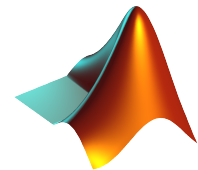


Lineární algebra s Matlabem

Přednáška 5



Řešení soustav lineárních rovnic,

- **Stabilita** numerické metody
 - **Nestabilní metoda** – relativně malé chyby jednotlivých kroků se postupně akumulují až dojde ke katastrofální ztrátě přesnosti řešení
 - **Stabilní metoda** – chyba výsledků roste s počtem kroků nejvýše lineárně
- LU rozklad bez pivotizace je numericky nestabilní
 - Problém nastane u **nulového**, ale i **příliš malého pivotu**

Řešení soustav lineárních rovnic,

- LU rozklad (s pivotizací)
 - V k -tém kroce Gaussovy eliminace jsou násobky k -tého řádku přičteny k řádkům $k+1$ až m

$$\begin{bmatrix} \times & \times & \times & \times & \times \\ & \mathbf{x}_{kk} & \mathbf{x} & \mathbf{x} & \mathbf{x} \\ \times & \times & \times & \times & \times \\ \times & \times & \times & \times & \times \\ \times & \times & \times & \times & \times \end{bmatrix} \longrightarrow \begin{bmatrix} \times & \times & \times & \times & \times \\ & \mathbf{x}_{kk} & \times & \times & \times \\ & \mathbf{0} & \mathbf{x} & \mathbf{x} & \mathbf{x} \\ & \mathbf{0} & \mathbf{x} & \mathbf{x} & \mathbf{x} \\ & \mathbf{0} & \mathbf{x} & \mathbf{x} & \mathbf{x} \end{bmatrix}$$

Řešení soustav lineárních rovnic,

- LU rozklad (s pivotizací)

- Stejně tak ale můžeme použít k vynulování příslušných prvků libovolný jiný řádek i , $k < i \leq m$

$$\begin{bmatrix} \times & \times & \times & \times & \times \\ & \times & \times & \times & \times \\ & \times & \times & \times & \times \\ & \mathbf{x_{ik}} & \mathbf{\times} & \mathbf{\times} & \mathbf{\times} \\ & \times & \times & \times & \times \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} \times & \times & \times & \times & \times \\ & \mathbf{0} & \mathbf{\times} & \mathbf{\times} & \mathbf{\times} \\ & \mathbf{0} & \mathbf{\times} & \mathbf{\times} & \mathbf{\times} \\ & \mathbf{x_{ik}} & \times & \times & \times \\ & \mathbf{0} & \mathbf{\times} & \mathbf{\times} & \mathbf{\times} \end{bmatrix}$$

- Nebo nulovat sloupec j místo sloupce k

$$\begin{bmatrix} \times & \times & \times & \times & \times \\ & \times & \times & \times & \times \\ & \times & \times & \times & \times \\ & \mathbf{\times} & \mathbf{x_{ij}} & \mathbf{\times} & \mathbf{\times} \\ & \times & \times & \times & \times \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} \times & \times & \times & \times & \times \\ & \mathbf{\times} & \mathbf{0} & \mathbf{\times} & \mathbf{\times} \\ & \mathbf{\times} & \mathbf{0} & \mathbf{\times} & \mathbf{\times} \\ & \times & \mathbf{x_{ij}} & \times & \times \\ & \mathbf{\times} & \mathbf{0} & \mathbf{\times} & \mathbf{\times} \end{bmatrix}$$

Řešení soustav lineárních rovnic,

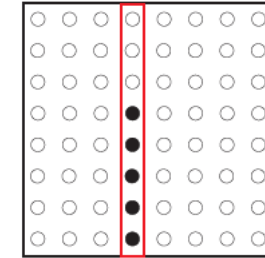
- LU rozklad (s pivotizací)
 - Volbu vhodného prvku (pivota), pomocí kterého nulujeme jiné prvky matice, nazýváme **pivotizace**
 - Teoreticky máme možnost zvolit libovolný nenulový pivot
 - Prakticky se ke zlepšení numerické stability volí největší možný pivot
 - K zajištění větší přehlednosti nebudeme pivoty nechávat na původních pozicích, ale přepermutujeme řádky a/nebo sloupce tak, aby byla zachována schodová struktura

Řešení soustav lineárních rovnic,

- LU rozklad (s pivotizací)

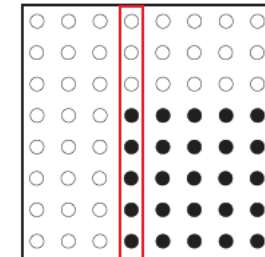
- Částečná pivotizace

- Volíme pivot v aktuálním sloupci $\mathbf{A}_k(k : n, k)$
 - Náročnost $O(m^2)$



