

§1. Lineare Gleichungssysteme

Ein lineares Gleichungssystem (S) mit n Unbekannten und m Gleichungen

hat die Form

$$(S) \begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 & (S_1) \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \vdots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n = b_m & (S_m) \end{cases}$$

$a_{11}, a_{12}, \dots, a_{mn}$ sind die Koeffizienten
 Das System heißt reell, wenn alle a_{ij}
 und b_1, \dots, b_m reell.

Eine Lösung von (S) ist eine Menge von n
 reellen Zahlen x_1, \dots, x_n , so das
 (S₁) .. (S_m) gleichzeitig erfüllt sind.

Bezüglich eines Systems (S)

gilt es drei grundlegende Fragen:

- (1) Hat (S) eine Lösung? (Existenz)
- (2) Hat (S) höchstens eine Lösung? (Eindeutigkeit)
- (3) Was sind die Eigenschaften der Menge der Lösungen

$$L := \{ (x_1, \dots, x_n) \mid x_1 \in \mathbb{R}, \dots, x_n \in \mathbb{R}, (x_1, \dots, x_n) \text{ erfüllt } (S_1) + (S_m) \}$$

1.1 Spezialfälle

Spezialfall (A)

1) Eine Gleichung mit einer Unbekannten

$$(S) \quad a_{11} x_1 = b$$

Wir schreiben in diesem Fall $x = x_1$

$$(S) \quad ax = b$$

Lösbarkeit hängt von $a, b \in \mathbb{R}$ ab

1. Fall: $a \neq 0$ Dann gibt es genau eine Lösung

$$x = \frac{b}{a} \in \mathbb{R}, \quad L = \left\{ \frac{b}{a} \right\}$$

2. Fall: $a = 0, b \neq 0$
Dann hat (S) keine Lösung $L = \emptyset$

3. Fall: $a = 0, b = 0$
Dann ist jede Zahl $x \in \mathbb{R}$ Lösung
 $0 \cdot x = 0, \quad L = \mathbb{R}$

ⓑ Eine Gleichung mit zwei Unbekannten

$$(S) \quad a_{11}x_1 + a_{12}x_2 = b_1$$

wir schreiben

$$(S) \quad ax + by = c$$

$$L = \left\{ (x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid ax + by = c \right\}$$

3. Fall: $a = 0, b = 0, c = 0 \quad L = \mathbb{R}^2$

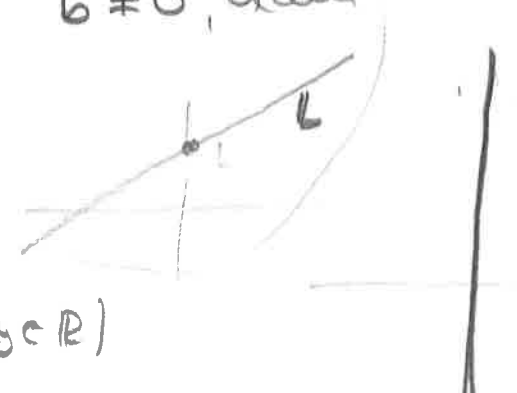
2. Fall: $a = 0, b = 0, c \neq 0 \quad L = \emptyset$

1. Fall: $(a, b) \neq (0, 0)$ In diesem Fall ist
Wann
 L eine Gerade in \mathbb{R}^2 , $b \neq 0$, dann

$$y = -\frac{a}{b}x + \frac{c}{b}$$

oder $b = 0, a \neq 0$,

$$L = \left\{ \left(\frac{c}{a}, y \right) \mid y \in \mathbb{R} \right\}$$



(C) zwei Gleichungen mit zwei Unbekannten

L4

$$(S) \begin{cases} ax + by = e & (S1) \\ cx + dy = f & (S2) \end{cases}$$

Die Lösungsmenge L von (S) ist der Durchschnitt der Lösungsmengen von (S1) und (S2)

$$L_1 = \{ (x,y) \in \mathbb{R}^2 \mid ax + by = e \}$$

$$L_2 = \{ (x,y) \in \mathbb{R}^2 \mid cx + dy = f \}$$

$$L = L_1 \cap L_2$$

Im Falle dass $(a,b) \neq (0,0)$ und $(c,d) \neq (0,0)$ sind L_1, L_2 Geraden in \mathbb{R}^2 , können wieder

3-Fälle auftreten:

(i) $L_1 = L_2 \Rightarrow L = L_1 = L_2$

(ii) L_1 und L_2 parallel, aber nicht gleich
 $\Rightarrow L = \emptyset$

(iii) L_1, L_2 nicht parallel $\Rightarrow L_1 \cap L_2$ ist ein Punkt.
(Schnittpunkt).

