

RUMI ÜBB2

10:20

• Cholesky Zerlegung:

$$A = L L^T$$

$$\Rightarrow A \geq 0 \Leftrightarrow L L^T \geq 0 \Leftrightarrow (L^T) \geq 0 \Leftrightarrow A \text{ muss p.d. sein}$$

$$A = L L^T \Rightarrow A_{ij} = L_{i1} L_{j1} \quad L = \begin{pmatrix} L_{11} & 0 & 0 \\ 0 & L_{22} & 0 \\ 0 & 0 & L_{33} \end{pmatrix}$$

$$A_{11} = L_{11} L_{11}$$

$$= L_{11} L_{11} + L_{12} L_{12} + L_{13} L_{13}$$

$$\Rightarrow L_{11} = \sqrt{A_{11}}$$

$$A_{22} = L_{21} L_{21} + L_{22} L_{22} + L_{23} L_{23}$$

$$= L_{21} L_{21} + L_{22} L_{22}$$

$$\Rightarrow L_{22} = \sqrt{A_{22} - L_{21} L_{21}}$$

$$A_{12} = L_{11} L_{21} = L_{11} L_{21} + L_{12} L_{22} + L_{13} L_{23}$$

$$\Rightarrow L_{12} = \frac{A_{12}}{L_{11}}$$

$$A_{32} = L_{31} L_{21} = L_{31} L_{21} + L_{32} L_{22} + L_{33} L_{23}$$

$$= L_{31} L_{21} + L_{32} L_{22}$$

$$\Rightarrow L_{32} = \frac{1}{L_{22}} (A_{32} - L_{31} L_{21}) \Rightarrow L_{32} = \frac{1}{L_{22}} (A_{32} - \sum_{k=1}^{i-1} L_{3k} L_{2k})$$

• Lösen Gleichungssystem:

$$A \geq y \quad L L^T \geq y \quad \Rightarrow L z = y \quad \Rightarrow L_{ij} z_j = y_i$$

$$\Rightarrow L_{11} z_1 = y_1 \quad \Rightarrow z_1$$

$$L_{21} z_1 + L_{22} z_2 = y_2 \quad \Rightarrow z_2$$

$$L_{31} z_1 + L_{32} z_2 + L_{33} z_3 = y_3 \quad \Rightarrow z_3 = \left(y_3 - \sum_{k=1}^{i-1} L_{3k} z_k \right) \frac{1}{L_{33}}$$

$$L L^T z = y \quad \Rightarrow L_{11} z_1 + L_{12} z_2 + L_{13} z_3 = z_1 \quad \Rightarrow z_1 = \left(z_1 - \sum_{k=1}^{i-1} L_{1k} z_k \right)$$

$$L_{21} z_1 + L_{22} z_2 = z_2$$

$$L_{31} z_1 = z_3$$

Thomas Algorithmus

- Motivation: Problemstellung mit dreibettigster tridiagonaler Matrix $\underline{\underline{T}}^{n \times n}$
(eindimensionale Poissons-Gleichung, Spline Interpolation)

$$\underline{\underline{T}} = \begin{pmatrix} b_1 c_1 & 0 & 0 & 0 & 0 & \dots \\ a_2 b_2 & c_2 & 0 & 0 & 0 & \dots \\ 0 & a_3 b_3 & c_3 & 0 & 0 & \dots \\ 0 & 0 & \ddots & \ddots & & \vdots \\ \vdots & 0 & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \end{pmatrix} \quad \begin{array}{l} i=1 \\ \vdots \\ i \\ \vdots \\ i=n \end{array}$$

- zu lösendes LGS

$$\underline{\underline{T}} \underline{x} = \underline{\underline{y}}$$

- Idee:

LU-Zerlegung der Matrix $\underline{\underline{T}}$

$$\underline{\underline{T}} \underline{x} = \underline{\underline{L}} \underline{\underline{U}} \underline{x} = \underline{\underline{y}}$$

