

1. Lineare Gleichungssysteme (LGS)

- Ziele - Die Lösungsmenge eines LGS bestimmen
 - Fälle unterscheiden, bei denen ein LGS
 eine, keine oder ∞ -viele Lösungen hat
 - Eine systematische Methode zum Lösen von
 LGSen anwenden: Gauß Algorithmus

Definition Sei $n \in \mathbb{N} = \{1, 2, 3, \dots\}$ und $a_1, \dots, a_n \in \mathbb{R}, b \in \mathbb{R}$
 Dann heißt

$$a_1 x_1 + \dots + a_n x_n = b \quad (1)$$

lineare Gleichung in den Unbekannten x_1, \dots, x_n
 mit Koeffizienten a_1, \dots, a_n und rechter Seite b
 $\text{LG}(a_1, \dots, a_n; b)$

Notation - $x = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^n$ Vektor $(x_1, \dots, x_n)^T = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}$

$$- a_1 x_1 + \dots + a_n x_n = \sum_{j=1}^n a_j x_j \quad \text{Summe}$$

- $\{(LG(a_1, \dots, a_n; b))\}$ ist die Lösungsmenge von (1)

Satz 1. Gibt es ein $a_j \neq 0$, dann gilt

$$\{(LG(a_1, \dots, a_n; b))\} = \left\{ \left(x_1, \dots, x_{j-1}, \frac{b}{a_j} - \sum_{\substack{e=1 \\ e \neq j}}^n \frac{a_e}{a_j} x_e, x_{j+1}, \dots, x_n \right) \in \mathbb{R}^n \right\}$$

2. Sind alle $a_j = 0$, dann $L(LG(a_1, \dots, a_n; b)) = \begin{cases} \mathbb{R}^n & b = 0 \\ \emptyset & \text{sonst} \end{cases}$

$\neq 0!$
↓

Beweis 1. $a_1 x_1 + \dots + a_j x_j + \dots + a_n x_n = b$

$$\Leftrightarrow \frac{a_1}{a_j} x_1 + \dots + x_j + \dots + \frac{a_n}{a_j} x_n = \frac{b}{a_j}$$

$$\Leftrightarrow x_j = \frac{b}{a_j} - \frac{a_1}{a_j} x_1 - \dots - \frac{a_{j-1}}{a_j} x_{j-1} - \frac{a_{j+1}}{a_j} x_{j+1} - \dots - \frac{a_n}{a_j} x_n$$

$$= \frac{b}{a_j} - \sum_{e=1, e \neq j}^n \frac{a_e}{a_j} x_e$$

Jetzt kann man $x_1, \dots, x_{j-1}, x_{j+1}, \dots, x_n$ beliebig wählen!

2. $a_1 = a_2 = \dots = a_n = 0$

$$a_1 x_1 + \dots + a_n x_n = b$$

$$0 = b$$

Stimmt immer wenn $b = 0$, sonst nein!

`Beweis Ende' 

Beispiele

- $n = 2$:

$$3x_1 - x_2 = 4$$

$$\Leftrightarrow x_2 = 3x_1 - 4$$

Gesuchte Gleichung mit

$$\mathcal{L}(\text{LG}(3, -1; 4)) = \left\{ \begin{pmatrix} \alpha_1 \\ 3\alpha_1 - 4 \end{pmatrix} : \alpha_1 \in \mathbb{R} \right\}$$

$$= \left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \end{pmatrix} s + \begin{pmatrix} 0 \\ -4 \end{pmatrix} : s \in \mathbb{R} \right\}$$

- $n = 3$:

$$x_1 + 4x_2 + 4x_3 = 2$$

$$\Leftrightarrow x_1 = 2 - 4x_2 - 4x_3$$

$$\mathcal{L}(\text{LG}(1, 4, 4; 2)) = \left\{ \begin{pmatrix} 2 - 4\alpha_2 - 4\alpha_3 \\ \alpha_2 \\ \alpha_3 \end{pmatrix} : \alpha_2 \in \mathbb{R}, \alpha_3 \in \mathbb{R} \right\}$$

$$= \left\{ \begin{pmatrix} 2 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} + s \begin{pmatrix} -4 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} + t \begin{pmatrix} -4 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} : s \in \mathbb{R}, t \in \mathbb{R} \right\}$$

Ebene

- Für n beliebig nennt man $\text{LG}(a_1, \dots, a_n; b)$ 'Hyper Ebene'.