Wir wollen nun einen Algorithmus beschreiben, wie man die Lösung erhält, unter der Voraussetzung, dass $a \neq 0$

Schritt 1: Eliminieren x aus (S2) indem man

$$(S2) \text{ durch } (S2) - \frac{c}{a}(S1)$$

$$cx + dy - \frac{c}{a}(ax + by) = f - \frac{c}{a}e$$

Das neue System sieht so aus:

$$(S^*) \begin{cases} ax + by = e & (S^{*1}) \\ (d - \frac{c}{a}b)y = f - \frac{c}{a}e & (S^{*2}) \end{cases}$$

Man kann leicht einsehen, dass (unter der Annahme $a \neq 0$)

(S) genau die gleichen Lösungen hat wie (S*)

Man sagt: die Systeme sind äquivalent.

Schritt 2: Wir lösen zuerst (S*2) nach y auf und benutzen dann (S*1) um x

zu bestimmen:

Fall (i) $d - \frac{c}{a}b \neq 0 \Rightarrow$

$$y = \frac{f - \frac{c}{a}e}{d - \frac{c}{a}b} = \frac{af - ce}{ad - bc}$$

Substitution in (S^*) ergibt

$$ax = e - b \left(\frac{af - ce}{ad - bc} \right)$$

$$x = \frac{de - bf}{ad - bc}$$

$$L = \left\{ \left(\frac{de - bf}{ad - bc}, \frac{af - ce}{ad - bc} \right) \right\}$$

Fall (ii) $d - \frac{c}{a}b \neq 0, f - \frac{c}{a}e \neq 0$

(S^*) hat keine Lösung $L = \emptyset$

Fall (iv) $d - \frac{c}{a}b = 0, f - \frac{c}{a}e = 0$ (Übung 1)

hier L ist eine Gerade

$$L = \left\{ \left(\frac{e}{a} - \frac{b}{a}y, y \right) \mid y \in \mathbb{R} \right\}$$

Def.: (i) Eine (2×2) Matrix (ist ein System

A von reellen Zahlen in der

Form $A = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}, a, b, c, d \in \mathbb{R}$

(ii) Die Determinante einer 2×2 Matrix A

ist definiert als

$$\det(A) := ad - bc$$

(ohne Beweis)

(7)

Satz 1 (i) Ein System

$$S = \begin{cases} ax + by = e \\ cx + dy = f \end{cases}$$

hat eine eindeutige Lösung genau dann

wenn $\det \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \neq 0$.

(ii) Ist $\det \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \neq 0$, dann ist die eindeutige Lösung von der Form

$$x = \frac{\det \begin{pmatrix} e & b \\ f & d \end{pmatrix}}{\det \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}}$$

$$y = \frac{\det \begin{pmatrix} a & e \\ c & f \end{pmatrix}}{\det \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}}$$

Cramer - Regel.

1.2 Gauss Elimination

18

Die Gauss Elimination ist ein Verfahren, um die Menge der Lösungen eines Gleichungssystems systematisch zu berechnen

$$(S) \begin{cases} a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ \vdots \\ a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n = b_m \end{cases}$$

wir schreiben kompakter

$$(S) \sum_{j=1}^n a_{ij}x_j = b_i \quad \text{für } 1 \leq i \leq m$$

$$L = \left\{ (x_1, \dots, x_n) \in \mathbb{R}^n \mid \sum_{j=1}^n a_{ij}x_j = b_i \text{ für } 1 \leq i \leq m \right\}$$

$$L = \bigcap_{i=1}^m L_i, \quad L_i = \left\{ (x_1, \dots, x_n) \mid \sum_{j=1}^n a_{ij}x_j = b_i \right\}$$

Def.: Zwei Systeme

$$\sum_{j=1}^n a_{ij}x_j = b_i \quad \text{für } 1 \leq i \leq m$$

und

$$\sum_{j=1}^n c_{kj}x_j = d_k \quad \text{für } 1 \leq k \leq p$$

zwei Systeme äquivalent, wenn sie die gleichen Lösungen haben.

