

3.3. Gauß-Jordan-Algorithmus

(der deutsche Jordan).

(14.12.2009)

Beispiel,

$$\left(\begin{array}{ccccc|c} v & w & x & y & z & \\ \hline 1 & -1 & 2 & -2 & 3 & 4 \\ 0 & 0 & 4 & 14 & 4 & 22 \\ 0 & 0 & 0 & 16 & 4 & 24 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right) \begin{array}{l} | :4 \\ | :16 \end{array}$$

$$\rightarrow \left(\begin{array}{ccccc|c} 1 & -1 & 2 & -2 & 3 & 4 \\ 0 & 0 & 1 & 7/2 & 1 & 11/2 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1/4 & 3/2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right) \begin{array}{l} | -2 \\ | -2 \end{array}$$

$$\left(\begin{array}{ccccc|c} 1 & -1 & 0 & -9 & 1 & -7 \\ 0 & 0 & 1 & 7/2 & 1 & 11/2 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1/4 & 3/2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right) \begin{array}{l} | +9 \\ | -7/2 \end{array}$$

$$\rightarrow \left(\begin{array}{ccccc|c} 1 & -1 & 0 & 0 & 13/4 & 13/2 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1/8 & 1/4 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1/4 & 3/2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right)$$

$$\left(\begin{array}{ccccc|c} v & x & y & w & z & \\ \hline 1 & 0 & 0 & -1 & 13/4 & 13/2 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1/8 & 1/4 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1/4 & 3/2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right)$$

$$\begin{aligned} w &= t_1 \\ z &= t_2 \\ y &= 3/2 - 1/4 t_2 \\ x &= 1/4 - 1/8 t_2 \\ v &= 13/2 - 13/4 t_2 + 1 \cdot t_1 \end{aligned}$$

$$\begin{pmatrix} v \\ w \\ x \\ y \\ z \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 13/2 \\ 0 \\ 1/4 \\ 3/2 \\ 0 \end{pmatrix} + t_1 \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} + t_2 \begin{pmatrix} -73/4 \\ 0 \\ -1/8 \\ -1/4 \\ 1 \end{pmatrix}$$

Gauß-Jordan-Algorithmus:

- Gauß-Elimination auf Zeilenstufenform
- Erzwinge 1en an Stufenkästen durch Division der Zeilen
- Erzwinge Nullen über Stufenkästen durch Lin. Komb der Zeilen
- optional: Spaltenvertauschen auf Einheitsmatrix

Vorteil Rückwärtsansetzen leicht bis banal.

Nachteil Mehr Zeilenanforderungen (aber eigentlich dieselbe Rechnung wie bei Rückwärtsansetzen)

Anwendung Berechnen inverser Matrizen

geg. $A \in K^{n \times n}$ hoffentlich regulär.

ges A^{-1} , d.h. eine Matrix $X = (x_1, \dots, x_n)$, sodass $A \cdot X = I$

$$A \cdot x_j = e_j$$

$$e_j = \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 1 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} \leftarrow j$$

(vgl. Ü 70)

$$(A \mid e_1)$$

$$(A \mid e_2)$$

...

$$(A \mid e_n)$$

jeweils Gauß-Block --- jede Spalte von X erhalten. (und etwas Zeit sparen)

Stattdessen: 4×2 STUF auf einmal.

$$(A \mid e_1 \ e_2 \ e_3 \ \dots \ e_n) = (A \mid I)$$

Wenn $\text{rang } A = n$, so hat Zeilenstufenform von A die Gestalt ~~über~~ (alles ist Superblock).

Gauß-Jordan ergibt

$$(I \mid B)$$

Neues Gls:

$$I \cdot X = B$$

$$\Rightarrow X = B.$$

$$\text{d.h. } B = A^{-1}$$

Beispiel

$$A = \begin{pmatrix} 2 & 3 \\ 3 & 5 \end{pmatrix}$$

$$(A; I) = \left(\begin{array}{cc|cc} 2 & 3 & 1 & 0 \\ 3 & 5 & 0 & 1 \end{array} \right) \downarrow -3/2$$

$$\mapsto \left(\begin{array}{cc|cc} 2 & 3 & 1 & 0 \\ 0 & 1/2 & -3/2 & 1 \end{array} \right) \cdot 2$$

$$\mapsto \left(\begin{array}{cc|cc} 2 & 3 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & -3 & 2 \end{array} \right) \uparrow -3$$

$$\mapsto \left(\begin{array}{cc|cc} 2 & 0 & 10 & -6 \\ 0 & 1 & -3 & 2 \end{array} \right) : 2$$

$$\mapsto \left(\begin{array}{cc|cc} 1 & 0 & 5 & -3 \\ 0 & 1 & -3 & 2 \end{array} \right) \Rightarrow A^{-1} = \begin{pmatrix} 5 & -3 \\ -3 & 2 \end{pmatrix}$$

Proposition

Sei $A \in K^{n \times n}$ "regulär" und das Ergebnis des Gauß-Jordan-Algorithmus auf $(A; I)$ angewandt gleich $(I; B)$, dann gilt $B = A^{-1}$.

Beweis 1

Überlegungen oben.

Beweis 2

Die Zeilenuntersummen entsprechen der Multiplikation von $(A; I)$

mit einer regulären Matrix T von links, also

$$(I \mid B) = T \cdot (A \mid I) = (TA \mid TI)$$

$$\Rightarrow I = TA \quad \Rightarrow T = A^{-1}$$

$$B = TI = T \quad \Rightarrow B = A^{-1}$$

