

Thema: Lineare Algebra

Zielmomentum: Lösen linearer Gleichungssysteme (LGS)

$$\text{z.B. } 6x_1 + 3x_2 = 4$$

$$-x_1 + 2x_2 = -3$$

Koeffizienten

$$\text{allgemein: } a_{11}x_1 + a_{12}x_2 = b_1 \quad \text{rechte Seite}$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 = b_2$$

Unbekannte

oder noch allgemeiner (mit n Unbekannten):

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2$$

⋮

⋮

=
⋮
⋮

$$a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n = b_m$$

Beim letzten Mal: Matrizen $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$

$$A = (a_{ij})_{\substack{i=1, \dots, m \\ j=1, \dots, n}}$$

$$= \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & & & \\ a_{m1} & \cdots & \cdots & a_{mn} \end{pmatrix}$$

Speziell: $m=1$ oder $n=1$: Zeilen- oder Spaltenvektoren

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 5 & 6 \\ 7 & 8 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 6 & 8 \\ 10 & 12 \end{pmatrix} \quad \text{Addition}$$

$$2 \cdot \begin{pmatrix} 9 & 10 \\ 11 & 12 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 18 & 20 \\ 22 & 24 \end{pmatrix} \quad \text{skalare Mult.}$$

Damit bilden Matrizen einen Vektorraum.

Def.

Sei $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $x \in \mathbb{R}^n$. Man definiert als Matrix-Vektor-Produkt

$$Ax = \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{m1} & \cdots & a_{mn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n \\ \vdots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n \end{pmatrix}$$

Vektor $\in \mathbb{R}^m$

entsteht Komponentenweise, indem für Komponente i die i -te Zeile von A mit x per Skalarprodukt multipliziert wird.

Beispiel

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} -1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \cdot (-1) + 2 \cdot 0 + 3 \cdot 1 \\ 4 \cdot (-1) + 5 \cdot 0 + 6 \cdot 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 \\ 2 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 7 \\ 8 \end{pmatrix} \text{ ist nicht definiert}$$

Damit schreibt sich unser LGS ziemlich "kompatibel":

$$a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \quad \vdots \quad \left(\begin{array}{c} a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n \\ \vdots \\ a_{mn}x_1 + \dots + a_{mn}x_n \end{array} \right) = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix}$$

$$a_{21}x_1 + \dots + a_{2n}x_n = b_2$$

$$\vdots$$

$$a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n = b_m$$

$$\Leftrightarrow \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{m1} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix} \Leftrightarrow Ax = b$$

$$\Rightarrow A \in \mathbb{R}^{m \times n}$$

$$\Rightarrow x \in \mathbb{R}^n$$

$$\Rightarrow b \in \mathbb{R}^m$$

Ein LGS $Ax=b$ heißt homogen, wenn $b=0$, andernfalls (d.h. $b \neq 0$) heißt $Ax=b$ inhomogen.

Die Matrix

$$\left(\begin{array}{ccc|c} a_{11} & \dots & a_{1n} & b_1 \\ \vdots & & \vdots & \vdots \\ a_{m1} & \dots & a_{mn} & b_m \end{array} \right)$$

// dieses Schema
versammelt
sämtliche relevante
„Zahlen“ des LGS

heißt erweiterte Koeffizientenmatrix.

Bsp. $\begin{pmatrix} 2 & 1 & 0 \\ -1 & 6 & 3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 8 \\ 3 \end{pmatrix}$

inhomogen, weil $b = \begin{pmatrix} 8 \\ 3 \end{pmatrix} \neq \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix}$

erweitert. Koeff.-matrix:
$$\left(\begin{array}{ccc|c} 2 & 1 & 0 & 8 \\ -1 & 6 & 3 & 3 \end{array} \right)$$

Lösung linearer Gleichungssysteme

Ein homogenes LGS hat immer eine Lösung,
nämlich $x=0$.

Diese heißt triviale Lösung.