Beispiel:

$$\begin{cases} 4x_1 + 3x_2 + x_3 = 1 \\ x_1 + x_2 + x_3 = 4 \end{cases}$$

$$\begin{cases} 4x_1 + 3x_2 + x_3 = 1 \\ x_1 + x_2 + x_3 = 4 \\ 2x_1 + 2x_2 + 2x_3 = 8 \end{cases}$$

sind äquivalent, da die Dritte Gleichung im zweiten System aus der 2-ten folgt.

Die Idee der Gauß-Elimination ist es, ein System durch systematische Operationen in ein äquivalentes zu verwandeln, das einfacher lösbar ist.

Die Methode benutzt die folgenden drei Zeilenoperationen (row-operations)

(R1) vertauschen von zwei Zeilen

$$\begin{cases} 10x_1 + 5x_2 = 3 \\ 2x_1 - 6x_2 = -1 \end{cases} \rightsquigarrow \begin{cases} \end{cases}$$

(R2) Multiplikation einer Zeile mit einer Zahl $\neq 0$.

$$\left. \begin{array}{l} 4x_1 + 3x_2 + x_3 = 1 \\ 5x_2 + 15x_3 = 10 \end{array} \right\} \rightarrow \begin{array}{l} 4x_1 + 3x_2 + x_3 = 1 \\ x_1 + 3x_2 = 2 \end{array}$$

Wir haben zuerst Zeile mit $\frac{1}{5}$ multipliziert

(R3) Zu einer Zeile wird ein Vielfaches einer anderen Zeile addiert.

Beispiel

$$(S) \left\{ \begin{array}{l} x_1 + x_2 = 5 \quad (S1) \\ 4x_1 + 2x_2 = 3 \quad (S2) \end{array} \right. \xrightarrow{(S2) \rightarrow (S2) - (4S1)} \left\{ \begin{array}{l} x_1 + x_2 = 5 \\ -2x_2 = -17 \end{array} \right.$$

Satz: Durch anwenden von Operationen (R1), (R2), (R3) erhält man ein äquivalentes System.

Gauss - Elimination

Vorbereitung:

$$(S) \begin{cases} a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ \vdots \\ a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n = b_m \end{cases}$$

zu (S) betrachten wir die

Koeffizientenmatrix

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix}$$

↑ k-te Zeile
↑ k-te Spalte

(m x n) Matrix mit m Zeilen und n Spalten

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

Die erweiterte Koeffizientenmatrix ist

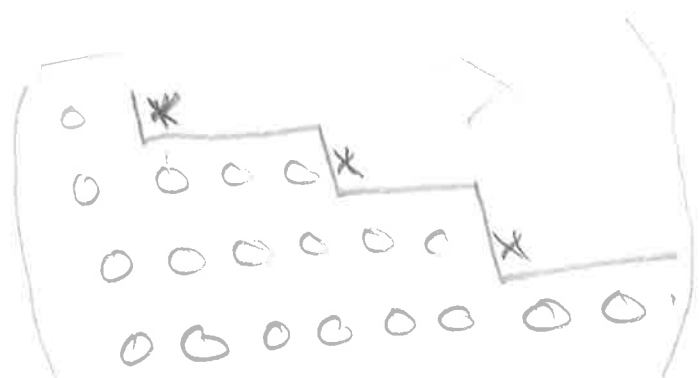
$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} & b_1 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} & b_m \end{pmatrix}, \quad (A|b)$$

Eine Matrix A ist in

12

Zerlegungsform, wenn in einer tieferen Zeile das erste nicht-Null Element steht rechts von dem ersten nicht-Null Element einer höheren Zeile steht.

D.h.: eine Matrix in Zerlegungsform hat die Gestalt



hierbei sind * Elemente die nicht null sind.

Beispiel:

$$\begin{pmatrix} 0 & | & 1 \\ 0 & & 0 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} * & 5 & 5 \\ 0 & | & 2 & 5 \\ 0 & & 0 & | & 3 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} * & | & 2 & 0 \\ 0 & & 0 & 0 \\ 0 & & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} 0 & | & 2 & 4 & 6 & 7 \\ 0 & & 0 & & 0 & | & 8 & 0 \end{pmatrix}$$

alle in Zerlegungsform

Die Matrix

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

ist nicht in Zerlegungsform

Beweisung: (1) alle Nullzeilen einer Matrix in Zeilenstufenform stehen unten.

