$ , což je spor s  $v \neq 0$ .

Důkaz tvrzení o nenulové poslední složce se provede analogicky, s tím, že začneme s poslední rovnicí a postupujeme k první.  $\square$

**Úloha 6.** Uvažujme charakteristické polynomy Jacobiho matice  $J_k$ ,

$$\chi_0(\lambda) \equiv 1, \quad \chi_k(\lambda) = \det(\lambda I - J_k), \quad k = 1, 2, \dots$$

Ukažte, že platí rekurence

$$\chi_0 = 1, \quad \chi_1(\lambda) = \lambda - \alpha_1, \quad \chi_k(\lambda) = (\lambda - \alpha_k)\chi_{k-1}(\lambda) - \beta_k^2 \chi_{k-2}(\lambda), \quad k = 2, 3, \dots \quad (1)$$

*Řešení.* Pro charakteristické polynomy  $\chi_1$  matice  $J_1$  a  $\chi_2$  matice  $J_2$  postupně dostaneme

$$\begin{aligned} \chi_1(\lambda) &= \lambda - \alpha_1 = (\lambda - \alpha_1)\chi_0(\lambda) \\ \chi_2(\lambda) &= (\lambda - \alpha_1)(\lambda - \alpha_2) - \beta_2^2 = (\lambda - \alpha_2)\chi_1(\lambda) - \beta_2^2 \chi_0(\lambda). \end{aligned}$$

Rozvojem determinantu  $\lambda I - J_k$  podle posledního sloupce  $k \geq 3$  dostaneme

$$\begin{aligned} \chi_k(\lambda) &= \det \begin{bmatrix} \lambda I - J_{k-2} & -\beta_{k-1} & 0 \\ -\beta_{k-1} & \lambda - \alpha_{k-1} & -\beta_k \\ 0 & -\beta_k & \lambda - \alpha_k \end{bmatrix} \\ &= (\lambda - \alpha_k) \det(\lambda I - J_{k-1}) + \beta_k \det \begin{bmatrix} \lambda I - J_{k-2} & -\beta_{k-1} \\ 0 & -\beta_k \end{bmatrix} \\ &= (\lambda - \alpha_k)\chi_{k-1}(\lambda) + \beta_k(-\beta_k) \det(\lambda I - J_{k-2}) \\ &= (\lambda - \alpha_k)\chi_{k-1}(\lambda) - \beta_k^2 \chi_{k-2}(\lambda). \end{aligned}$$

$\square$

**Úloha 7.** Ukažte pomocí rekurence (1), že dvě po sobě jdoucí Jacobiho matice nemohou mít stejná vlastní čísla.

*Řešení.* Je-li  $\lambda$  kořenem polynomu  $\chi_k$  a  $\chi_{k-1}$ , je i kořenem  $\chi_{k-2}, \dots, \chi_0$ , což je ve sporu s  $\chi_0 = 1$ .  $\square$