



Numerická lineární algebra 1

Řešení soustav lineárních rovnic - LDMT, LDLT, Choleského rozklad, výpočetní náročnost

Michal Merta

VŠB – Technická univerzita Ostrava

michal.merta@vsb.cz

23. března 2023

1 LDMT (LDU) dekompozice

2 LDLT dekompozice

3 Choleského rozklad

4 Výpočetní náročnosti

LDMT (LDU) dekompozice

- Uvažujme rozklad obecné čtvercové matice $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$

$$A = LDM^T,$$

- kde $L \in \mathbb{R}^{n \times n}$ a $M \in \mathbb{R}^{n \times n}$ jsou dolní trojúhelníkové matice s jedničkami na diagonálách a $D \in \mathbb{R}^{n \times n}$ je diagonální matice:

$$A = LDM^T = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ \times & 1 & 0 & 0 & 0 \\ \times & \times & 1 & 0 & 0 \\ \times & \times & \times & 1 & 0 \\ \times & \times & \times & \times & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \times & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & \times & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \times & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & \times & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & \times \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & \times & \times & \times & \times \\ 0 & 1 & \times & \times & \times \\ 0 & 0 & 1 & \times & \times \\ 0 & 0 & 0 & 1 & \times \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

- Předpokládejme, že známe $j - 1$ sloupců matice L , řádků matice M (tedy sloupců M^T) a diagonálních prvků matice D .

- Předpokládejme, že známe $j - 1$ sloupců matice L , řádků matice M (tedy sloupců M^T) a diagonálních prvků matice D .
- Chceme odvodit předpisy pro j . sloupec matice L (tzn. $L(j + 1 : n, j)$), j . řádek matice M (tzn. $M(j, 1 : j - 1)$ neboli $M^T(1 : j - 1, j)$) a diagonální prvek d_j ,

- Předpokládejme, že známe $j - 1$ sloupců matice L , řádků matice M (tedy sloupců M^T) a diagonálních prvků matice D .
- Chceme odvodit předpisy pro j . sloupec matice L (tzn. $L(j + 1 : n, j)$), j . řádek matice M (tzn. $M(j, 1 : j - 1)$ neboli $M^T(1 : j - 1, j)$) a diagonální prvek d_j ,
- Vyjádříme j . sloupec matice A pomocí našeho rozkladu jako

$$A(1 : n, j) = (LDM^T)(1 : n, j) = LDM^T e_j = L(\underbrace{DM^T e_j}_{=v}) = Lv$$

- Předpokládejme, že známe $j - 1$ sloupců matice L , řádků matice M (tedy sloupců M^T) a diagonálních prvků matice D .
- Chceme odvodit předpisy pro j . sloupec matice L (tzn. $L(j + 1 : n, j)$), j . řádek matice M (tzn. $M(j, 1 : j - 1)$ neboli $M^T(1 : j - 1, j)$) a diagonální prvek d_j ,
- Vyjádříme j . sloupec matice A pomocí našeho rozkladu jako

$$A(1 : n, j) = (LDM^T)(1 : n, j) = LDM^T e_j = L(\underbrace{DM^T e_j}_{=v}) = Lv$$

- Vektor v je nenulový pouze na pozicích $1 : j$

$$A(1:n, j) = (LDM^T)(1:n, j) = LDM^T e_j = L(\underbrace{DM^T e_j}_{=v}) = Lv$$

- Rozdělme sloupec $A(1:n, j)$ na dvě části – $A(1:j, j)$ a $A(j+1:n, j)$.

$$A(1:n, j) = (\text{LDM}^T)(1:n, j) = \text{LDM}^T \mathbf{e}_j = \text{L}(\underbrace{\text{DM}^T \mathbf{e}_j}_{=\mathbf{v}}) = \text{L}\mathbf{v}$$

- Rozdělme sloupec $A(1:n, j)$ na dvě části – $A(1:j, j)$ a $A(j+1:n, j)$.
- Pro první část platí

$$A(1:j, j) = \text{L}(1:j, 1:j)\mathbf{v}(1:j).$$

$$A(1:n, j) = (LDM^T)(1:n, j) = LDM^T e_j = L(\underbrace{DM^T e_j}_{=v}) = Lv$$

- Rozdělme sloupec $A(1:n, j)$ na dvě části – $A(1:j, j)$ a $A(j+1:n, j)$.
- Pro první část platí

$$A(1:j, j) = L(1:j, 1:j)v(1:j). \quad (\text{dopř. substitute})$$

$$A(1:n, j) = (LDM^T)(1:n, j) = LDM^T e_j = L(\underbrace{DM^T e_j}_{=v}) = Lv$$

- Rozdělme sloupec $A(1:n, j)$ na dvě části – $A(1:j, j)$ a $A(j+1:n, j)$.
- Pro první část platí

$$A(1:j, j) = L(1:j, 1:j)v(1:j). \quad (\text{dopř. substituce})$$

- Určeme prvky M

$$v(1:j) = D(1:j, 1:j)M^T(1:j, j)$$

$$A(1:n, j) = (LDM^T)(1:n, j) = LDM^T e_j = L(\underbrace{DM^T e_j}_{=v}) = Lv$$

- Rozdělme sloupec $A(1:n, j)$ na dvě části – $A(1:j, j)$ a $A(j+1:n, j)$.
- Pro první část platí

$$A(1:j, j) = L(1:j, 1:j)v(1:j). \quad (\text{dopř. substituce})$$

- Určeme prvky M

$$v(1:j) = D(1:j, 1:j)M^T(1:j, j)$$

$$D(1:j, 1:j)^{-1}v(1:j) = M^T(1:j, j)$$

$$A(1:n, j) = (\text{LDM}^T)(1:n, j) = \text{LDM}^T \mathbf{e}_j = \text{L}(\underbrace{\text{DM}^T \mathbf{e}_j}_{=\mathbf{v}}) = \text{L}\mathbf{v}$$

- Rozdělme sloupec $A(1:n, j)$ na dvě části – $A(1:j, j)$ a $A(j+1:n, j)$.
- Pro první část platí

$$A(1:j, j) = \text{L}(1:j, 1:j)\mathbf{v}(1:j). \quad (\text{dopř. substituce})$$