Wir gehen nun weiter von linearen Gleichungen zu linearen Gleichungssystemen.

Definition Gegeben $m, n \in \mathbb{N}$, $m \cdot n$ reelle Zahlen $a_{i,j}$, $i \in \{1, \dots, m\}$, $j \in \{1, \dots, n\}$ und m reelle Zahlen b_i , $i \in \{1, \dots, m\}$.

Dann heißen die m linearen Gleichungen

$$\begin{aligned} a_{1,1}x_1 + a_{1,2}x_2 + \dots + a_{1,n}x_n &= b_1 \\ a_{2,1}x_1 + a_{2,2}x_2 + \dots + a_{2,n}x_n &= b_2 \\ \vdots &\quad \vdots \\ a_{m,1}x_1 + a_{m,2}x_2 + \dots + a_{m,n}x_n &= b_m \end{aligned} \tag{2}$$

ein lineares Gleichungssystem (LGS) von m Gleichungen in den n Unbekannten x_1, x_2, \dots, x_n mit Koeffizienten $a_{i,j}$ und rechter Seite b_1, \dots, b_m . Die lineare Gleichung $a_{i,1}x_1 + \dots + a_{i,n}x_n = b_i$ heißt i -te Zeile des LGSs.

Einfache Beispiele (kompliziertere kommen später!)

- analytische Geometrie: z.B. Schnitt von Geraden oder Ebenen

- GPS - entung: Such Koordinaten $\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix}$ mehr Position.

Ich kenne die Distanzen r_1, r_2, r_3, r_4 zu Satelliten mit Positionen

$$(m_{1,1}, m_{1,2}, m_{1,3}), \dots, (m_{4,1}, m_{4,2}, m_{4,3}).$$

Das heißt

$$\begin{aligned}(x_1 - m_{1,1})^2 + (x_2 - m_{1,2})^2 + (x_3 - m_{1,3})^2 &= r_1^2 \\(x_1 - m_{2,1})^2 + (x_2 - m_{2,2})^2 + (x_3 - m_{2,3})^2 &= r_2^2 \\(x_1 - m_{3,1})^2 + (x_2 - m_{3,2})^2 + (x_3 - m_{3,3})^2 &= r_3^2 \\(x_1 - m_{4,1})^2 + (x_2 - m_{4,2})^2 + (x_3 - m_{4,3})^2 &= r_4^2\end{aligned}$$

Idee: ziehe erste Gleichung von den restlichen drei ab.

z.B. Gleichung 2 - Gleichung 1 ergibt

$$(x_1 - m_{2,1})^2 - (x_1 - m_{1,1})^2 + (x_2 - m_{2,2})^2 - (x_2 - m_{1,2})^2 + (x_3 - m_{2,3})^2 - (x_3 - m_{1,3})^2 = r_2^2 - r_1^2$$



$$x_1^2 - 2m_{2,1}x_1 + m_{2,1}^2 - x_1^2 + 2m_{1,1} - m_{1,1}^2 + x_2^2 - 2m_{2,2}x_2 + m_{2,2}^2 - x_2^2 + 2m_{1,2}x_2 + m_{1,2}^2 + x_3^2 - 2m_{2,3}x_3 + m_{2,3}^2 - x_3^2 + 2m_{1,3}x_3 - m_{1,3}^2 = r_2^2 - r_1^2$$

$$\begin{aligned}\Leftrightarrow (2m_{1,1} - 2m_{2,1})x_1 + (2m_{1,2} - 2m_{2,2})x_2 + (2m_{1,3} - 2m_{2,3})x_3 \\= r_2^2 - r_1^2 + m_{1,1}^2 - m_{2,1}^2 + m_{1,2}^2 - m_{2,2}^2 + m_{1,3}^2 - m_{2,3}^2\end{aligned}$$

eine LG in x_1, x_2, x_3 !