- Úplná pivotizace

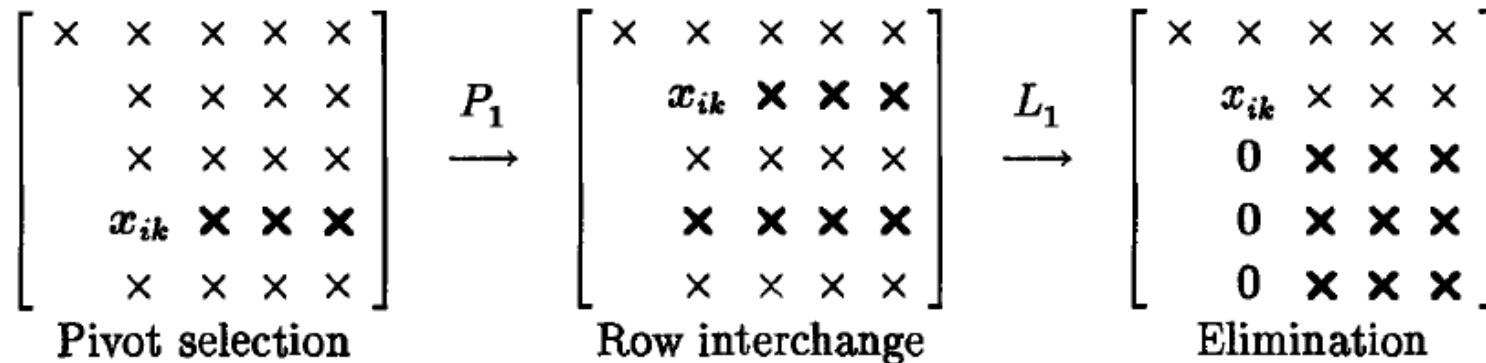
- Volíme pivot v submatici $\mathbf{A}_k(k : n, k : n)$
 - Náročnost $O(m^3)$



Řešení soustav lineárních rovnic

- LU rozklad (s **částečnou** pivotizací)
 - Můžeme chápat jako LU rozklad bez pivotizace přepermutované matice

$$PA = LU$$



Řešení soustav lineárních rovnic

- LU rozklad (s **částečnou** pivotizací)

$$\mathbf{A}_k(k, :) \leftrightarrow \mathbf{A}_k(p, :)$$

$$|\mathbf{A}(p, k)| = \max_{i=k, \dots, n} \{|a_{i,k}|\}$$

$$\left\{ \mathbf{A}_k(k, :) \leftrightarrow \mathbf{A}_k(p, :) \right\} \Rightarrow \mathbf{P}_{k+1} \mathbf{A}_k$$

$$\mathbf{L}_{k+1} \mathbf{P}_{k+1} \mathbf{A}_k = \mathbf{A}_{k+1}.$$

$$\mathbf{L}_1 \mathbf{P}_1 \mathbf{A} = \mathbf{A}_1$$

$$\mathbf{L}_2 \mathbf{P}_2 \mathbf{A}_1 = \mathbf{A}_2$$

⋮

$$\mathbf{L}_{n-1} \mathbf{P}_{n-1} \cdots \mathbf{L}_2 \mathbf{P}_2 \mathbf{L}_1 \mathbf{P}_1 \mathbf{A} = \mathbf{U}$$

Řešení soustav lineárních rovnic

- LU rozklad (s **částečnou** pivotizací)

$$\mathbf{L}_{n-1}\mathbf{P}_{n-1}\cdots\mathbf{L}_2\mathbf{P}_2\mathbf{L}_1\mathbf{P}_1\mathbf{A} = \mathbf{U}$$

$$\mathbf{L}'_3 = \mathbf{L}_3, \quad \mathbf{L}'_2 = \mathbf{P}_3\mathbf{L}_2\mathbf{P}_3^{-1}, \quad \mathbf{L}'_1 = \mathbf{P}_3\mathbf{P}_2\mathbf{L}_1\mathbf{P}_2^{-1}\mathbf{P}_3^{-1} \quad n = 4$$



$$\mathbf{L}_3\mathbf{P}_3\mathbf{L}_2\mathbf{P}_2\mathbf{L}_1\mathbf{P}_1 = \mathbf{L}'_3\mathbf{L}'_2\mathbf{L}'_1\mathbf{P}_3\mathbf{P}_2\mathbf{P}_1$$

$$\mathbf{L}'_k = \mathbf{P}_{n-1}\cdots\mathbf{P}_{k+1}\mathbf{L}_k\mathbf{P}_{k+1}^{-1}\cdots\mathbf{P}_{n-1}^{-1} \quad \mathbf{U} = (\mathbf{L}'_{n-1}\cdots\mathbf{L}'_2\mathbf{L}'_1)(\mathbf{P}_{n-1}\cdots\mathbf{P}_2\mathbf{P}_1)\mathbf{A},$$

$$(\mathbf{L}'_{n-1}\cdots\mathbf{L}'_2\mathbf{L}'_1)^{-1}\mathbf{U} = (\mathbf{P}_{n-1}\cdots\mathbf{P}_2\mathbf{P}_1)\mathbf{A} \Leftrightarrow \mathbf{LU} = \mathbf{PA}.$$