- Určeme prvky \mathbf{M}

$$\mathbf{v}(1:j) = \text{D}(1:j, 1:j)\mathbf{M}^T(1:j, j)$$

$$\text{D}(1:j, 1:j)^{-1}\mathbf{v}(1:j) = \mathbf{M}^T(1:j, j) \Rightarrow \frac{1}{d_i}\mathbf{v}(i) = \mathbf{M}^T(i, j),$$

$$A(1:n, j) = (LDM^T)(1:n, j) = LDM^T e_j = L(\underbrace{DM^T e_j}_{=v}) = Lv$$

- Rozdělme sloupec $A(1:n, j)$ na dvě části – $A(1:j, j)$ a $A(j+1:n, j)$.
- Pro první část platí

$$A(1:j, j) = L(1:j, 1:j)v(1:j). \quad (\text{dopř. substituce})$$

- Určeme prvky M

$$v(1:j) = D(1:j, 1:j)M^T(1:j, j)$$

$$D(1:j, 1:j)^{-1}v(1:j) = M^T(1:j, j) \Rightarrow \frac{1}{d_i}v(i) = M^T(i, j),$$

- tedy pro $i = 1, \dots, j-1$:

$$M(j, i) = \frac{1}{d_i}v(i).$$

- Protože $M(j, j) = 1$, platí pro diagonální prvek d_j

$$d_j = \boldsymbol{v}(j)$$

- Protože $M(j, j) = 1$, platí pro diagonální prvek d_j

$$d_j = \mathbf{v}(j)$$

- Určili jsme j . řádek matice M a j . diagonální prvek D . Zbývá určit j . sloupec matice L
- Využijme k tomu druhou část sloupce $A(1 : n, j)$

$$A(j + 1 : n, j) = L(j + 1 : n, 1 : j)\mathbf{v}(1 : j)$$

- Protože $M(j, j) = 1$, platí pro diagonální prvek d_j

$$d_j = \mathbf{v}(j)$$

- Určili jsme j . řádek matice M a j . diagonální prvek D . Zbývá určit j . sloupec matice L
- Využijme k tomu druhou část sloupce $A(1 : n, j)$

$$A(j + 1 : n, j) = L(j + 1 : n, 1 : j)\mathbf{v}(1 : j)$$

$$\Downarrow$$

$$A(j + 1 : n, j) = L(j + 1 : n, 1 : j - 1)\mathbf{v}(1 : j - 1) + L(j + 1 : n, j)\mathbf{v}(j).$$

- Protože $M(j, j) = 1$, platí pro diagonální prvek d_j

$$d_j = \mathbf{v}(j)$$

- Určili jsme j . řádek matice M a j . diagonální prvek D . Zbývá určit j . sloupec matice L
- Využijme k tomu druhou část sloupce $A(1 : n, j)$

$$A(j + 1 : n, j) = L(j + 1 : n, 1 : j)\mathbf{v}(1 : j)$$

$$\Downarrow$$

$$A(j + 1 : n, j) = L(j + 1 : n, 1 : j - 1)\mathbf{v}(1 : j - 1) + L(j + 1 : n, j)\mathbf{v}(j).$$

$$\Downarrow$$

$$L(j + 1 : n, j) = \frac{A(j + 1 : n, j) - L(j + 1 : n, 1 : j - 1)\mathbf{v}(1 : j - 1)}{\mathbf{v}(j)}$$

- Zbývá určit, jak vypadá první krok.

- Zbývá určit, jak vypadá první krok.

$$A(1:n, 1) = L \underbrace{DM^T e_1}_{=v} = Lv$$

- Zbývá určit, jak vypadá první krok.

$$A(1:n, 1) = L \underbrace{DM^T e_1}_{=v} = Lv$$

$$A(1:n, 1) = L(1:n, 1)v(1)$$

- Zbývá určit, jak vypadá první krok.

$$A(1:n, 1) = L \underbrace{DM^T e_1}_{=v} = Lv$$

$$A(1:n, 1) = L(1:n, 1)v(1)$$

$$L(1, 1) = 1 \Rightarrow v(1) = A(1, 1)$$

- Zbývá určit, jak vypadá první krok.

$$A(1:n, 1) = L \underbrace{DM^T e_1}_{=v} = Lv$$

$$A(1:n, 1) = L(1:n, 1)v(1)$$

$$L(1, 1) = 1 \Rightarrow v(1) = A(1, 1) \Rightarrow L(2:n, 1) = A(2:n, 1)/v(1)$$

- Zbývá určit, jak vypadá první krok.

$$A(1:n, 1) = L \underbrace{DM^T e_1}_{=v} = Lv$$

$$A(1:n, 1) = L(1:n, 1)v(1)$$

$$L(1, 1) = 1 \Rightarrow v(1) = A(1, 1) \Rightarrow L(2:n, 1) = A(2:n, 1)/v(1)$$

$$v(1) = D(1, 1) \underbrace{M^T(1, 1)}_{=1} \Rightarrow D(1, 1) = v(1)$$

```

function ldmt( $A$ )
     $n = \text{size}(A)$ 
     $L = \text{eye}(n, n)$ ,  $M = \text{eye}(n, n)$ ,  $D = \text{zeros}(n, n)$ 
     $v(1) = A(1, 1)$ 
     $D(1, 1) = v(1)$ 
     $L(2 : n, 1) = A(2 : n, 1)/v(1)$ 
    for  $j = 2, \dots, n$  do
        Solve  $L(1 : j, 1 : j)v(1 : j) = A(1 : j, j)$  for  $v(1 : j)$ 
        for  $i = 1, \dots, j - 1$  do
             $M(j, i) = v(i)/D(i, i)$ 
        end for
         $D(j, j) = v(j)$ 
         $L(j + 1 : n, j) = \frac{A(j + 1 : n, j) - L(j + 1 : n, 1 : j - 1)v(1 : j - 1)}{v(j)}$ 
    end for
end function

```

LDLT dekompozice

Věta

Pokud $A = LDM^T$ je LDMT rozklad regulární symetrické matice, pak $L = M$.

- Symetrickou matici jsme tedy schopni rozložit na součin $A = LDL^T$
- Můžeme snížit počet operací v předchozím algoritmu na polovinu.