Analog für Gleichung 3 - Gleichung 1 und
Gleichung 4 - Gleichung 1 ergibt

$$(2m_{11} - 2m_{21})x_1 + (2m_{12} - 2m_{22})x_2 + (2m_{13} - 2m_{23})x_3 = r_2^2 - r_1^2 + \sum_{i=1}^3 (m_{1i}^2 - m_{2i}^2)$$

$$(2m_{11} - 2m_{31})x_1 + (2m_{12} - 2m_{32})x_2 + (2m_{13} - 2m_{33})x_3 = r_3^2 - r_1^2 + \sum_{i=1}^3 (m_{1i}^2 - m_{3i}^2)$$

$$(2m_{11} - 2m_{41})x_1 + (2m_{12} - 2m_{42})x_2 + (2m_{13} - 2m_{43})x_3 = r_4^2 - r_1^2 + \sum_{i=1}^3 (m_{1i}^2 - m_{4i}^2)$$

ein LGS!

[In der Praxis werden mehrere Distanzen gemessen und (r_1, r_2, r_3) mittels Ausgleichsrechnung bestimmt \rightarrow spätkl.]

Wir wollen wissen wie man LGS löst und wie man einen Computer beibringen kann, LGS zu lösen \rightarrow Algorithmus

Definition x_1, \dots, x_n Lösung eines LGS wenn x_1, \dots, x_n alle linearen Gleichungen erfüllt.

Die Lösungsmenge ist durch

$$\mathcal{L}(LG(a_{11}, \dots, a_{1n}; b_1)) \cap \dots \cap \mathcal{L}(LG(a_{m1}, \dots, a_{mn}; b_m))$$
 gegeben.

Matrixnotation

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{m1} & \cdots & a_{mn} \end{pmatrix} \quad \text{heißt } m \times n \text{ Matrix}$$

Mit $x = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}$ $b = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix}$ schreiben wir

auch $Ax = b$ anstelle von (2).
und nennen (2) auch $LGS(A; b)$.

Bsp.

$$A = \begin{pmatrix} 2 & 1 \\ 1 & -3 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} 3 \\ 5 \end{pmatrix}, \text{ also}$$

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

Idee: transformiere LGS auf einfacher Form-

Definition Zwei LGSs heißen äquivalent falls sie die gleiche Lösungsmenge besitzen.

Es gibt drei wichtige Operationen, die ein beliebiges LGS in ein äquivalentes überführen:

I. Vertauschen von Zeilen

$$\begin{array}{l} 2x_1 + x_2 = 3 \quad \text{äquivalent} \\ x_1 - 3x_2 = 5 \end{array} \sim \begin{array}{l} x_1 - 3x_2 = 5 \\ 2x_1 + x_2 = 3 \end{array}$$

vereinfachte Schreibweise:

$$\left(\begin{array}{cc|c} 2 & -1 & 3 \\ 1 & -3 & 5 \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{cc|c} 1 & -3 & 5 \\ 2 & 1 & 3 \end{array} \right)$$

II. Addieren eines Vielfachen einer Gleichung zu einer anderen

$$\left. \begin{array}{l} x_1 - 3x_2 = 5 \\ 2x_1 + x_2 = 3 \end{array} \right| \begin{array}{l} \cdot (-2) \\ + \end{array} \sim \left. \begin{array}{l} x_1 - 3x_2 = 5 \\ 7x_2 = -7 \end{array} \right.$$

vereinfachte Schreibweise:

$$\left(\begin{array}{cc|c} 1 & -3 & 5 \\ 2 & 1 & 3 \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{cc|c} 1 & -3 & 5 \\ 0 & 7 & -7 \end{array} \right)$$

\uparrow
Dreiecksförmig

III. Multiplizieren einer Zeile um ein Vielfaches

$$\left. \begin{array}{l} x_1 - 3x_2 = 5 \\ 7x_2 = -7 \end{array} \right| \cdot \frac{1}{7} \sim \left. \begin{array}{l} x_1 - 3x_2 = 5 \\ x_2 = -1 \end{array} \right.$$

$$\left(\begin{array}{cc|c} 1 & -3 & 5 \\ 0 & 7 & -7 \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{cc|c} 1 & -3 & 5 \\ 0 & 1 & -1 \end{array} \right)$$

Idee: Durch Aneinanderreihung von I, II, III auf vereinfachte Form bringen:

$$\begin{array}{l} x_1 - 3x_2 = 5 \\ x_2 = 1 \end{array} \quad \left| \begin{array}{c} + \\ \cdot 3 \end{array} \right. \quad \begin{array}{l} x_1 = 2 \\ x_2 = 1 \end{array}$$