13

(2) Unter dem ersten nicht-Null

Eintrag einer Zeile

stehen auch nur die Null.



Schritt 1 (das Gauß - Elimination)

Durch Operation von Typ R_1, R_2, R_3 lässt

sich ein Gleichungssystem mit

Koeffizientenmatrix $(A|b)$

in ein äquivalentes Gleichungssystem

mit Matrix $(A|b)$ umformen, so dass

A in Zeilenstufenform ist.

Berechnungen der drei row-operations:

$$R_i \leftrightarrow R_k$$

Vertauschen von i -ter und k -ter Zeile

$$R_i \rightarrow \alpha R_i$$

Multiplizieren von i -ter Zeile mit $\alpha \neq 0$

$$R_k \rightarrow R_k + \alpha R_i$$

add. von $\alpha \cdot i$ -ter Zeile zu k -ter Zeile

Beispiel: (1)

(14)

$$\left(\begin{array}{cc|c} 0 & 3 & 6 \\ 2 & 1 & 2 \end{array} \right)$$

$$R_{1 \leftrightarrow 2} \left(\begin{array}{cc|c} 2 & 1 & 2 \\ 0 & 3 & 6 \end{array} \right)$$

Zwei-stufenform

(2)

$$\left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 2 & 1 & 1 & 0 \\ 4 & 1 & 2 & 0 \end{array} \right)$$

$$R_2 \rightsquigarrow R_2 - 2R_1 \quad \text{und} \quad R_3 \rightsquigarrow R_3 - 4R_1$$

$$\left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & -1 & -1 & -2 \\ 0 & -3 & -2 & -4 \end{array} \right)$$

$$R_3 \rightarrow R_3 - 3R_2$$

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

$$\left(\begin{array}{ccc|c} 0 & \dots & 0 & \\ & & * & \\ 0 & \dots & 0 & \\ \hline & & & b \end{array} \right)$$

(a) Sei k_2 die erste Spalte von A die nicht nur Nullen enthält. Durch Vertauschung von zwei Zeilen kann man erreichen dass oben keine Null steht, d.h. $\alpha_1 \neq 0$.

$$\left(\begin{array}{cc|c} 0 & 0 & \alpha_1 \\ \vdots & \vdots & \alpha_2 \\ 0 & 0 & \alpha_m \\ \hline & & b \end{array} \right)$$

(b) Nun führe die Operationen

$$R_2 \rightarrow R_2 - \frac{\alpha_2}{\alpha_1} R_1, \dots, R_m \rightarrow R_m - \frac{\alpha_m}{\alpha_1} R_1$$

aus Ergebnis ist dann

$$\left(\begin{array}{ccc|c} 0 & 0 & \alpha_1 & \\ \hline \vdots & \vdots & 0 & \\ \hline 0 & 0 & 0 & \\ \hline & & & b \end{array} \right)$$

Nun kann Zeile 1 in folgender vollkommener Gleichung und führe (a), (b) für die Rest Matrix durch.

Schritt 2: Durch Operationen

16

$R_i \rightarrow \alpha R_i$, $\alpha \neq 0$ kann man erreichen, dass sie der Zeilenstufenform sind die ersten nicht-Null Einträge = 1 sind

A hand-drawn matrix in row echelon form. The matrix is enclosed in large parentheses. It has 5 columns and 4 rows. The leading entries are 1s in the first column of the first row, the second column of the second row, the third column of the third row, and the fourth column of the fourth row. The entries below the leading ones are 0s.

1	0	0	0	0
0	1	0	0	0
0	0	1	0	0
0	0	0	1	0

Schritt 3: Man kann erreichen dass in den Spalten mit diesen Einträgen 1 alle anderen Einträge = 0 sind (d.h.)

A hand-drawn matrix in reduced row echelon form. The matrix is enclosed in large parentheses. It has 5 columns and 4 rows. The leading entries are 1s in the first column of the first row, the second column of the second row, the third column of the third row, and the fourth column of the fourth row. All other entries are 0s.

1	0	0	0	0
0	1	0	0	0
0	0	1	0	0
0	0	0	1	0

Beispiel:

$$\left(\begin{array}{ccccc|c} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 2 & 3 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 3 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 4 \end{array} \right)$$

ist in Zeilenform mit 1.