- Opět předpokládejme, že známe $j - 1$ sloupců L , řádků M a diagonálních prvků D .
- Navíc, protože $M = L$, známe prvních $j - 1$ *sloupců* matice M . Tedy známe $M(j, 1 : j - 1)$, neboli $M^T(1 : j - 1, j)$

- Opět předpokládejme, že známe $j - 1$ sloupců L , řádků M a diagonálních prvků D .
- Navíc, protože $M = L$, známe prvních $j - 1$ sloupců matice M . Tedy známe $M(j, 1 : j - 1)$, neboli $M^T(1 : j - 1, j)$
- Toho můžeme využít k dopočítání $v(1 : j)$

$$v(1 : j) = D(1 : j, 1 : j)M^T(1 : j, j) = D(1 : j, 1 : j)L^T(1 : j, j)$$

- Opět předpokládejme, že známe $j - 1$ sloupců L , řádků M a diagonálních prvků D .
- Navíc, protože $M = L$, známe prvních $j - 1$ sloupců matice M . Tedy známe $M(j, 1 : j - 1)$, neboli $M^T(1 : j - 1, j)$
- Toho můžeme využít k dopočítání $v(1 : j)$

$$v(1 : j) = D(1 : j, 1 : j)M^T(1 : j, j) = D(1 : j, 1 : j)L^T(1 : j, j)$$

$$v(1 : j) = \begin{bmatrix} D(1, 1)L^T(1, j) \\ D(2, 2)L^T(2, j) \\ \vdots \\ D(j - 1, j - 1)L^T(j - 1, j) \\ D(j, j) \end{bmatrix}$$

- Opět předpokládejme, že známe $j - 1$ sloupců L , řádků M a diagonálních prvků D .
- Navíc, protože $M = L$, známe prvních $j - 1$ sloupců matice M . Tedy známe $M(j, 1 : j - 1)$, neboli $M^T(1 : j - 1, j)$
- Toho můžeme využít k dopočítání $v(1 : j)$

$$v(1 : j) = D(1 : j, 1 : j)M^T(1 : j, j) = D(1 : j, 1 : j)L^T(1 : j, j)$$

$$v(1 : j) = \begin{bmatrix} D(1, 1)L^T(1, j) \\ D(2, 2)L^T(2, j) \\ \vdots \\ D(j - 1, j - 1)L^T(j - 1, j) \\ D(j, j) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} D(1, 1)L(j, 1) \\ D(2, 2)L(j, 2) \\ \vdots \\ D(j - 1, j - 1)L(j, j - 1) \\ D(j, j) \end{bmatrix}$$

- Opět předpokládejme, že známe $j - 1$ sloupců L , řádků M a diagonálních prvků D .
- Navíc, protože $M = L$, známe prvních $j - 1$ sloupců matice M . Tedy známe $M(j, 1 : j - 1)$, neboli $M^T(1 : j - 1, j)$
- Toho můžeme využít k dopočítání $v(1 : j)$

$$v(1 : j) = D(1 : j, 1 : j)M^T(1 : j, j) = D(1 : j, 1 : j)L^T(1 : j, j)$$

$$v(1 : j) = \begin{bmatrix} D(1, 1)L^T(1, j) \\ D(2, 2)L^T(2, j) \\ \vdots \\ D(j - 1, j - 1)L^T(j - 1, j) \\ D(j, j) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} D(1, 1)L(j, 1) \\ D(2, 2)L(j, 2) \\ \vdots \\ D(j - 1, j - 1)L(j, j - 1) \\ D(j, j) \end{bmatrix}$$

- Známe všechny prvky vektoru napravo, kromě posledního. Zbývá tedy nalézt $v(j)$.
- Vyjádřeme si, jak vypadá prvek $A(j, j)$:

$$A(j, j) = L(j, 1 : j)v(1 : j)$$

- Opět předpokládejme, že známe $j - 1$ sloupců L , řádků M a diagonálních prvků D .
- Navíc, protože $M = L$, známe prvních $j - 1$ sloupců matice M . Tedy známe $M(j, 1 : j - 1)$, neboli $M^T(1 : j - 1, j)$
- Toho můžeme využít k dopočítání $v(1 : j)$

$$v(1 : j) = D(1 : j, 1 : j)M^T(1 : j, j) = D(1 : j, 1 : j)L^T(1 : j, j)$$

$$v(1 : j) = \begin{bmatrix} D(1, 1)L^T(1, j) \\ D(2, 2)L^T(2, j) \\ \vdots \\ D(j - 1, j - 1)L^T(j - 1, j) \\ D(j, j) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} D(1, 1)L(j, 1) \\ D(2, 2)L(j, 2) \\ \vdots \\ D(j - 1, j - 1)L(j, j - 1) \\ D(j, j) \end{bmatrix}$$

- Známe všechny prvky vektoru napravo, kromě posledního. Zbývá tedy nalézt $v(j)$.
- Vyjádřeme si, jak vypadá prvek $A(j, j)$:

$$A(j, j) = L(j, 1 : j)v(1 : j) = L(j, 1 : j - 1)v(1 : j - 1) + L(j, j)v(j) = L(j, 1 : j - 1)v(1 : j - 1) + 1v(j)$$

- Opět předpokládejme, že známe $j - 1$ sloupců L , řádků M a diagonálních prvků D .
- Navíc, protože $M = L$, známe prvních $j - 1$ sloupců matice M . Tedy známe $M(j, 1 : j - 1)$, neboli $M^T(1 : j - 1, j)$
- Toho můžeme využít k dopočítání $v(1 : j)$

$$v(1 : j) = D(1 : j, 1 : j)M^T(1 : j, j) = D(1 : j, 1 : j)L^T(1 : j, j)$$

$$v(1 : j) = \begin{bmatrix} D(1, 1)L^T(1, j) \\ D(2, 2)L^T(2, j) \\ \vdots \\ D(j - 1, j - 1)L^T(j - 1, j) \\ D(j, j) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} D(1, 1)L(j, 1) \\ D(2, 2)L(j, 2) \\ \vdots \\ D(j - 1, j - 1)L(j, j - 1) \\ D(j, j) \end{bmatrix}$$

- Známe všechny prvky vektoru napravo, kromě posledního. Zbývá tedy nalézt $v(j)$.
- Vyjádřeme si, jak vypadá prvek $A(j, j)$:

$$A(j, j) = L(j, 1 : j)v(1 : j) = L(j, 1 : j - 1)v(1 : j - 1) + L(j, j)v(j) = L(j, 1 : j - 1)v(1 : j - 1) + 1v(j)$$

$$\Rightarrow v(j) = A(j, j) - L(j, 1 : j - 1)v(1 : j - 1).$$

- Nalezli jsme $v(1 : j)$ aniž bychom museli řešit soustavu rovnic.

