

# Tomáš Oberhuber

Faculty of Nuclear Sciences and Physical Engineering  
Czech Technical University in Prague

# Video na Youtube

# 1 Thomasův algorithmus

# 2 Schurův doplňěk

# 3 Shrnutí















# Modifikace GEM pro tridiagonální systém

## Metoda faktorizace pro tridiagonální soustavy

- $\mu_1 = \frac{b_1}{a_1}, \rho_1 = \frac{d_1}{a_1}$
- pro  $k = 2, \dots, n - 1$  napočítáme

$$\mu_k = \frac{b_k}{a_k - c_k \mu_{k-1}}, \quad \rho_k = \frac{d_k - c_k \rho_{k-1}}{a_k - c_k \mu_{k-1}},$$

- a  $\rho_n = \frac{d_n - c_n \rho_{n-1}}{a_n - c_n \mu_{n-1}}$
- položíme  $x_n = \rho_n$
- pro  $k = n - 1, \dots, 1$  napočítáme

$$x_k = \rho_k - \mu_k x_{k+1}$$

# Modifikace GEM pro tridiagonální systém

Kód Thomasova algoritmu:

```
1  /****
2  * Eliminuj prvky pod diagonalou
3  */
4  A[ 0 ][ 1 ] /= A[ 0 ][ 0 ];
5  b[ 0 ] /= A[ 0 ][ 0 ];
6  A[ 0 ][ 0 ] = 1.0;
7  for( int k = 1; k < n; k++ )
8  {
9      b[ k ] = ( b[ k ] - A[ k ][ k-1 ] * b[ k-1 ] ) /
10         ( A[ k ][ k ] - A[ k ][ k-1 ] * A[ k-1 ][ k ] );
11     if( k < n-1 )
12     {
13         A[ k ][ k+1 ] = A[ k ][ k+1 ] /
14             ( A[ k ][ k ] - A[ k ][ k-1 ] * A[ k-1 ][ k ] );
15         A[ k ][ k ] = 1.0;
16     }
17 }
18
19 /****
20 * Zpetna substituce
21 */
22 for( int k = n - 2; k >= 0; k-- )
23     b[ k ] = b[ k ] - A[ k ][ k+1 ] * b[ k + 1 ];
```

## Modifikace GEM pro tridiagonální systém

- Thomasův algoritmus je implementován v programu `thomas-solver`

- `--size n`
  - velikost matice soustavy
  - její tvar je

$$A = \begin{pmatrix} 2.5 & -1 & & & \\ -1 & 2.5 & -1 & & \\ & -1 & 2.5 & -1 & \\ & & -1 & 2.5 & -1 \\ & & & -1 & 2.5 \end{pmatrix}$$

- pravá strana se napočítá tak, aby řešením byl vektor ze samých jedniček
  - program řeší zadanou soustavu nejprve pomocí GEMu a pak pomocí Thomasova algoritmu pro porovnání efektivity obou řešičů
- `--verbose n`
  - nastavuje úroveň vypisovaných informací v průběhu výpočtu

- mějme soustavu  $\mathbb{A}\vec{x} = \vec{b}$  se silně regulární maticí  $\mathbb{A}$  s následující blokovou strukturou

$$\begin{pmatrix} \mathbb{A}_1 & & & & \mathbb{C}_1 \\ & \mathbb{A}_2 & & & \mathbb{C}_2 \\ & & \ddots & & \vdots \\ & & & \mathbb{A}_{r-1} & \mathbb{C}_{r-1} \\ \mathbb{B}_1 & \mathbb{B}_2 & \dots & \mathbb{B}_{r-1} & \mathbb{A}_r \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \vec{x}_1 \\ \vec{x}_2 \\ \vdots \\ \vec{x}_{r-1} \\ \vec{x}_r \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \vec{d}_1 \\ \vec{d}_2 \\ \vdots \\ \vec{d}_{r-1} \\ \vec{d}_r \end{pmatrix}$$

- rozměry bloků mohou být různé, ale požadujeme, aby  $\mathbb{A}_i, \mathbb{C}_i, \vec{x}_i$  a  $\vec{d}_i$  měly stejný počet řádků pro  $i \in r \hat{-} 1$ , aby  $\mathbb{B}_1, \mathbb{B}_1, \dots, \mathbb{B}_{r-1}, \mathbb{A}_r, \vec{x}_r, \vec{d}_r$  měly stejný počet řádků, aby  $\mathbb{A}_i$  a  $\mathbb{B}_i$  měly stejný počet sloupců pro  $i \in r \hat{-} 1$ , a aby  $\mathbb{C}_1, \dots, \mathbb{C}_{r-1}$  a  $\mathbb{A}_r$  měly stejný počet sloupců