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

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

$$\left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 1 & 2 & \frac{3}{2} \\ 0 & -5 & 2 & 4 \\ 3 & -2 & -1 & 3 \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 1 & 2 & \frac{3}{2} \\ 0 & 5 & 2 & 4 \\ 0 & -5 & -7 & -\frac{3}{2} \end{array} \right)$$

Nullen erzeugen!

$$\sim \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 1 & 2 & \frac{3}{2} \\ 0 & 1 & \frac{2}{5} & -\frac{4}{5} \\ 0 & -5 & -7 & -\frac{3}{2} \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 0 & \frac{8}{5} & \frac{7}{10} \\ 0 & 1 & \frac{2}{5} & \frac{4}{5} \\ 0 & 0 & -5 & \frac{5}{2} \end{array} \right)$$

$$\sim \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 0 & \frac{8}{5} & \frac{7}{10} \\ 0 & 1 & \frac{2}{5} & \frac{4}{5} \\ 0 & 0 & 1 & -\frac{1}{2} \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 0 & 0 & \frac{3}{2} \\ 0 & 1 & \frac{2}{5} & \frac{4}{5} \\ 0 & 0 & 1 & -\frac{1}{2} \end{array} \right) \quad \left| \begin{array}{c} + \\ -\frac{2}{5} \\ -\frac{4}{5} \end{array} \right.$$

$$\sim \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 0 & 0 & \frac{3}{2} \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & -\frac{1}{2} \end{array} \right) \Rightarrow x_1 = \frac{3}{2}, x_2 = 1, x_3 = -\frac{1}{2}$$

Erkenntnis: Wenn wir LGS auf $\left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 0 & 0 & b \\ 0 & 1 & 0 & c \\ 0 & 0 & 1 & d \end{array} \right)$ umformen können, können wir die Lösung direkt ablesen.

Ist das immer möglich?

Bsp

$$\left(\begin{array}{cccc|c} 2 & -1 & 3 & 2 & 1 \\ 4 & -2 & 7 & 2 & 4 \\ -2 & 1 & -2 & -4 & 1 \\ 6 & -3 & 7 & 10 & 5 \end{array} \right) \xrightarrow{\text{Umformung}} \left(\begin{array}{cccc|c} 1 & -\frac{1}{2} & \frac{3}{2} & 1 & 1 \\ 0 & 1 & \frac{7}{2} & 0 & 4 \\ 0 & \frac{1}{2} & -\frac{1}{2} & -2 & 1 \\ 0 & -\frac{1}{2} & \frac{7}{2} & 0 & 5 \end{array} \right) \sim$$

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

$$\sim \left(\begin{array}{cccc|c} 1 & -\frac{1}{2} & \frac{3}{2} & 1 & \frac{1}{2} \\ 0 & 0 & 1 & -2 & 2 \\ 0 & 0 & 1 & -2 & 2 \\ 0 & 0 & -2 & 4 & s-3 \end{array} \right) \xrightarrow{\begin{matrix} R_1 - \frac{1}{2}R_3 \\ R_2 - R_3 \\ R_4 + 2R_3 \end{matrix}} \sim \left(\begin{array}{cccc|c} 1 & 0 & 0 & 0 & -\frac{5}{2} \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 2 \end{array} \right)$$

$$\sim \left(\begin{array}{cccc|c} 1 & -\frac{1}{2} & 0 & 4 & -\frac{5}{2} \\ 0 & 0 & 1 & -2 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & s+1 \end{array} \right)$$

Fall 1: $s+1 \neq 0 \Rightarrow$ keine Lösung

Fall 2: $s+1 = 0$

$$\begin{aligned} x_1 - \frac{1}{2}x_2 + 4x_4 &= -\frac{5}{2} \\ x_3 - 2x_4 &= 2 \end{aligned}$$

Spezielle Lösung

$$x_1 = -\frac{5}{2}, x_2 = 0, x_3 = 2, x_4 = 0$$

Allgemein:

$$\begin{aligned}x_3 &= 2 + 2x_4 \\x_1 &= -\frac{5}{2} + \frac{1}{2}x_2 - 4x_4\end{aligned}$$

können beliebig gewählt werden!