Řešení soustav lineárních rovnic

- LU rozklad (s **částečnou** pivotizací)

Algorithm 21.1. Gaussian Elimination with Partial Pivoting

$$U = A, \quad L = I, \quad P = I$$

for $k = 1$ **to** $m - 1$

 Select $i \geq k$ to maximize $|u_{ik}|$

$u_{k,k:m} \leftrightarrow u_{i,k:m}$ (interchange two rows)

$l_{k,1:k-1} \leftrightarrow l_{i,1:k-1}$

$p_{k,:} \leftrightarrow p_{i,:}$

for $j = k + 1$ **to** m

$$l_{jk} = u_{jk}/u_{kk}$$

$$u_{j,k:m} = u_{j,k:m} - l_{jk}u_{k,k:m}$$

Řešení soustav lineárních rovnic

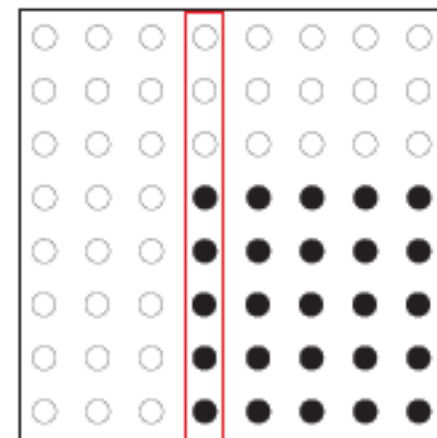
- LU rozklad (poznámka k algoritmu ve skriptech)

Algorithm 3.2.2 (Gaxpy LU) Suppose $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ has the property that $A(1:k, 1:k)$ is nonsingular for $k = 1:n - 1$. This algorithm computes the factorization $A = LU$ where L is unit lower triangular and U is upper triangular.

```
Initialize  $L$  to the identity and  $U$  to the zero matrix.  
for  $j = 1:n$   
  if  $j = 1$   
     $v = A(:, 1)$   
  else  
     $\bar{a} = A(:, j)$   
    Solve  $L(1:j-1, 1:j-1) \cdot z = \bar{a}(1:j-1)$  for  $z \in \mathbb{R}^{j-1}$ .  
     $U(1:j-1, j) = z$   
     $v(j:n) = \bar{a}(j:n) - L(j:n, 1:j-1) \cdot z$   
  end  
   $U(j, j) = v(j)$   
   $L(j+1:n, j) = v(j+1:n)/v(j)$   
end
```

Řešení soustav lineárních rovnic

- LU rozklad (s **úplnou** pivotizací)
 - Málokdy se používá (je časově mnohem náročnější)
 - Největší pivot vybíráme ze submatice $A(j:n, j:n)$
 - Před každou eliminací permutujeme řádky (násobení maticí P zleva) i sloupce (násobení maticí Q zprava)
 - Odvození velmi podobné částečné pivotizaci



$$L_{m-1}P_{m-1} \cdots L_2P_2L_1P_1AQ_1Q_2 \cdots Q_{m-1} = U.$$

$$(L'_{m-1} \cdots L'_2L'_1)(P_{m-1} \cdots P_2P_1)A(Q_1Q_2 \cdots Q_{m-1}) = U.$$

$$L = (L'_{m-1} \cdots L'_2L'_1)^{-1}, \quad P = P_{m-1} \cdots P_2P_1, \quad Q = Q_1Q_2 \cdots Q_{m-1}$$

$$PAQ = LU.$$

Řešení soustav lineárních rovnic

- LU rozklad
 - Pivotizaci lze použít v případě řídké matice A také k přeuspořádání matice tak, aby výsledné matice L , U měly minimální zaplnění
 - Matlab funkce
 - $[L, U] = \text{lu}(\text{sparse}(A), 0)$ – bez pivotizace, $LU = A$
 - $[L, U, P] = \text{lu}(A)$ – s částečnou pivotizací, $LU = PA$
 - $Y = \text{lu}(A)$ – uloží výsledek do jedné matice $Y = U + L - I$
 - $[L, U, P, Q] = \text{lu}(\text{sparse}(A))$ – s pivotizací a řídkým přeuspořádáním, $LU = PAQ$