

ALGOKS NOTIZEN - ORGA + MATRIXZERLEGUNGEN

ORGANISATORISCHES

ÜBUNGSLEITER: Florian Frank

@: florian.ff.frank@fau.de oder über StudOn

www: wwwcip.cs.fau.de/~yq53ykyr → AlgoKS

WAS IST DIESE TAFELÜBUNG?

Hier geht es um die „THEORIEÜBUNGEN“ a.k.a. Verfahren auf Papier

WO FINDE ICH DIE PRÄSENZAUFGABEN?

StudOn → AlgoKS-Kurs unter Übungen

TERMIN:

Donnerstags, 10¹⁵ - 11⁴⁵ Uhr

MATRIXZERLEGUNGEN

Aufgabe 1) (a) Bestimmen Sie eine LR-Zerlegung für die Matrix

$$B = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 & 0 \\ -3 & -8 & 3 & 0 \\ 0 & -8 & 13 & 3 \\ 0 & 0 & -2 & -4 \end{pmatrix} :$$

$$L = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ -3 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 4 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & -2 & 1 \end{pmatrix}$$

$$R = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & -2 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 3 \\ 0 & 0 & 0 & 2 \end{pmatrix}$$

$$L_{21} = \frac{R_{21}}{R_{11}} = -3 \quad R_{2,1:4} = R_{2,1:4} - L_{21} \cdot R_{1,1:4} = (-3, -8, 3, 0)^T + 3 \cdot (1, 2, 0, 0)^T = (0, -2, 3, 0)^T$$

$$L_{31} = \frac{R_{31}}{R_{11}} = 0 \quad R_{3,1:4} = R_{3,1:4}$$

$$L_{32} = \frac{R_{32}}{R_{22}} = 4 \quad R_{3,2:4} = R_{3,2:4} - L_{32} \cdot R_{2,2:4} = (-8, 13, 3)^T - 4 \cdot (-2, 3, 0)^T = (0, 1, 3)^T$$

$$L_{43} = \frac{R_{43}}{R_{33}} = -2 \quad R_{4,3:4} = R_{4,3:4} - L_{43} \cdot R_{3,3:4} = (0, 2)^T$$

ALGORITHMUS:

$$k = 3 \\ j = 4$$

$$L \leftarrow \mathbb{1}_4$$

$$R \leftarrow B$$

für k von 1 bis 3 mache

 für j von k+1 bis 4 mache

$$L_{jk} \leftarrow R_{jk} / R_{kk}$$

$$R_{j,k:4} \leftarrow R_{j,k:4} - L_{jk} R_{k,k:4}$$

Wie schreibe ich soetwas in der Klausur auf?

→ Schreibe die **NOTWENDIGEN** Zwischenschritte mit auf. ← Denn dort funkt. die Wischtechnik nicht!

Das hieße hier bspw. die verschiedenen R-/L-Matrizen nach einem Schleifendurchlauf in Tabellenform. Dann muss dabei aber das Endergebnis nochmal extra stehen!

Tabellarische Struktur für das Ergebnis von (a):

$$B = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 & 0 \\ -3 & -8 & 3 & 0 \\ 0 & -8 & 13 & 3 \\ 0 & 0 & -2 & -4 \end{pmatrix}$$

| L | R |
|---|--|
| $\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ & 1 & 0 & 0 \\ & & 1 & 0 \\ & & & 1 \end{pmatrix}$ | $\begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 & 0 \\ -3 & -8 & 3 & 0 \\ 0 & -8 & 13 & 3 \\ 0 & 0 & -2 & -4 \end{pmatrix}$ |
| $\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ -3 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & & 1 & 0 \\ 0 & & & 1 \end{pmatrix}$ | $\begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & -2 & 3 & 0 \\ 0 & -8 & 13 & 3 \\ 0 & 0 & -2 & -4 \end{pmatrix}$ |

L

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ -3 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 4 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & & 1 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ -3 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 4 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & -2 & 1 \end{pmatrix}$$

R

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & -2 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 3 \\ 0 & 0 & -2 & -4 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & -2 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 3 \\ 0 & 0 & 0 & 2 \end{pmatrix}$$

⇒ Die LR-Zerlegung für die Matrix B ist gegeben durch

$$B = \underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ -3 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 4 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & -2 & 1 \end{pmatrix}}_{=: L} \cdot \underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & -2 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 3 \\ 0 & 0 & 0 & 2 \end{pmatrix}}_{=: R}.$$

$$B = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 & 0 \\ -3 & -8 & 3 & 0 \\ 0 & -8 & 13 & 3 \\ 0 & 0 & -2 & 4 \end{pmatrix} = \underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ -3 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 4 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & -2 & 1 \end{pmatrix}}_{=: L} \cdot \underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & -2 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 3 \\ 0 & 0 & 0 & 2 \end{pmatrix}}_{=: R}$$

WAS FÄLLT BEI DIESER ZERLEGUNG AUF?