- Beispiel für $n=3$, Standard LU-Zerlegung

- normale LU-Zerlegung benötigt Vorwärts- und Rückwärtssubstitution sowie Berechnen von $\underline{\underline{L}}$ und $\underline{\underline{U}}$

$$\begin{array}{c} \underline{\underline{T}} \quad \underline{x} = \underline{\underline{y}} \quad \text{in} \quad \underline{\underline{L}} \quad \underline{\underline{U}} \quad \underline{x} = \underline{\underline{y}} \\ \left(\begin{array}{ccc} b_1 c_1 & 0 & 0 \\ a_2 b_2 & c_2 & 0 \\ 0 & a_3 b_3 & c_3 \end{array} \right) \left(\begin{array}{c} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{array} \right) = \left(\begin{array}{c} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \end{array} \right) \quad \left(\begin{array}{ccc} l_{11} & 0 & 0 \\ l_{21} & l_{22} & 0 \\ 0 & l_{31} & l_{33} \end{array} \right) \left(\begin{array}{ccc} 1 & u_{11} & 0 \\ 0 & 1 & u_{22} \\ 0 & 0 & 1 \end{array} \right) \left(\begin{array}{c} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{array} \right) = \left(\begin{array}{c} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \end{array} \right) \end{array}$$

Über Koeffizientenvergleich von $L \underline{U}$

mit \underline{T} folgt:

- Schritt 1) berechne L, \underline{U}

$$L \underline{U} = \begin{pmatrix} l_{11} & l_{12} u_1 & 0 \\ l_{12} & l_{22} u_1 + l_{22} & l_{22} u_2 \\ 0 & l_{23} u_1 + l_{23} & l_{33} u_2 \end{pmatrix} \quad \begin{array}{l} l_{11} = b_1 \\ l_{12} = a_2 \\ l_{22} = b_2 - a_2 \frac{c_1}{b_1} \\ l_{23} = b_3 - a_3 \frac{c_1}{b_1} \end{array} \quad \begin{array}{l} u_1 = \frac{c_1}{b_1} \\ u_2 = \frac{c_2}{b_2 - a_2 \frac{c_1}{b_1}} \end{array}$$

- Schritt 2) Löse $L \underline{P} = \underline{T}$ $\rightarrow \underline{T} \underline{x} = L \underline{U} \underline{x} = \underline{T}$ $\rightarrow L \underline{P} = \underline{T}$

$$\begin{pmatrix} l_{11} & 0 & 0 \\ l_{12} & l_{22} & 0 \\ 0 & l_{23} & l_{33} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} p_1 \\ p_2 \\ p_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \tau_1 \\ \tau_2 \\ \tau_3 \end{pmatrix} \quad \rightarrow \quad p_1 = \frac{\tau_1}{l_{11}} \quad p_2 = \frac{\tau_2 - l_{12} p_1}{l_{22}} = \frac{\tau_2 - a_2 p_1}{b_2 - a_2 \frac{c_1}{b_1}}$$

- Schritt 3) Löse $\underline{U} \underline{x} = \underline{P}$ $\rightarrow \underline{x}$

- Idee Thomas-Algorithmus: Bringe $\underline{T} \underline{x} = \underline{T}$ in Form $\underline{U} \underline{x} = \underline{P}$

$$\begin{pmatrix} b_1 & c_1 & 0 \\ a_2 & b_2 & c_2 \\ 0 & a_3 & b_3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \tau_1 \\ \tau_2 \\ \tau_3 \end{pmatrix} \quad \begin{pmatrix} 1 & u_1 & 0 \\ 0 & 1 & u_2 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} p_1 \\ p_2 \\ p_3 \end{pmatrix}$$

$$\underline{T} \quad \underline{x} = \underline{T}$$

- Teile 1. Zeile von \underline{T} durch b_1

$$\begin{pmatrix} 1 & \frac{c_1}{b_1} & 0 \\ a_2 & b_2 & c_2 \\ 0 & a_3 & b_3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \tau_1 \\ \frac{\tau_1}{b_1} \\ \tau_2 \end{pmatrix} \quad u_1 = \frac{c_1}{b_1} \quad p_1 = \frac{\tau_1}{b_1}$$

$$\begin{pmatrix} 1 & u_1 & 0 \\ 0 & b_2 - a_2 u_1 & c_2 \\ 0 & a_3 & b_3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} p_1 \\ \tau_2 - a_2 p_1 \\ \tau_3 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} 1 & u_1 & 0 \\ 0 & 1 & \frac{c_2}{b_2 - a_2 u_1} \\ 0 & a_3 & b_3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} p_1 \\ \frac{\tau_2 - a_2 p_1}{b_2 - a_2 u_1} \\ \tau_3 \end{pmatrix}$$