$$\Rightarrow \mathcal{L}(\text{LGS}(A; b)) = \left\{ \left(-\frac{5}{2} + \frac{1}{2}s - 4t, s, 2 + 2t, t \right)^T : s, t \in \mathbb{R} \right\}$$

$$= \left\{ \begin{pmatrix} -\frac{5}{2} \\ 0 \\ 2 \\ 0 \end{pmatrix} + s \begin{pmatrix} \frac{1}{2} \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} + t \begin{pmatrix} -4 \\ 0 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix} : s, t \in \mathbb{R} \right\}$$

2-dim Ebene in \mathbb{R}^4

spezielle Lösung

Systematisierung

Notation:

$$e^{(k)} = \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ i \\ \vdots \end{pmatrix}_0 \quad \text{k-te Position}$$

heißt k-ter Einheitsvektor

Definition Eine $m \times n$ Matrix

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

ist in Zeilenstufenform,

falls es eine Zahl $r \in \mathbb{N}$ ($r \leq \min\{m, n\}$) und Indices $i_1, \dots, i_r \in \{1, \dots, n\}$ gibt mit
 $1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_r \leq n$

so daß für alle $k \in \overline{\{1, \dots, r\}}$

$$\underset{i_n-k \text{ Spalte}}{\overset{i_k}{(a_{1i_k}, a_{2i_k}, \dots, a_{mi_k})^T}} = e_k \quad \text{und}$$

$j < i_k \Rightarrow a_{ij} = 0$ für alle $i \geq k$

und $a_{ij} = 0$ für alle $i > r$.

Die Indizes i_1, \dots, i_r heißen Pivotindizes, die Spalten $(a_{1i_k}, \dots, a_{mi_k})^T$ heißen Pivotspalten.

Anschaulich: i_1 i_2

$$A = \left(\begin{array}{c|cc|c} 0 & \dots & 0 & 1 \\ \hline 1 & & & 0 \\ \vdots & & & \vdots \\ 1 & & & 1 \\ \vdots & & & \vdots \\ 1 & & & 0 \\ \hline 0 & \dots & 0 & 0 \end{array} \right) \dots \left(\begin{array}{c|cc|c} 0 & \dots & 0 & 0 \\ \hline 1 & & & 1 \\ \vdots & & & \vdots \\ 1 & & & 1 \\ \vdots & & & \vdots \\ 1 & & & 0 \\ \hline 0 & \dots & 0 & 0 \end{array} \right)$$

$$\left(\begin{array}{c|cc|c} & & & i_r \\ \hline & & & 0 \\ \vdots & & & \vdots \\ & & & 1 \\ \hline 0 & \dots & 0 & 0 \\ \vdots & & & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & 1 \end{array} \right) \begin{matrix} \rightarrow \\ n-j \\ \text{Zeile} \end{matrix}$$

Gauß Eliminations Algorithmus

zur Transformation eines

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & & \\ a_{m1} & \cdots & a_{mn} \end{pmatrix}$$

LGS $Ax = b$

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

auf Zeilenstufenform.

Setze $i := 1, j := 1$.

a) Falls $i > m$ oder $j > n \rightarrow$ ende

(E)_j: Führe im j-ten Eliminationsschritt einen Eliminationsschritt durch:

a) Falls möglich, bestimme einen Zeilenindex $p \in \{i, \dots, m\}$, für den $a_{pj} \neq 0$, sonst setze $j := j + 1$ und gehe zu a).

b) Falls $p \neq i$, vertausche diese beiden Zeilen und numeriere sie entsprechend um.

c) Für $k=1, \dots, i-1, i+1, \dots, m$: Bildet $l_{ki} = \frac{a_{kj}}{a_{ii}}$ und subtrahiere das l_{ki} -fache der i-ten Zeile von der k-ten Zeile

- d) Multipliziere die i -te Zeile mit $\frac{1}{a_{ii}}$.
- c) Setze $i := i+1$, $j := j+1$ und gehe zu c).
-

Satz Jedes LGS lässt sich durch Zeilenumformungen in ein äquivalentes LGS transformieren, dessen Koeffizientenmatrix in Zeilenstufenform verliegt.

Beweis Der Gauß-Eliminations Algorithmus endet immer in Zeilenstufenform. ■

Bemerkung (Rechenaufwand für $m=n$) R in arithmetischen Operationen!