- Nalezli jsme $v(1:j)$ aniž bychom museli řešit soustavu rovnic.

```

function ldlt(A)
    n = size(A)
    L = eye(n, n), D = zeros(n, n)
    v(1) = A(1, 1)
    D(1, 1) = v(1)
    L(2:n, 1) = A(2:n, 1)/v(1)
    for j = 2, ..., n do
        for i = 1, ..., j - 1 do
            v(i) = L(j, i)D(i, i)
        end for
        v(j) = A(j, j) - L(j, 1:j-1)v(1:j-1)
        D(j, j) = v(j)
        L(j+1:n, j) =  $\frac{A(j+1:n, j) - L(j+1:n, 1:j-1)v(1:j-1)}{v(j)}$ 
    end for
end function

```

Choleského rozklad

Definice

Matici A , pro kterou platí $a_{ij} = a_{ji}$ a

$$\forall \mathbf{x} \neq 0 : \mathbf{x}^T A \mathbf{x} > 0$$

nazýváme symetrickou pozitivně definitní.

Choleského rozklad

Definice

Matici A , pro kterou platí $a_{ij} = a_{ji}$ a

$$\forall \mathbf{x} \neq 0 : \mathbf{x}^T A \mathbf{x} > 0$$

nazýváme symetrickou pozitivně definitní.

- Tyto matice často vznikají diskretizací fyzikálních systémů. Zopakujme si některé vlastnosti:

1 Každá pozitivně definitní matice má kladné prvky na diagonále ($a_{ii} = \mathbf{e}_i^T A \mathbf{e}_i > 0$, nerovnost vyplývá z definice pozitivní definitnosti)

Choleského rozklad

Definice

Matici A , pro kterou platí $a_{ij} = a_{ji}$ a

$$\forall \mathbf{x} \neq 0 : \mathbf{x}^T A \mathbf{x} > 0$$

nazýváme symetrickou pozitivně definitní.

- Tyto matice často vznikají diskretizací fyzikálních systémů. Zopakujme si některé vlastnosti:
 - 1 Každá pozitivně definitní matice má kladné prvky na diagonále ($a_{ii} = \mathbf{e}_i^T A \mathbf{e}_i > 0$, nerovnost vyplývá z definice pozitivní definitnosti)
 - 2 Matice je pozitivně definitní, je-li symetrická a má-li všechna vlastní čísla kladná.

Choleského rozklad

Definice

Matici A , pro kterou platí $a_{ij} = a_{ji}$ a

$$\forall \mathbf{x} \neq 0 : \mathbf{x}^T A \mathbf{x} > 0$$

nazýváme symetrickou pozitivně definitní.

- Tyto matice často vznikají diskretizací fyzikálních systémů. Zopakujme si některé vlastnosti:

- 1 Každá pozitivně definitní matice má kladné prvky na diagonále ($a_{ii} = \mathbf{e}_i^T A \mathbf{e}_i > 0$, nerovnost vyplývá z definice pozitivní definitnosti)
- 2 Matice je pozitivně definitní, je-li symetrická a má-li všechna vlastní čísla kladná.
- 3 Každá pozitivně definitní matice může být rozložena na

$$A = R^T R,$$

kde R je horní trojúhelníková matice s kladnými prvky na diagonále.

- Některé další vlastnosti:

- Je-li $A \in \mathbb{R}^{m \times m}$ symetrická pozitivně definitní a $X \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $m \geq n$, matice s plnou hodnotí, pak také $X^T A X$ je symetrická pozitivně definitní.

- Některé další vlastnosti:

- Je-li $A \in \mathbb{R}^{m \times m}$ symetrická pozitivně definitní a $X \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $m \geq n$, matice s plnou hodnotí, pak také $X^T A X$ je symetrická pozitivně definitní.

$$(X^T A X)^T = X^T A^T X = X^T A X,$$

- Některé další vlastnosti:

- Je-li $A \in \mathbb{R}^{m \times m}$ symetrická pozitivně definitní a $X \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $m \geq n$, matice s plnou hodnotí, pak také $X^T A X$ je symetrická pozitivně definitní.

$$(X^T A X)^T = X^T A^T X = X^T A X, \quad x^T (X^T A X) x = (\underbrace{Xx}_{\neq 0})^T A (Xx) > 0 \quad \forall x \neq 0$$

- Některé další vlastnosti:

- Je-li $A \in \mathbb{R}^{m \times m}$ symetrická pozitivně definitní a $X \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $m \geq n$, matice s plnou hodnotí, pak také $X^T A X$ je symetrická pozitivně definitní.

$$(X^T A X)^T = X^T A^T X = X^T A X, \quad x^T (X^T A X) x = (\underbrace{Xx}_{\neq 0})^T A (Xx) > 0 \quad \forall x \neq 0$$

- Zvolíme-li $X \in \mathbb{R}^{m \times n}$ tak, aby měla prvek 1 v každém sloupci a jinde 0, můžeme každou hlavní submatici matice A zapsat jako $X^T A X$

- Některé další vlastnosti:

- Je-li $A \in \mathbb{R}^{m \times m}$ symetrická pozitivně definitní a $X \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $m \geq n$, matice s plnou hodnotí, pak také $X^T A X$ je symetrická pozitivně definitní.

$$(X^T A X)^T = X^T A^T X = X^T A X, \quad x^T (X^T A X) x = (\underbrace{Xx}_{\neq 0})^T A (Xx) > 0 \quad \forall x \neq 0$$

- Zvolíme-li $X \in \mathbb{R}^{m \times n}$ tak, aby měla prvek 1 v každém sloupci a jinde 0, můžeme každou hlavní submatici matice A zapsat jako $X^T A X \Rightarrow$ každá hlavní submatice pozitivně definitní matice je pozitivně definitní.

■ Některé další vlastnosti:

- Je-li $A \in \mathbb{R}^{m \times m}$ symetrická pozitivně definitní a $X \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $m \geq n$, matice s plnou hodnotí, pak také $X^T A X$ je symetrická pozitivně definitní.

$$(X^T A X)^T = X^T A^T X = X^T A X, \quad x^T (X^T A X) x = (\underbrace{Xx}_{\neq 0})^T A (Xx) > 0 \quad \forall x \neq 0$$

- Zvolíme-li $X \in \mathbb{R}^{m \times n}$ tak, aby měla prvek 1 v každém sloupci a jinde 0, můžeme každou hlavní submatici matice A zapsat jako $X^T A X \Rightarrow$ každá hlavní submatice pozitivně definitní matice je pozitivně definitní.

$$\text{Př. } \underbrace{\begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}}_{=X^T} \begin{bmatrix} 5 & 2 & 1 \\ 2 & 5 & 1 \\ 1 & 1 & 5 \end{bmatrix} \underbrace{\begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}}_{=X} = \begin{bmatrix} 5 & 1 \\ 1 & 5 \end{bmatrix}$$

- Dekompozici z bodu 3 nazýváme Choleského rozklad. Pokusme se odvodit jeho základní tvar.