## Schurův doplněk

- provedeme blokovou Gaussovou eliminaci, tj.  $i$ -tý řádek vynásobíme maticí  $A_i^{-1}$  pro  $i \in \hat{r} - 1$

$$\begin{pmatrix} \mathbb{I} & & & & A_1^{-1}C_1 \\ & \mathbb{I} & & & A_2^{-1}C_2 \\ & & \ddots & & \vdots \\ & & & \mathbb{I} & A_{r-1}^{-1}C_{r-1} \\ B_1 & B_2 & \dots & B_{r-1} & A_r \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \vec{x}_1 \\ \vec{x}_2 \\ \vdots \\ \vec{x}_{r-1} \\ \vec{x}_r \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} A_1^{-1}\vec{d}_1 \\ A_2^{-1}\vec{d}_2 \\ \vdots \\ A_{r-1}^{-1}\vec{d}_{r-1} \\ \vec{d}_r \end{pmatrix}$$

- od posledního řádku postupně odečteme  $B_i$  násobek  $i$ -tého řádku

$$\begin{pmatrix} \mathbb{I} & & & & A_1^{-1}C_1 \\ & \mathbb{I} & & & A_2^{-1}C_2 \\ & & \ddots & & \vdots \\ & & & \mathbb{I} & A_{r-1}^{-1}C_{r-1} \\ & & & & A_r - B_1 A_1^{-1}C_1 - B_2 A_2^{-1}C_2 - \dots - B_{r-1} A_{r-1}^{-1}C_{r-1} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \vec{x}_1 \\ \vec{x}_2 \\ \vdots \\ \vec{x}_{r-1} \\ \vec{x}_r \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} A_1^{-1}\vec{d}_1 \\ A_2^{-1}\vec{d}_2 \\ \vdots \\ A_{r-1}^{-1}\vec{d}_{r-1} \\ \vec{d}_r - B_1 A_1^{-1}\vec{d}_1 - B_2 A_2^{-1}\vec{d}_2 - \dots - B_{r-1} A_{r-1}^{-1}\vec{d}_{r-1} \end{pmatrix}$$



# Schurův doplňěk

Výpočet probíhá takto:

- nejprve napočítáme inverze  $A_i^{-1}$  pro  $i \in r \hat{-} 1$ , v případě paralelního výpočtu to lze provést současně
- napočítá se Schurův doplňěk  $S$
- vyřeší se soustava  $S\vec{x}_r = \vec{s}$
- napočítají se zbylé složky řešení  $\vec{x}_{r-1}, \dots, \vec{x}_1$ , to lze také provést paralelně



## Schurův doplňěk

- na Schurově doplňku jsou postaveny některé metody pro paralelní řešení lineárních soustav, to je dáno blokovým tvarem matice
  - pro soustavy pocházející z řešení parciálních diferenciálních rovnic je to metoda zvaná *domain decomposition*
- teoreticky můžeme uvažovat, že bloky mají velikost 1, a jde zase jen o speciální tvar matice podobně, jako u tridiagonální matice
- takové matice se ale neobjevují často na rozdíl od tridiagonálních matic
- Schurův doplňěk má ale i jiný význam než jen pro paralelizaci

## Schurův doplňěk

- pro  $r = 2$  nemusí být původní soustava ani řídká
- dostáváme

$$\begin{pmatrix} \mathbb{A}_1 & \mathbb{C}_1 \\ \mathbb{B}_1 & \mathbb{A}_2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \vec{x}_1 \\ \vec{x}_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \vec{d}_1 \\ \vec{d}_2 \end{pmatrix}$$

- pokud je  $\mathbb{A}_1$  např. tridiagonální nebo symetrická nebo pozitivně definitní můžeme k výpočtu její inverze využít efektivnější metody, které už známe
- tento postup se velice často používá pro soustavy, které jsou indefinitní, tj. mají kladná i záporná vlastní čísla – běžné metody zde nejsou příliš efektivní

# Schurův doplňěk

- také jsme si na Schurově doplňku ukázali, jak provádět GEM na blokové matice
- podobný postup lze použít i pro blokově tridiagonální matice nebo jiné blokově výhodně uspořádání matice

- řešení soustav s tridiagonální maticí
- co je to Schurův doplněk
- blokové modifikace maticových algoritmů