- B's rechte Nebendiagonale ist identisch mit der rechten Nebendiagonale von R.
- B ist tridiagonal und L, R sind sehr dünnbesetzt. ← ~ mehr Nullen als sonstige Werte

FRAGE: Lässt sich das verallgemeinern?

(b)+(c): Eine Verallgemeinerung sähe wie folgt aus:

Satz (LR-Zerlegung einer tridiagonalen Matrix)

Sei $A \in \mathbb{R}^{m \times m}$ mit $m \in \mathbb{N}^+$ eine tridiagonale Matrix gegeben, so hat eine LR-Zerlegung, sofern diese existiert, die folgende Struktur:

$$A = \begin{pmatrix} & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \end{pmatrix} = \underbrace{\begin{pmatrix} & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \end{pmatrix}}{=: L} \cdot \underbrace{\begin{pmatrix} & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \end{pmatrix}}{=: R}$$

$(b_i)_i^n$ auf Diag., $(a_i)_{i=1}^{n-1}, (c_i)_{i=1}^{n-1}$ auf den Nebendiag.

Freiraum in solchen Darstellungen steht für Nullen. Manchmal findet man auch einfach eine gr. 0.

Des Weiteren sind L und R durch die folgenden Matrizen explizit gegeben:

$$L = \begin{pmatrix} 1 & & & \\ l_1 & \ddots & & \\ & \ddots & \ddots & \\ & & & l_{n-1} & 1 \end{pmatrix}$$

und

$$R = \begin{pmatrix} r_1 & c_1 & & \\ & \ddots & \ddots & \\ & & & r_{n-1} & c_{n-1} \\ & & & & r_n \end{pmatrix},$$

mit $l_i = a_i \cdot \frac{\delta_{i-1}}{\delta_i}$, $r_i = \frac{\delta_i}{\delta_{i-1}}$

und $\delta_i := \begin{cases} 1 & \text{wenn } i=0 \\ b_1 & \text{wenn } i=1 \\ b_i \delta_{i-1} - a_{i-1} c_{i-1} \delta_{i-2} & \text{wenn } i \geq 2 \end{cases}$

Beweis: Nachrechnen!

Notiz: Hier aus Zeitgründen nicht ausführlicher \Rightarrow Anhang der Folien!

Man stellt fest:

$$l_k = \frac{a_k}{r_k} \quad r_k = \begin{cases} b_1 & \text{für } k=1 \\ b_k - c_{k-1} l_{k-1} & \text{für } k \geq 2 \end{cases}$$

(d) Wir gehen nun davon aus, dass die Matrix A tridiagonal ist und eine LR-Zerlegung besitzt. Das heißt, wir finden L, R wie oben mit

$$A = LR$$

und wollen $Ax = LRx = b$ lösen.

Dafür gehen wir drei Schritte:

① LR-ZERLEGUNG $A = L \cdot R$

② VORWÄRTSSUBSTITUTION $L \cdot y = b$

③ RÜCKWÄRTSSUBSTITUTION $R \cdot x = y$

AUFWAND FÜR TEILPROBLEME:

① LR-ZERLEGUNG

$$\left[\begin{array}{l} r_1 \leftarrow b_1 \\ \text{für } k \text{ von } 2 \text{ bis } m \text{ tue} \\ \quad l_{k-1} \leftarrow a_{k-1} / r_{k-1} \\ \quad r_k \leftarrow b_k - c_{k-1} \cdot l_{k-1} \end{array} \right.$$

AUFWAND: $m-1$ DIVISIONEN
 $m-1$ SUBTRAKTIONEN
 $m-1$ MULTIPLIKATIONEN

② $Ly = b$

$$\left[\begin{array}{l} y_1 \leftarrow b_1 \\ \text{für } k \text{ von } 2 \text{ bis } m \text{ tue} \\ \quad y_k \leftarrow b_k - l_{k-1} \cdot y_{k-1} \end{array} \right.$$

AUFWAND: 0 DIVISIONEN
 $m-1$ SUBTRAKTIONEN
 $m-1$ MULTIPLIKATIONEN

$$\begin{pmatrix} 1 & & & \\ & \ddots & & \\ & & 1 & \\ & & & \ddots \end{pmatrix} \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_m \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix}$$

③ $Rx = y$

$$\left[\begin{array}{l} x_m \leftarrow y_m / r_m \\ \text{für } k \text{ von } m-1 \text{ runter bis } 1 \text{ tue} \\ \quad x_k \leftarrow (y_k - c_k \cdot x_{k+1}) / r_k \end{array} \right.$$

AUFWAND: m DIVISIONEN
 $m-1$ SUBTRAKTIONEN
 $m-1$ MULTIPLIKATIONEN

GESAMTAUFWAND:

$2m - 1$ Divisionen

$3m - 3$ Subtraktionen

$3m - 3$ Multiplikationen

Σ : $8m - 7$ Operationen $\ll m^2$ Operationen

Was haben wir heute festgestellt?

→ Allgemeine Algorithmen sind gut, spezielle aber oftmals besser.

FAZIT: "Überlege mit was für Daten man arbeitet und passe Algorithmen entsprechend an."

→ Lineare Algebra kann auch Spaß machen 😊