

Přednáška 22 - lineární LS

opět: • problém lineárních nejmenších čtverců: $A\vec{\theta} = \vec{b}$
 $\begin{bmatrix} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{bmatrix}^T = \begin{bmatrix} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{bmatrix}$

• příklad - interpolace:

-> máme výrazně více měření (x_i, f_i) než # koeficientů polynomu. Např. dci co nejlépe proložit danými body přímkou nebo parabolou. Pak

$$\vec{\theta}_{\text{přímka}} = \begin{bmatrix} \theta_0 \\ \theta_1 \end{bmatrix}, \quad A_{\text{přímka}} = \begin{bmatrix} 1 & x_1 \\ \vdots & \vdots \\ 1 & x_m \end{bmatrix}, \quad \vec{b}_{\text{přímka}} = \begin{bmatrix} f_1 \\ \vdots \\ f_m \end{bmatrix}$$

$$\vec{\theta}_{\text{parabola}} = \begin{bmatrix} \theta_0 \\ \theta_1 \\ \theta_2 \end{bmatrix}, \quad A_{\text{parabola}} = \begin{bmatrix} 1 & x_1 & x_1^2 \\ \vdots & \vdots & \vdots \\ 1 & x_m & x_m^2 \end{bmatrix}, \quad \vec{b}_{\text{parabola}} = \begin{bmatrix} f_1 \\ \vdots \\ f_m \end{bmatrix}$$

-> víme, že pokud zvýšíme stupeň aprox. polynomu, pak sloupce začnou být lineárně závislé

V praxi máme velmi často mnoho sloupců A „stovky lineárně závislých“
-> může odpovídat „přilís mnoho parametrů pro vysvětlení dat“
nebo „nehodně zvolené parametrizaci/modelu“.

=> často $\kappa(A) \gg 1$ => náš problém je citlivý na perturbace dat

Stejně jako u $[A\vec{x} = \vec{b} \text{ a } A \in \mathbb{R}^{n \times n}]$ -> nemůžeme očekávat lepší přesnost než $(C \cdot \kappa(A) \cdot \epsilon_{\text{mach}})$ bez ohledu na volbu algoritmu!

Ale chceme algoritmus, který sám tuto chybu nezvětšuje.

Tedy klasicky volíme řešení založené na unitárních transformacích \rightarrow my známe pouze „QR-faktorizace“
(ale existují i iterací alternativy)

Pozorování: na poslední jsme si odvodily „problém normálních rovnic“
tj. $[A^T A \vec{\theta} = A^T \vec{b}]$, jako přirozený ($= [D_B (\|b - A\vec{\theta}\|^2) = 0]$).

Protože $\|A^T A\| = \|A\|^2$ (to samé pro inverzi) $\Rightarrow \chi(A^T A) = \chi(A)^2 \Rightarrow$ nejenom, že je výpočetně náročné (*) sestavit \rightarrow navíc nám výrazně zhorší přesnost řešení.

Výpočet tedy provádíme řešením $A \vec{\theta} = \vec{b}$ pomocí QR-faktorizace

- QR-faktorizace $\left\{ \begin{array}{l} \text{předpočítané (pokud budeme řešit mnoho} \\ \text{takových problémů } A \vec{\theta}_i = \vec{b}_i) \\ \text{aplikované (pokud máme jen tento jeden problém)} \end{array} \right.$

QR-faktorizace předpočítaná

1. Spočítáme QR-faktorizaci $A = QR$ & uložíme si faktory Q, R
2. Spočítáme $\vec{c} = Q^T \vec{b}$
3. „Vyřešíme“ $R \vec{\theta} = \vec{c} \rightarrow \begin{bmatrix} \times & & \\ & \times & \\ & & \times \end{bmatrix} \vec{\theta} = \vec{c}$

QR-faktorizace aplikovaná

1. Počítáme QR-faktorizaci A & všechny transformační matice aplikované na sloupce A aplikujeme i na \vec{b} .
(To odpovídá výpočtu QR-faktorizace prvních n sloupců matice $\begin{bmatrix} A & \vec{b} \\ n & 1 \end{bmatrix}_m$)
 \rightarrow dostaneme R a \vec{c}
 2. „Vyřešíme“ $R \vec{\theta} = \vec{c} \rightarrow \begin{bmatrix} \times & & \\ & \times & \\ & & \times \end{bmatrix} \vec{\theta} = \vec{c}$
- Proč uvozovky „vyřešíme“: Pokud $\vec{c} = \begin{bmatrix} c_1 \\ \vdots \\ c_n \\ \vdots \\ c_m \end{bmatrix}$ pak $\left[\exists \text{ řešení} \Leftrightarrow \begin{array}{l} c_{n+1} = \dots \\ \dots = c_m = 0 \end{array} \right]$
 \rightarrow ne vždy \exists řešení! (... ve smyslu $A \vec{\theta} = \vec{b}$ nebo-li $R \vec{\theta} = \vec{c}$)

Existence & jednoznačnost

Lingebra 1: $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ $m > n$, $\vec{b} \in \mathbb{R}^m$.