In (E_j) :

- c) Für $k = 1, \dots, i-1, i+1, \dots, m$
- .) Bildet $\ell_{ki} \dots$ 1 Division
- .) Multipliziere i -te Zeile mit $\ell_{ki} \dots$ $(n-j+1)$ Multiplikationen
- .) Subtrahieren ... Nullen in den ersten $j-1$ Spalten müssen nicht ausgerechnet werden!
- .) Subtraktionen $(n-j+1)$

Insgesamt für alle k :

$$1 + 2(n-j+1)$$

Summieren über $k = 1, \dots, i-1, i+1, \dots, m \rightarrow n-1$ mal

\Rightarrow Aufwand in Schritt j ist

$$(n-1)(1 + 2(n-j+1))$$

i.A. gilt es n Schritte, also gilt

$$\text{Gesamtaufwand} \sim \sum_{j=1}^n (n-1)(1 + 2(n-j+1))$$
$$\frac{n(n+1)}{2}$$

$$\begin{aligned} &= (n-1) \sum_{j=1}^n (3 + 2n - 2j) = (n-1) \left[3n + 2 \cdot \overbrace{\sum_{j=1}^n (n-j)}^n \right] \\ &= (n-1) \cdot \left[3n + 2 \cdot \frac{n(n+1)}{2} \right] \\ &= n^3 + 3n^2 - 4n \end{aligned}$$

\hookrightarrow Gesamtaufwand zur Lösung eines allgemeinen LGS mit $n = 10^6$ ist $\geq 10^{18}$ arithmetische Operationen!

Systematisches Ablösen der Lösungsmenge eines LGS in Zeilenstufenform:

$$(Z|C) \quad \left(\begin{array}{c|cc|cc|c} & i_1 & i_2 & & & \\ \hline 0 & 1 & * & * & 0 & \\ 0 & 0 & - & 0 & 1 & \\ \hline 0 & & & 0 & 0 & \\ 0 & & & 0 & 0 & \\ 0 & & & 0 & 0 & \\ 0 & & & 0 & 0 & \\ \hline \end{array} \right) \quad \dots \quad \left(\begin{array}{c|cc|cc|c} & i_1 & & & & \\ \hline 0 & 1 & & & & \\ 0 & * & - & * & C_1 & \\ \hline 0 & & & 1 & C_2 & \\ 0 & & & 0 & C_{3+1} & \\ 0 & & & 0 & C_m & \\ \hline \end{array} \right) \quad n-k \text{ Zeile}$$

Fall 1: Es gibt $j \in \{k+1, \dots, m\}$ mit $C_j \neq 0$
 \Rightarrow keine Lösung.

Fall 2: $n = k$

$$\Rightarrow (Z|C) = \left(\begin{array}{cccc|c} 1 & 0 & 0 & 0 & C_1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & \vdots \\ 0 & 0 & 1 & 0 & \vdots \\ \vdots & & & 0 & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & 1 & C_n \\ \hline 0 & - & - & 0 & 0 \\ \vdots & & & 0 & \vdots \end{array} \right)$$

$\Rightarrow x_i = c_i \quad i=1, \dots, n$ ist einzige Lösung

Fall 3: $r < n$

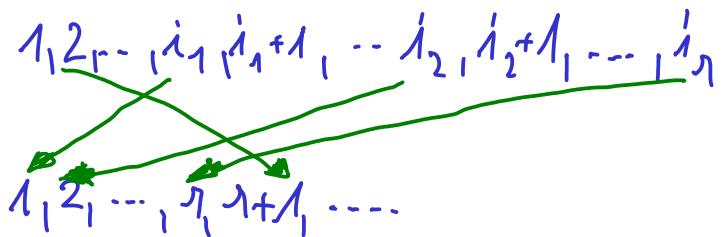
Wir vertauschen Spalten von A um
zu der Form

$$(z|c) = \left(\begin{array}{cccc|ccc|c} 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 & * & \cdots & * & c_1 \\ 0 & 1 & 0 & \cdots & 0 & * & \cdots & * & 0 \\ 0 & 0 & 1 & \ddots & 0 & 1 & \ddots & 1 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 1 & * & \cdots & * & c_r \\ \hline & & & & & 0 & \cdots & 0 & 0 \end{array} \right)$$

zu kommen.