- Dekompozici z bodu 3 nazýváme Choleského rozklad. Pokusme se odvodit jeho základní tvar.
- Buď A symetrická pozitivně definitní matice s 1 na pozici $(1,1)$.

$$A = \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{w}^T \\ \mathbf{w} & K \end{pmatrix},$$

- Dekompozici z bodu 3 nazýváme Choleského rozklad. Pokusme se odvodit jeho základní tvar.
- Buď A symetrická pozitivně definitní matice s 1 na pozici (1,1).

$$A = \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{w}^T \\ \mathbf{w} & K \end{pmatrix},$$

- Podívejme se, jak dopadne první krok LU rozkladu

$$\begin{pmatrix} 1 & \mathbf{o} \\ -\mathbf{w} & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{w}^T \\ \mathbf{w} & K \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{w}^T \\ \mathbf{o} & K - \mathbf{w}\mathbf{w}^T \end{pmatrix},$$

- Dekompozici z bodu 3 nazýváme Choleského rozklad. Pokusme se odvodit jeho základní tvar.
- Buď A symetrická pozitivně definitní matice s 1 na pozici (1,1).

$$A = \begin{pmatrix} 1 & w^T \\ w & K \end{pmatrix},$$

- Podívejme se, jak dopadne první krok LU rozkladu

$$\begin{pmatrix} 1 & o \\ -w & I \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & w^T \\ w & K \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & w^T \\ o & K - ww^T \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} 1 & w^T \\ w & K \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & o \\ w & I \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & w^T \\ o & K - ww^T \end{pmatrix}$$

- Dekompozici z bodu 3 nazýváme Choleského rozklad. Pokusme se odvodit jeho základní tvar.
- Buď A symetrická pozitivně definitní matice s 1 na pozici (1,1).

$$A = \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{w}^T \\ \mathbf{w} & K \end{pmatrix},$$

- Podívejme se, jak dopadne první krok LU rozkladu

$$\begin{pmatrix} 1 & \mathbf{o} \\ -\mathbf{w} & I \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{w}^T \\ \mathbf{w} & K \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{w}^T \\ \mathbf{o} & K - \mathbf{w}\mathbf{w}^T \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{w}^T \\ \mathbf{w} & K \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{o} \\ \mathbf{w} & I \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{w}^T \\ \mathbf{o} & K - \mathbf{w}\mathbf{w}^T \end{pmatrix}$$

- Vynulujeme nyní prvky v prvním řádku pomocí násobení transpozicí transformační matice zprava:

$$\begin{pmatrix} 1 & \mathbf{o} \\ -\mathbf{w} & I \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{w}^T \\ \mathbf{w} & K \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & -\mathbf{w}^T \\ \mathbf{o} & K \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{w}^T \\ \mathbf{o} & K - \mathbf{w}\mathbf{w}^T \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & -\mathbf{w}^T \\ \mathbf{o} & K \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{o} \\ \mathbf{o} & K - \mathbf{w}\mathbf{w}^T \end{pmatrix}$$

- Dekompozici z bodu 3 nazýváme Choleského rozklad. Pokusme se odvodit jeho základní tvar.
- Buď A symetrická pozitivně definitní matice s 1 na pozici (1,1).

$$A = \begin{pmatrix} 1 & w^T \\ w & K \end{pmatrix},$$

- Podívejme se, jak dopadne první krok LU rozkladu

$$\begin{pmatrix} 1 & o \\ -w & I \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & w^T \\ w & K \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & w^T \\ o & K - ww^T \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} 1 & w^T \\ w & K \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & o \\ w & I \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & w^T \\ o & K - ww^T \end{pmatrix}$$

- Vynulujeme nyní prvky v prvním řádku pomocí násobení transpozicí transformační matice zprava:

$$\begin{aligned} \begin{pmatrix} 1 & o \\ -w & I \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & w^T \\ w & K \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & -w^T \\ o & K \end{pmatrix} &= \begin{pmatrix} 1 & w^T \\ o & K - ww^T \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & -w^T \\ o & K \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & o \\ o & K - ww^T \end{pmatrix} \\ \Rightarrow \begin{pmatrix} 1 & w^T \\ w & K \end{pmatrix} &= \begin{pmatrix} 1 & o \\ w & I \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & o \\ o & K - ww^T \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & w^T \\ 0 & I \end{pmatrix} \end{aligned}$$

- Zobecněme pro libovolné $a_{1,1} > 0$

$$\begin{pmatrix} a_{1,1} & \mathbf{w}^T \\ \mathbf{w} & \mathbf{K} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sqrt{a_{1,1}} & \mathbf{o} \\ \frac{\mathbf{w}}{\sqrt{a_{1,1}}} & \mathbf{I} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{o} \\ \mathbf{o} & \mathbf{K} - \frac{\mathbf{w}\mathbf{w}^T}{a_{1,1}} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \sqrt{a_{1,1}} & \frac{\mathbf{w}^T}{\sqrt{a_{1,1}}} \\ \mathbf{o} & \mathbf{I} \end{pmatrix} = \mathbf{R}_1^T \mathbf{A}_1 \mathbf{R}_1$$

- Zobecněme pro libovolné $a_{1,1} > 0$

$$\begin{pmatrix} a_{1,1} & \mathbf{w}^T \\ \mathbf{w} & \mathbf{K} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sqrt{a_{1,1}} & \mathbf{o} \\ \frac{\mathbf{w}}{\sqrt{a_{1,1}}} & \mathbf{I} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{o} \\ \mathbf{o} & \mathbf{K} - \frac{\mathbf{w}\mathbf{w}^T}{a_{1,1}} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \sqrt{a_{1,1}} & \frac{\mathbf{w}^T}{\sqrt{a_{1,1}}} \\ \mathbf{o} & \mathbf{I} \end{pmatrix} = \mathbf{R}_1^T \mathbf{A}_1 \mathbf{R}_1$$

- Tento základní krok je rekurzivně opakován. Pokud má submatice $\mathbf{K} - \frac{\mathbf{w}\mathbf{w}^T}{a_{1,1}}$ kladný prvek na pozici (1,1), můžeme \mathbf{A}_1 rozložit na $\mathbf{A}_1 = \mathbf{R}_2^T \mathbf{A}_2 \mathbf{R}_2$. Takto postupujeme, dokud se původní matice neredukuje na jednotkovou matici.