Allgemein treten folgende Fälle auf:

1. Das LGS besitzt keine Lösung:

$$\begin{aligned} 2x_1 + 3x_2 &= 1 \\ 2x_1 + 3x_2 &= 2 \end{aligned} \quad \begin{array}{l} / \text{sich widersprechende} \\ \text{Gleichungen} \end{array}$$

2. Das LGS besitzt genau eine Lösung:

$$\begin{aligned} 3x_1 + 2x_2 &= 1 \\ 3x_1 + x_2 &= 5 \end{aligned} \quad \Rightarrow \quad x_1 = 3 \quad x_2 = -4$$

// geometrisch: 2 Geraden schneiden sich (hier)
in genau einem Punkt (hier: $\begin{pmatrix} 3 \\ -4 \end{pmatrix}$)

3. Das LGS besitzt unendlich viele Lösungen:

$$3x_1 + 2x_2 = 5$$

// geometrisch: zwei identische Geraden schneiden sich „überall“.

Für jede Zahl $\lambda \in \mathbb{R}$ kann $x_1 = \frac{1}{3}(5 - 2\lambda)$

ausgerechnet werden, d.h.

$\begin{pmatrix} \frac{1}{3}(5-2\lambda) \\ \lambda \end{pmatrix}$ löst obiges LGS

für alle $\lambda \in \mathbb{R}$

Wie bekommt man heraus, in welchem Fall man sich befindet?

Wie bekommt man ggf. eine Lösung?

Wie lasse ich das einen Computer machen? (Schlüsselwort:
Algorithmus)

Motivation:

$$\begin{array}{rcl} x_1 - 5x_2 + x_3 & = 10 \\ 2x_2 + 3x_3 & = -7 \\ -4x_3 & = 4 \end{array}$$

$$\stackrel{3.}{\Rightarrow} x_1 + 10 - 1 = 10 \Rightarrow x_1 = 1$$

$$\stackrel{2.}{\Rightarrow} 2x_2 - 3 = -7 \Rightarrow x_2 = -2$$

$$\stackrel{1.}{\Rightarrow} x_3 = -1$$

$$\stackrel{4.}{\Rightarrow} x = \begin{pmatrix} 1 \\ -2 \\ -1 \end{pmatrix} \text{ ist Lös}$$

$$\begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix}$$

Matrix in „Triangulargestalt“ macht das Lösen „einfacher“

Der Gauß-Jordan-Algorithmus

Behachte erweiterte Koeffizientenmatrix

$$\left(\begin{array}{ccc|c} a_{11} & \cdots & a_{n1} & | & b_1 \\ \vdots & & \vdots & | & \vdots \\ a_{m1} & \cdots & a_{nn} & | & b_m \end{array} \right)$$

Diese wird jetzt Schritt für Schritt umgeformt.

- ① Bestimme erste Spalte (von links gelesen) j mit $a_{ij} \neq 0$ für eine Zeile i

$$\left(\begin{array}{ccc|c} a_{1j} & & & a_{ij} \neq 0 \\ 0 & 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 3 \\ 0 & 0 & 2 & 0 \end{array} \right) \xleftarrow{i} \quad \begin{matrix} j \\ i \end{matrix}$$

(d.h. alle Variablen x_1, \dots, x_{j-1} sind frei wählbar)

Falls $a_{nj} = 0$, tausche Zeile 1 mit Zeile i

$$\left(\begin{array}{ccc|c} 0 & 0 & 1 & 3 \\ 0 & 0 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & 2 & 0 \end{array} \right) \xrightarrow{\text{?}}$$

- ② Addiere das $\left(-\frac{a_{kj}}{a_{ij}}\right)$ -fache der 1. Zeile zur k -ten Zeile, für $k=2, \dots, m$ (alle Zeilen unter der ersten)

Damit werden alle Koeffizienten in der j -ten Spalte „unterhalb“ vom ersten Koeffizienten a_{ij} zu Null:

$$\begin{array}{ll} \text{I} & \left(\begin{array}{ccc|c} 0 & 0 & 1 & 3 \\ 0 & 0 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & -6 \end{array} \right) \\ \text{II} & -0 \cdot \text{I} \\ \text{III} & -2 \cdot \text{I} \end{array}$$

- ③ Wiederhole Schritte ① und ② ab der $(j+1)$ -sten Spalte (und jeweils eine Zeile weiter nach unten gehend).