• $\text{Im}(A) = \text{span}\{\vec{A}_{:,1}, \dots, \vec{A}_{:,n}\}$ • $\text{Ker}(A^T) = \{\vec{v} \mid A^T \vec{v} = \vec{0}\}$

• $\mathbb{R}^m = \text{Im}(A) \oplus \text{Ker}(A^T)$ & $\text{Im}(A) \perp \text{Ker}(A^T)$

\Rightarrow jinými slovy $\forall \vec{b} \exists! \begin{matrix} \vec{v} \in \text{Im}(A) \\ \vec{w} \in \text{Ker}(A^T) \end{matrix}; \vec{b} = \vec{v} + \vec{w}$ ($\&$ mutně tedy $\|\vec{b}\|^2 = \|\vec{v}\|^2 + \|\vec{w}\|^2$)

Pozorování 1: $\exists \vec{\theta}: A\vec{\theta} = \vec{b} \Leftrightarrow \vec{b} \in \text{Im}(A)$

Pokud $\vec{b} \notin \text{Im}(A) \Rightarrow \exists! \vec{v}, \vec{w}: \vec{b} = \vec{v} + \vec{w}$ & $\vec{v} \in \text{Im}(A)$

\Rightarrow LS problém $\min_{\vec{\theta}} \| \vec{b} - A\vec{\theta} \|^2$ se dá napsat jako:

$$\min_{\vec{\theta}} \| \underbrace{\vec{w}}_{\in \text{Ker}(A^T)} + \underbrace{(\vec{v} - A\vec{\theta})}_{\in \text{Im}(A)} \|^2 = \min_{\vec{\theta}} \| \vec{w} \|^2 + \| \vec{v} - A\vec{\theta} \|^2 = \| \vec{w} \|^2 + \min_{\vec{\theta}} \| \vec{v} - A\vec{\theta} \|^2$$

\Rightarrow pokud $\nexists \vec{\theta}: A\vec{\theta} = \vec{b}$ pak řešení LS problému odpovídá řešení rovnice $A\vec{\theta} = \vec{v}$ $\vec{v} = \text{projekce } \vec{b} \text{ na } \text{Im}(A)$

\Rightarrow to je přesně to, co jsme psali výše $\rightarrow Q$ je báze $\text{Im}(A)$ & $\vec{c} = Q^T \vec{b} = \vec{v}$

Pozorování 2: $\vec{\xi} \in \text{Ker}(A): \left[A\vec{\theta} = \vec{b} \Leftrightarrow A(\vec{\theta} + \vec{\xi}) = \vec{b} \right]$

řešení je jednoznačné $\Leftrightarrow \{\vec{A}_{:,1}, \dots, \vec{A}_{:,n}\}$ jsou LN $\Leftrightarrow \text{rank}(A) = n$

Pokud $\text{rank}(A) < n$ & $\vec{b} \in \text{Im}(A)$, pak \exists ∞ -mnoho $\vec{\theta}: A\vec{\theta} = \vec{b}$.

Ovšem analogicky postupem výše: $\vec{\theta} \in \mathbb{R}^n \Rightarrow \exists! \begin{matrix} \vec{p} \in \text{Ker}(A) \\ \vec{q} \in \text{Im}(A^T) \end{matrix}; \vec{\theta} = \vec{p} + \vec{q}$ & $\| \vec{\theta} \|^2 = \| \vec{p} \|^2 + \| \vec{q} \|^2$

$\Rightarrow \exists! \vec{\theta}$ s minimální normou (tj. $\vec{\theta} \in \text{Im}(A^T) \perp \text{Ker}(A)$)

kteří bychom chtěli spočítat.

Pokud $\text{rank}(A) =: r < n \Rightarrow \exists$ permutační matice

$P \in \mathbb{R}^{n \times n}$
t. z. $A \cdot P = [A_r | \tilde{A}]$ kde $A_r \in \mathbb{R}^{m \times r}$ má lineárně
nezávislé sloupce & každý sloupec $\tilde{A} \in \mathbb{R}^{m \times (n-r)}$ lze zapsat
jako lineární kombinací sloupců A_r .

Pak QR-faktorizace $A \cdot P$ nám dá

$$A \cdot P = \underbrace{[A_r]}_r \mid \underbrace{[\tilde{A}]}_{n-r} = \underbrace{[Q_r]}_r \cdot \left[\begin{array}{c|c} \mathbb{R}_+ & \mathbb{R} \\ \hline 0 & 0 \end{array} \right]$$

Pak $A \vec{\theta} = \vec{b}$

\Leftrightarrow

$$A P P^T \vec{\theta} = \vec{b} \Leftrightarrow Q_r \cdot [R_r | \tilde{R}] \vec{v} = \vec{b} \quad \& \quad \vec{\theta} = P \vec{v}$$

$$\Leftrightarrow [R_r | \tilde{R}] \begin{bmatrix} \vec{v} \\ \vec{\tilde{v}} \end{bmatrix} = Q_r^T \vec{b}$$

- \rightarrow Lze ukázat:
- tu permutační matici sloupců P lze počítat za pochodu \rightarrow zcela analogické pivotaci u G.E./LU-faktorizace
 - řešení $\vec{\theta} = P \vec{v}$ je to hledané (s minimální $\|\cdot\|$)