- Zobecněme pro libovolné $a_{1,1} > 0$

$$\begin{pmatrix} a_{1,1} & \mathbf{w}^T \\ \mathbf{w} & \mathbf{K} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sqrt{a_{1,1}} & \mathbf{o} \\ \frac{\mathbf{w}}{\sqrt{a_{1,1}}} & \mathbf{I} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{o} \\ \mathbf{o} & \mathbf{K} - \frac{\mathbf{w}\mathbf{w}^T}{a_{1,1}} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \sqrt{a_{1,1}} & \frac{\mathbf{w}^T}{\sqrt{a_{1,1}}} \\ \mathbf{o} & \mathbf{I} \end{pmatrix} = \mathbf{R}_1^T \mathbf{A}_1 \mathbf{R}_1$$

- Tento základní krok je rekurzivně opakován. Pokud má submatice $\mathbf{K} - \frac{\mathbf{w}\mathbf{w}^T}{a_{1,1}}$ kladný prvek na pozici (1,1), můžeme \mathbf{A}_1 rozložit na $\mathbf{A}_1 = \mathbf{R}_2^T \mathbf{A}_2 \mathbf{R}_2$. Takto postupujeme, dokud se původní matice neredukuje na jednotkovou matici.

$$\mathbf{A} = \underbrace{\mathbf{R}_1^T \mathbf{R}_2^T \cdots \mathbf{R}_m^T}_{=\mathbf{R}^T} \mathbf{I} \underbrace{\mathbf{R}_m \cdots \mathbf{R}_2 \mathbf{R}_1}_{=\mathbf{R}}$$

- Zobecněme pro libovolné $a_{1,1} > 0$

$$\begin{pmatrix} a_{1,1} & \mathbf{w}^T \\ \mathbf{w} & \mathbf{K} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sqrt{a_{1,1}} & \mathbf{o} \\ \frac{\mathbf{w}}{\sqrt{a_{1,1}}} & \mathbf{I} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{o} \\ \mathbf{o} & \mathbf{K} - \frac{\mathbf{w}\mathbf{w}^T}{a_{1,1}} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \sqrt{a_{1,1}} & \frac{\mathbf{w}^T}{\sqrt{a_{1,1}}} \\ \mathbf{o} & \mathbf{I} \end{pmatrix} = \mathbf{R}_1^T \mathbf{A}_1 \mathbf{R}_1$$

- Tento základní krok je rekurzivně opakován. Pokud má submatice $\mathbf{K} - \frac{\mathbf{w}\mathbf{w}^T}{a_{1,1}}$ kladný prvek na pozici (1,1), můžeme \mathbf{A}_1 rozložit na $\mathbf{A}_1 = \mathbf{R}_2^T \mathbf{A}_2 \mathbf{R}_2$. Takto postupujeme, dokud se původní matice neredukuje na jednotkovou matici.

$$\mathbf{A} = \underbrace{\mathbf{R}_1^T \mathbf{R}_2^T \cdots \mathbf{R}_m^T}_{=\mathbf{R}^T} \mathbf{I} \underbrace{\mathbf{R}_m \cdots \mathbf{R}_2 \mathbf{R}_1}_{=\mathbf{R}} = \mathbf{R}^T \mathbf{R}$$

- Zobecněme pro libovolné $a_{1,1} > 0$

$$\begin{pmatrix} a_{1,1} & \mathbf{w}^T \\ \mathbf{w} & \mathbf{K} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sqrt{a_{1,1}} & \mathbf{o} \\ \frac{\mathbf{w}}{\sqrt{a_{1,1}}} & \mathbf{I} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{o} \\ \mathbf{o} & \mathbf{K} - \frac{\mathbf{w}\mathbf{w}^T}{a_{1,1}} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \sqrt{a_{1,1}} & \frac{\mathbf{w}^T}{\sqrt{a_{1,1}}} \\ \mathbf{o} & \mathbf{I} \end{pmatrix} = \mathbf{R}_1^T \mathbf{A}_1 \mathbf{R}_1$$

- Tento základní krok je rekurzivně opakován. Pokud má submatice $\mathbf{K} - \frac{\mathbf{w}\mathbf{w}^T}{a_{1,1}}$ kladný prvek na pozici (1,1), můžeme \mathbf{A}_1 rozložit na $\mathbf{A}_1 = \mathbf{R}_2^T \mathbf{A}_2 \mathbf{R}_2$. Takto postupujeme, dokud se původní matice neredukuje na jednotkovou matici.

$$\mathbf{A} = \underbrace{\mathbf{R}_1^T \mathbf{R}_2^T \cdots \mathbf{R}_m^T}_{=\mathbf{R}^T} \mathbf{I} \underbrace{\mathbf{R}_m \cdots \mathbf{R}_2 \mathbf{R}_1}_{=\mathbf{R}} = \mathbf{R}^T \mathbf{R}$$

- Jak víme, že je prvek na pozici (1,1) submatice $\mathbf{K} - \frac{\mathbf{w}\mathbf{w}^T}{a_{1,1}}$ kladný?

- Zobecněme pro libovolné $a_{1,1} > 0$

$$\begin{pmatrix} a_{1,1} & \mathbf{w}^T \\ \mathbf{w} & \mathbf{K} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sqrt{a_{1,1}} & \mathbf{o} \\ \frac{\mathbf{w}}{\sqrt{a_{1,1}}} & \mathbf{I} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{o} \\ \mathbf{o} & \mathbf{K} - \frac{\mathbf{w}\mathbf{w}^T}{a_{1,1}} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \sqrt{a_{1,1}} & \frac{\mathbf{w}^T}{\sqrt{a_{1,1}}} \\ \mathbf{o} & \mathbf{I} \end{pmatrix} = \mathbf{R}_1^T \mathbf{A}_1 \mathbf{R}_1$$

- Tento základní krok je rekurzivně opakován. Pokud má submatice $\mathbf{K} - \frac{\mathbf{w}\mathbf{w}^T}{a_{1,1}}$ kladný prvek na pozici (1,1), můžeme \mathbf{A}_1 rozložit na $\mathbf{A}_1 = \mathbf{R}_2^T \mathbf{A}_2 \mathbf{R}_2$. Takto postupujeme, dokud se původní matice neredukuje na jednotkovou matici.