Nun führe aus

$$R_1 \rightsquigarrow R_1 - 3R_2$$

$$\left(\begin{array}{ccccc|c} 1 & 2 & 0 & -2 & -4 & -5 \\ 0 & 0 & 1 & 2 & 3 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 3 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 4 \end{array} \right)$$

$$R_1 + 4R_3, \quad R_2 - 3R_3$$

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

Dann hat man die Vektoren

$$\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix}$$

Nun kann man die Lösungen dieses Gleichungssystems einfach ablesen.

Für den Fall dass diese Spalten nicht hintereinander auftreten [19]

$$\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} \quad \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$$

numerieren wir die Koordinaten um.

Beispiel 2: (1) Eine Gleichung in 2- Variablen

$$2x - 4y = 3$$

$$(2 \quad -4 \quad | \quad 3)$$

ist in Zeile.

$$\frac{1}{2}R_1 \quad | \quad x - 2y = \frac{3}{2}$$

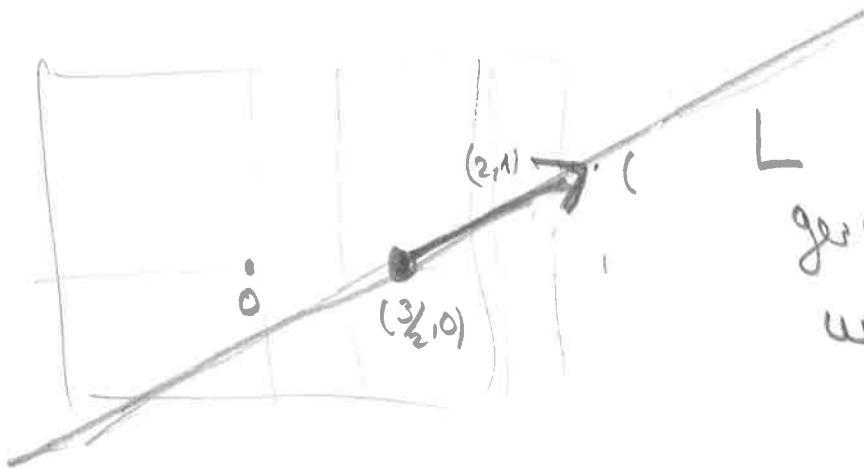
$$(1 \quad -2 \quad | \quad \frac{3}{2})$$

Wähle y freien Parameter

$$x = 2y + \frac{3}{2}$$

$$\Rightarrow L = \left\{ \left(2y + \frac{3}{2}, y \right) \mid y \in \mathbb{R} \right\}$$

$$= \left\{ \left(\frac{3}{2}, 0 \right) + y(2, 1) \mid y \in \mathbb{R} \right\}$$



gerade durch $(\frac{3}{2}, 0)$
mit Richtung $(2, 1)$

(2) Zwei Gleichungen mit 3 Unbekannten ≤ 0

$$\begin{cases} x + y + z = 4 \\ x - y - 2z = 0 \end{cases} \quad \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 1 & 1 & 4 \\ 1 & -1 & -2 & 0 \end{array} \right)$$

$$R_2 - R_1 \quad \begin{cases} x + y + z = 4 \\ -2y - 3z = -4 \end{cases} \quad \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 1 & 1 & 4 \\ 0 & -2 & -3 & -4 \end{array} \right)$$

$$-\frac{1}{2} R_2 \quad \begin{cases} x + y + z = 4 \\ y + \frac{3}{2}z = 2 \end{cases} \quad \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 1 & 1 & 4 \\ 0 & 1 & \frac{3}{2} & 2 \end{array} \right)$$

$$R_1 - R_2 \quad \begin{cases} x - \frac{1}{2}z = 2 \\ y + \frac{3}{2}z = 2 \end{cases} \quad \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 0 & -\frac{1}{2} & 2 \\ 0 & 1 & \frac{3}{2} & 2 \end{array} \right)$$

man wähle z als "freien Parameter"

$$y = 2 - \frac{3}{2}z$$

$$x = 2 + \frac{1}{2}z$$

$$L = \left\{ \left(2 + \frac{1}{2}z, 2 - \frac{3}{2}z, z \right) \mid z \in \mathbb{R} \right\}$$

$$= \left\{ (2, 2, 0) + z \left(\frac{1}{2}, -\frac{3}{2}, 1 \right) \mid z \in \mathbb{R} \right\}$$

d.h. Gerade durch dem Punkt $(2, 2, 0)$ mit Richtung $\left(\frac{1}{2}, -\frac{3}{2}, 1 \right)$