- Aufgrund der tridiagonalen Struktur von \underline{T} kann die Faktorisierung in L und das Vornwärtssetzen in einem Schritt durchgeführt werden

Schema für tridiagonale Matrix mit Dimension n

$$\Rightarrow \text{Zeile 1, } i=1, \quad b_1 x_1 + c_1 x_2 = \tau_1 \quad | : b_1 \quad \rightarrow \quad x_1 + \underbrace{\frac{c_1}{b_1} x_2}_{u_1} = \frac{\tau_1}{b_1} \quad p_1$$

$$i=1 \quad \begin{pmatrix} b_1 & c_1 & 0 & 0 & 0 & \dots \\ a_2 & b_2 & c_2 & 0 & 0 & \dots \\ 0 & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \vdots & \vdots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \tau_1 \\ \tau_2 \\ \vdots \\ \vdots \\ \tau_n \end{pmatrix} \quad \xrightarrow{i=2} \quad \begin{pmatrix} 1 & u_1 & 0 & 0 & 0 & \dots \\ a_2 & b_2 & c_2 & 0 & 0 & \dots \\ 0 & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \vdots & \vdots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} p_1 \\ \vdots \\ \vdots \\ \vdots \\ \tau_n \end{pmatrix}$$

- Zeile 2, $i=2$:

$$a_2 x_1 + b_2 x_2 + c_2 x_3 = \tau_2 \quad \textcircled{I} \quad a_2 (x_1 + u_1 x_2) = a_2 p_2 \quad \textcircled{II}$$

(I) - (II)

$$(b_2 - a_2 u_1)x_2 + c_2 x_3 = r_2 - a_2 p_1 \quad | : (b_2 - a_2 u_1)$$

$$\rightarrow x_2 + \underbrace{\frac{c_2}{b_2 - a_2 u_1} x_3}_{u_2} = \frac{r_2 - a_2 p_1}{b_2 - a_2 u_1} := p_2$$

$$\begin{pmatrix} 1 & u_1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & u_2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & a_2 & b_2 & c_2 & \ddots & 0 \\ 0 & \ddots & \ddots & \ddots & & 0 \\ \vdots & & & & a_n & b_n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} p_1 \\ p_2 \\ \vdots \\ p_m \end{pmatrix}$$

• Wiederhole diesen Schritt für jede i-te Zeile bis $i = n-1$

• keine Summation über i !!!

$$u_i = \frac{c_i}{b_i - a_i u_{i-1}}$$

$$p_i = \frac{r_i - a_i p_{i-1}}{b_i - a_i u_{i-1}}$$

\Rightarrow

$$\begin{pmatrix} 1 & u_1 & 0 & 0 & & \\ 0 & 1 & u_2 & 0 & & 0 \\ 0 & 1 & u_3 & 0 & & \\ \vdots & & \vdots & & & \\ 1 & u_{n-1} & 0 & 0 & & \\ 0 & 1 & u_n & 0 & & \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ \vdots \\ x_{n-1} \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} p_1 \\ p_2 \\ \vdots \\ p_{n-1} \\ p_n \end{pmatrix}$$

• letzte Zeile für $i=n$ (eliminiere Term x_{n-1})

$$a_n x_{n-1} + b_n x_n = r_n \quad (I)$$

$$a_n (x_{n-1} + u_{n-1} x_n) = a_n p_{n-1} \quad (II)$$

$$I - II \Rightarrow (b_n + a_n u_{n-1}) x_n = r_n - a_n p_{n-1} \Rightarrow x_n = \frac{r_n - a_n p_{n-1}}{(b_n + a_n u_{n-1})}$$