$$\mathbf{A} = \underbrace{\mathbf{R}_1^T \mathbf{R}_2^T \cdots \mathbf{R}_m^T}_{=\mathbf{R}^T} \mathbf{I} \underbrace{\mathbf{R}_m \cdots \mathbf{R}_2 \mathbf{R}_1}_{=\mathbf{R}} = \mathbf{R}^T \mathbf{R}$$

- Jak víme, že je prvek na pozici (1,1) submatice $\mathbf{K} - \frac{\mathbf{w}\mathbf{w}^T}{a_{1,1}}$ kladný?
- Tato matice je hlavní submaticí \mathbf{A}_1

- Zobecněme pro libovolné $a_{1,1} > 0$

$$\begin{pmatrix} a_{1,1} & \mathbf{w}^T \\ \mathbf{w} & \mathbf{K} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sqrt{a_{1,1}} & \mathbf{o} \\ \frac{\mathbf{w}}{\sqrt{a_{1,1}}} & \mathbf{I} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & \mathbf{o} \\ \mathbf{o} & \mathbf{K} - \frac{\mathbf{w}\mathbf{w}^T}{a_{1,1}} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \sqrt{a_{1,1}} & \frac{\mathbf{w}^T}{\sqrt{a_{1,1}}} \\ \mathbf{o} & \mathbf{I} \end{pmatrix} = \mathbf{R}_1^T \mathbf{A}_1 \mathbf{R}_1$$

- Tento základní krok je rekurzivně opakován. Pokud má submatice $\mathbf{K} - \frac{\mathbf{w}\mathbf{w}^T}{a_{1,1}}$ kladný prvek na pozici (1,1), můžeme \mathbf{A}_1 rozložit na $\mathbf{A}_1 = \mathbf{R}_2^T \mathbf{A}_2 \mathbf{R}_2$. Takto postupujeme, dokud se původní matice neredukuje na jednotkovou matici.

$$\mathbf{A} = \underbrace{\mathbf{R}_1^T \mathbf{R}_2^T \cdots \mathbf{R}_m^T}_{=\mathbf{R}^T} \mathbf{I} \underbrace{\mathbf{R}_m \cdots \mathbf{R}_2 \mathbf{R}_1}_{=\mathbf{R}} = \mathbf{R}^T \mathbf{R}$$

- Jak víme, že je prvek na pozici (1,1) submatice $\mathbf{K} - \frac{\mathbf{w}\mathbf{w}^T}{a_{1,1}}$ kladný?
- Tato matice je hlavní submaticí $\mathbf{A}_1 = \mathbf{R}_1^{-T} \mathbf{A} \mathbf{R}_1^{-1}$. Viz vlastnosti pozitivně definitní matice.

```
function cholesky(A)
   $m = \text{size}(A)$ 
   $R = \text{zeros}(m)$ 
  for  $k = 1, \dots, m$  do
     $w = A(k + 1 : m, k)$ 
     $A(k + 1 : m, k + 1 : m) = A(k + 1 : m, k + 1 : m) - ww^T / A(k, k)$ 
     $R(k, k) = \sqrt{A(k, k)}$ 
     $R(k, k + 1 : m) = w^T / \sqrt{A(k, k)}$ 
  end for
end function
```

- Při eliminaci nám stačí pracovat pouze s polovinou matice.

```
function cholesky2(A)
```

```
    m = size(A)
```

```
    R = A
```

```
    for k = 1, ..., m do
```

```
        for j = k + 1, ..., m do
```

```
             $R(j, j : m) = R(j, j : m) - R(k, j : m)R(k, j) / R(k, k)$ 
```

```
        end for
```

```
             $R(k, k : m) = \frac{R(k, k : m)}{\sqrt{R(k, k)}}$ 
```

```
    end for
```

```
end function
```

Landauova notace (Big O notation)

Definice

Bud' $f(n)$ a $g(n)$ funkce z \mathbb{N} do \mathbb{R}^+ . Řekneme, že $f(n) = \mathcal{O}(g(n))$, pokud existuje kladné reálné číslo M a přirozené číslo n_0 takové, že platí

$$f(n) \leq M g(n), \quad \forall n \geq n_0$$

Landauova notace (Big O notation)

Definice

Bud' $f(n)$ a $g(n)$ funkce z \mathbb{N} do \mathbb{R}^+ . Řekneme, že $f(n) = \mathcal{O}(g(n))$, pokud existuje kladné reálné číslo M a přirozené číslo n_0 takové, že platí

$$f(n) \leq M g(n), \quad \forall n \geq n_0$$

- Jinak řečeno, $f(n)/g(n)$ je omezené pro dostatečně velká n .

Výpočetní náročnost LU rozkladu

- Zopakujme si algoritmus LU rozkladu

function LU(A)

$m = \text{size}(A)$

$U = A$

for $k = 1, \dots, m - 1$ **do**

for $j = k + 1, \dots, m$ **do**

$L(j, k) = U(j, k) / U(k, k)$

$U(j, k : m) = U(j, k : m) - L(j, k)U(k, k : m)$

end for

end for

end function

- Výpočtu dominuje vnitřní smyčka, konkrétně řádek

$$U(j, k : m) = U(j, k : m) - L(j, k)U(k, k : m)$$

- Výpočtu dominuje vnitřní smyčka, konkrétně řádek

$$U(j, k : m) = U(j, k : m) - L(j, k)U(k, k : m)$$

- Vektor $U(k, k : m)$ má v k -tém kroku délku $l = m - k + 1$.

- Výpočtu dominuje vnitřní smyčka, konkrétně řádek

$$U(j, k : m) = U(j, k : m) - L(j, k)U(k, k : m)$$

- Vektor $U(k, k : m)$ má v k -tém kroku délku $l = m - k + 1$.
- Na řádku tento vektor přenásobíme skalárem (l násobení) a odečteme od vektoru $U(j, k : m)$ (l rozdílů). Celkem tedy na tomto řádku provedeme $2l$ operací.

- Výpočtu dominuje vnitřní smyčka, konkrétně řádek

$$U(j, k : m) = U(j, k : m) - L(j, k)U(k, k : m)$$

- Vektor $U(k, k : m)$ má v k -tém kroku délku $l = m - k + 1$.
- Na řádku tento vektor přenásobíme skalárem (l násobení) a odečteme od vektoru $U(j, k : m)$ (l rozdílů). Celkem tedy na tomto řádku provedeme $2l$ operací.
- Zajímá nás, kolikrát se výpočet na tomto řádku provede v průběhu celého běhu algoritmu a s jak dlouhými vektory při tom pracuje.