$$\begin{array}{c} \text{I} \\ \text{II} \\ \text{III} \end{array} \left(\begin{array}{ccc|cc|c} 0 & 0 & 1 & 3 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & -1 \end{array} \right) \xrightarrow{\substack{a_{ij} \neq 0 \\ + (-5)\text{II}}} \left(\begin{array}{ccc|cc|c} 0 & 0 & 1 & 3 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & -1 \end{array} \right)$$

Nach $m-1$ Wiederholungen erhält man die sogenannte Zeilenstufenform der erweiterten Koeff.-matrix:

$$\left(\begin{array}{cccc|cccccccc|c} 0 & 0 & \cdots & 0 & y_{1j_1} & y_{1j_2} & y_{1j_3} & \cdots & y_{1j_r} & \cdots & y_{1j_n} & \delta_1 \\ 0 & 0 & \cdots & 0 & 0 & y_{2j_2} & y_{2j_3} & \cdots & y_{2j_r} & \cdots & y_{2j_n} & \delta_2 \\ & & & & \vdots & 0 & y_{3j_3} & & & & & \vdots \\ 0 & \cdots & & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdots & y_{rj_r} & \cdots & y_{rj_n} & \delta_r \\ 0 & \cdots & & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdots & 0 & \cdots & 0 & \delta_{r+1} \\ \vdots & & & \vdots & \vdots & & & & & & \vdots & \vdots \\ 0 & & & 0 & 0 & - & - & - & - & \cdots & 0 & \delta_m \end{array} \right)$$

Beobachtung

Die folgenden Umformungen ändern die Lösungsmenge eines LGS nicht:

- (E1) Vertauschen zweier Gleichungen
- (E2) Multiplikation einer Zeile mit einem Skalar (=einer Zahl)
 $\lambda \neq 0$
- (E3) Addition eines Vielfachen einer Zeile zu einer anderen Zeile

Diese drei Operationen heißen elementare Zeilenumformungen.

Daraus folgt:

Die Lösungsmenge des ursprünglichen LGS ist identisch zu der Lösungsmenge des LGS mit erweiterter Koeffizientenmatrix in Zeilenstufenform.

Spieldi: Wir dürfen bedenkenlos den Gauß-Jordan-Eliminationsalgo. anwenden, ohne dann sich die Lösungsmenge verändert hätte.

$$\left(\begin{array}{cccc|c} 0 & 1 & 2 & -1 & \\ 0 & 0 & 1 & 3 & \\ 0 & 0 & 0 & 0 & \end{array} \right)$$

Beobachtungen:

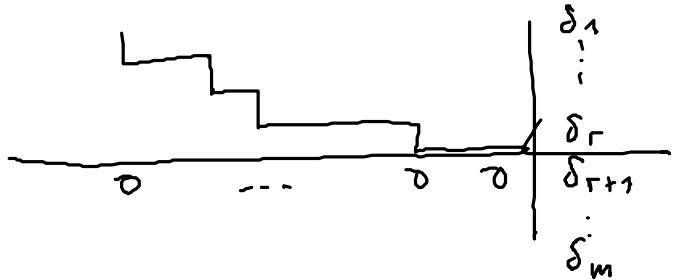
1. Die vom Nullvektor verschiedenen Zeilen sind linear unabhängig.
2. Die elementaren Zeilenumformungen ändern nichts an der maximalen Anzahl linear unabhängiger Zeilenvektoren // die Umformungen „ fördern diese bloß zu Tage“

Definition

Die maximale Anzahl linear unabhängiger Zeilen einer Matrix A heißt Rang von A, $\text{rang}(A)$, $\text{rg}(A)$.

Das LGS in Zeilenstufenform ist nun leicht zu lösen:

1. Eine der rechten Seiten s_{r+1}, \dots, s_m ist von Null verschieden



Dann hat das LGS keine Lösung

// Durch Hinzunahme der rechten Seite b zur Matrix A
ist offenbar eine weitere lin.-unabh. Zeile "entstanden"
d.h. $\boxed{\text{rang}(A|b) > \text{rang}(A)}$.

2. $\delta_{r+1} = \dots = \delta_m = 0$, d.h. $\boxed{\text{rang}(A|b) = \text{rang}(A)}$

Dann hat das LGS mindestens eine Lösung.

Man erhält alle Lösungen durch Rückwärtseliminieren.
(s. Morgen)