\Rightarrow

$$\begin{pmatrix} 1 & u_1 & 0 & 0 & & \\ 0 & 1 & u_2 & 0 & & 0 \\ 0 & 1 & u_3 & 0 & & \\ \vdots & & \vdots & & & \\ 1 & u_{n-1} & 0 & 0 & & \\ 0 & 1 & u_n & 0 & & \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ \vdots \\ x_{n-1} \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} p_1 \\ p_2 \\ \vdots \\ p_{n-1} \\ p_n \end{pmatrix}$$

$\Rightarrow \underline{U} \underline{x} = \underline{p}$

• Zusammenfassen der Operationen zur Bestimmung von \underline{U} und \underline{p}

$u_1 = \frac{c_1}{b_1}$	$p_1 = \frac{r_1}{b_1}$
$u_i = \frac{c_i}{(b_i - a_i u_{i-1})}$	$p_i = \frac{r_i - a_i p_{i-1}}{(b_i - a_i u_{i-1})}$
	$p_n = \frac{r_n - a_n p_{n-1}}{b_n + a_n u_{n-1}}$

• Schritt 2: Lösen von $\underline{U} \underline{x} = \underline{p}$ nach x_i durch Rückwärtssetzen:

für $i=n \quad x_n = p_n$

für $1 \leq i \leq n \quad x_i = p_i - u_i x_{i+1}$

für $i=1 \quad x_1 = p_1 - u_1 x_2$

- Anmerkung zur Matlab-Implementierung
- In die Funktion $\underline{x} = \text{ThomasAlgorithmus}(\underline{a}, \underline{b}, \underline{c}, \underline{d})$ wird nicht die komplette Matrix $\underline{\underline{A}}$ sondern die Diagonaleinträge $\underline{a} = (a_1, a_2, \dots, a_n)$, $\underline{b} = (b_1, b_2, \dots, b_n)$ und $\underline{c} = (c_1, c_2, \dots, c_n)$ als Vektoren übergeben.
 \underline{b} ist hierbei der Vektor der Diagonaleinträge der Matrix, \underline{a} beinhaltet die linken, unteren und \underline{c} die rechten, oberen Diagonaleinträge. \underline{d} ist der Vektor der rechten Seite des LGS.

- Induktive Matrizennorm

$$\|\underline{\underline{A}}\| = \max_{\underline{x} \neq 0} \frac{\|\underline{\underline{A}}\underline{x}\|_V}{\|\underline{x}\|_V} = \sup_{\|\underline{x}\|=1} \|\underline{\underline{A}}\underline{x}\|_V \Rightarrow$$
 größtmögliche Streckung bei Abbildung auf Einheitsvektor

$$\underline{B} = \underline{\underline{A}} \cdot \underline{\underline{U}}_2 \underline{\underline{U}}_2^T \in \text{sym}, \lambda_i \geq 0$$
- Spezialnorm 2-Norm

$$\|\underline{\underline{A}}\|_2 = \sup_{\|\underline{x}\|=1} \|\underline{\underline{A}}\underline{x}\|_2 = \sup_{\|\underline{x}\|=1} |\underline{\underline{A}}\underline{x} \cdot \underline{\underline{A}}\underline{x}| = \sup_{\|\underline{x}\|=1} \left(\sum_{i,j} A_{ij} x_i x_j \right) = \sup_{\|\underline{x}\|=1} (\underline{x} \cdot \underline{\underline{B}} \underline{x}) \geq 0$$

$$= \sup_{\|\underline{x}\|=1} (\underline{x} \cdot \underline{v}_i \underline{v}_i^T \underline{x}) \leq \sqrt{\lambda_{\max}}$$
- Konditionszahl: $\frac{\|\underline{\underline{A}}\|_\infty}{\|\underline{\underline{A}}^{-1}\|_\infty}$ z.B. für die Spezialnorm folgt $\frac{\lambda_{\max}}{\lambda_{\min}}$
• Einfluss von Störung auf Ergebnis der Berechnung \Rightarrow große Konditionszahlen vermeiden \Rightarrow Vorkonditionierung des Gleichungssystems