- Rozepíšme si postupně počet volání $U(j, k : m) = U(j, k : m) - L(j, k)U(k, k : m)$ a délku l pro jednotlivé kroky k :

$$k = 1 : \text{počet: } m - 1, \quad l = m$$

$$k = 2 : \text{počet: } m - 2, \quad l = m - 1$$

$$\vdots$$

$$k = m - 1 : \text{počet: } 1, \quad l = m - (m - 1) + 1 = 2.$$

- Rozepíšme si postupně počet volání $U(j, k : m) = U(j, k : m) - L(j, k)U(k, k : m)$ a délku l pro jednotlivé kroky k :

$$k = 1 : \text{počet: } m - 1, \quad l = m$$

$$k = 2 : \text{počet: } m - 2, \quad l = m - 1$$

$$\vdots$$

$$k = m - 1 : \text{počet: } 1, \quad l = m - (m - 1) + 1 = 2.$$

- Celkový počet operací q je tedy dán výrazem

$$q = 2((m - 1)m + (m - 2)(m - 1) + \dots + 2 \cdot 3 + 1 \cdot 2),$$

- Rozepíšme si postupně počet volání $U(j, k : m) = U(j, k : m) - L(j, k)U(k, k : m)$ a délku l pro jednotlivé kroky k :

$$k = 1 : \text{počet: } m - 1, \quad l = m$$

$$k = 2 : \text{počet: } m - 2, \quad l = m - 1$$

$$\vdots$$

$$k = m - 1 : \text{počet: } 1, \quad l = m - (m - 1) + 1 = 2.$$

- Celkový počet operací q je tedy dán výrazem

$$\begin{aligned} q &= 2((m - 1)m + (m - 2)(m - 1) + \dots + 2 \cdot 3 + 1 \cdot 2), \\ &= \sum_{i=1}^m 2(m - i)(m - i + 1) = 2 \sum_{j=0}^{m-1} j(j + 1) = 2 \sum_{j=0}^{m-1} (j^2 + j) = 2 \left(\sum_{j=0}^{m-1} j^2 + \sum_{j=0}^{m-1} j \right) \end{aligned}$$

$$q = 2\left(\sum_{j=0}^{m-1} j^2 + \sum_{j=0}^{m-1} j\right)$$

- K vyčíslení sum využijme $\sum_{j=0}^m j^2 = \frac{1}{6}(2m+1)(m+1)m$ a $\sum_{j=0}^m j = \frac{m(m+1)}{2}$.

$$q = 2\left(\sum_{j=0}^{m-1} j^2 + \sum_{j=0}^{m-1} j\right)$$

- K vyčíslení sum využijme $\sum_{j=0}^m j^2 = \frac{1}{6}(2m+1)(m+1)m$ a $\sum_{j=0}^m j = \frac{m(m+1)}{2}$.

$$q = 2\left(\frac{1}{6}(2m+1)(m+1)m - m^2 + \frac{m(m+1)}{2} - m\right) = 2\left(\frac{1}{3}m^3 - \frac{1}{3}m\right)$$

$$q = 2\left(\sum_{j=0}^{m-1} j^2 + \sum_{j=0}^{m-1} j\right)$$

- K vyčíslení sum využijme $\sum_{j=0}^m j^2 = \frac{1}{6}(2m+1)(m+1)m$ a $\sum_{j=0}^m j = \frac{m(m+1)}{2}$.

$$q = 2\left(\frac{1}{6}(2m+1)(m+1)m - m^2 + \frac{m(m+1)}{2} - m\right) = 2\left(\frac{1}{3}m^3 - \frac{1}{3}m\right)$$

- Výpočtu dominuje třetí mocnina, přibližně tedy potřebujeme $\approx \frac{2}{3}m^3$ operací ($\mathcal{O}(m^3)$).

LU rozklad s částečnou pivotizací

- V každém kroku LU rozkladu s pivotizací hledáme největší pivot ve sloupci délky $m - k - 1$.
- Celkový počet porovnání tedy je

$$m + (m - 1) + (m - 2) + \dots + 2 = \frac{(m + 2)(m - 1)}{2} = \frac{1}{2}(m^2 + m - 2)$$

LU rozklad s částečnou pivotizací

- V každém kroku LU rozkladu s pivotizací hledáme největší pivot ve sloupci délky $m - k - 1$.
- Celkový počet porovnání tedy je

$$m + (m - 1) + (m - 2) + \dots + 2 = \frac{(m + 2)(m - 1)}{2} = \frac{1}{2}(m^2 + m - 2)$$

- Výpočtu dominuje druhá mocnina, můžeme tedy říct, že celkový počet porovnání je $\approx \frac{1}{2}m^2$. Řádově je tedy náročnost částečné pivotizace $\mathcal{O}(m^2)$.
- Vzhledem k tomu, že náročnost samotného LU rozkladu je kubická, nepřináší částečná pivotizace významný overhead.

LU rozklad s částečnou pivotizací

- V každém kroku LU rozkladu s pivotizací hledáme největší pivot ve sloupci délky $m - k - 1$.
- Celkový počet porovnání tedy je

$$m + (m - 1) + (m - 2) + \dots + 2 = \frac{(m + 2)(m - 1)}{2} = \frac{1}{2}(m^2 + m - 2)$$

- Výpočtu dominuje druhá mocnina, můžeme tedy říct, že celkový počet porovnání je $\approx \frac{1}{2}m^2$. Řádově je tedy náročnost částečné pivotizace $\mathcal{O}(m^2)$.
- Vzhledem k tomu, že náročnost samotného LU rozkladu je kubická, nepřináší částečná pivotizace významný overhead.
- Podobně bychom mohli odvodit, že náročnost úplné pivotizace je $\mathcal{O}(m^3)$, což významně přispěje k původní náročnosti metody. Z toho důvodu se úplná pivotizace často nepoužívá.

Další algoritmy

- LDMT – $\frac{2}{3}m^3$
- LDLT – $\frac{1}{3}m^3$
- Choleského rozklad – $\frac{1}{3}m^3$
- dopředná/zpětná substituce – $\frac{1}{2}m^2$
- výpočet inverzní matice – m^3
- řešení pomocí inverzní matice (násobení inverzní maticí) – m^2

Děkuji za pozornost

Michal Merta

VŠB – Technická univerzita Ostrava

michal.merta@vsb.cz

23. března 2023