Dies entspricht einer Umnummerierung der
Unbekannten $x_{i_1} \rightarrow y_1, \dots, x_{i_n} \rightarrow y_n$

$$\begin{aligned} \text{z.B. } x_1 &\rightarrow y_{n+1} \\ x_2 &\rightarrow y_{n+2} \\ &\vdots \\ x_{i_1-1} &\rightarrow y_{n+i_1-1} \\ x_{i_1} &\rightarrow y_1 \\ x_{i_1+1} &\rightarrow y_{1+i_1} \\ &\vdots \\ x_{i_2-1} &\rightarrow y_{1+i_2-2} \\ x_{i_2} &\rightarrow y_2 \\ &\vdots \\ x_{i_{n-1}} &\rightarrow y_{i_n} \\ &\vdots \\ x_n &\rightarrow y_n \end{aligned}$$



und dem LGS

$$\begin{aligned}
 Y_1 & + z_{1,r+1} Y_{r+1} + \dots + z_{1,n} Y_n = c_1 \\
 Y_2 & + z_{2,r+1} Y_{r+1} + \dots + z_{2,n} Y_n = c_2 \\
 & \vdots \qquad \qquad \qquad \vdots \qquad \qquad \qquad \vdots \\
 Y_r & + z_{r,r+1} Y_{r+1} + \dots + z_{r,n} Y_n = c_r
 \end{aligned}$$

Wir sehen, daß y_{r+1}, \dots, y_n frei wählbar sind (und genannt $\alpha_1, \dots, \alpha_{n-r}$), und

$$\mathcal{L}(LGS(z; c)) = \left\{ \begin{array}{ll} Y_k = c_k - \sum_{e=1}^{n-r} z_{k,r+e} \alpha_e & k \in \{1, \dots, r\} \\ Y_{r+e} = \alpha_e & e \in \{r+1, \dots, n\} \\ \alpha_1, \dots, \alpha_{n-r} \in \mathbb{R} \end{array} \right\}$$

Um numerieren den folgenden Satz:

$$Y_j = X_k \quad \text{ergibt}$$

Satz Sei $Zx = c$ in Zeilenstufenform und $i_1 < \dots < i_r$ die Indexmenge der Pivotspalten.

Setzen wir außerdem

$$\{j_1, j_2, \dots, j_{n-r}\} = \{1, \dots, n\} \setminus \{i_1, \dots, i_r\}$$

Dann gilt:

(i) Falls $c_j \neq 0$ für ein $j > r$, dann existiert keine Lösung

(ii) Ansonsten gilt

$$L(LGS(Z; c)) = \left\{ \begin{array}{ll} x_{i_k} = c_k - \sum_{e=1}^{n-r} \alpha_e z_{k, j_e}, & k = \{1, \dots, r\} \\ x_{j_e} = \alpha_e & e = \{1, \dots, n-r\} \\ \alpha_1, \dots, \alpha_{n-r} \in \mathbb{R} \end{array} \right\}$$

Definition Der Rang einer $m \times n$ Matrix Z

m Zeilenstufenform ist durch die Anzahl Pivotspalten r definiert.

Der Rang einer beliebigen $m \times n$ Matrix A ist definiert als der Rang der äquivalenten Zeilenstufenform. Wir schreiben $r = \text{rang}(A)$.

A hat vollen Zeilenrang wenn $r = m$
— u — vollen Rang — n — $r = \min(n, m)$

Satz Falls A vollen Zeilenrang hat, dann gilt es für jedes $b \in \mathbb{R}^m$ mindestens eine Lösung des LGSs $Ax = b$.

Definition Eine $m \times n$ Matrix heißt quadratisch, falls $m = n$.

Ein $m \times n$ LGS heißt quadratisch, falls $m = n$.

Satz Falls A quadratisch ist und vollen Rang hat, dann gibt es zu jedem $b \in \mathbb{R}^m$ genau eine Lösung des LGS $Ax = b$.

2. Vektoren und Matrizen

zur Erinnerung:

$$A = \begin{pmatrix} a_{1,1} & \cdots & a_{1,n} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{m,1} & \cdots & a_{mn} \end{pmatrix} \quad \text{heißt } m \times n - \text{Matrix}$$

Die Menge von $m \times n$ Matrizen wird mit $\mathbb{R}^{m,n}$ bezeichnet.

$$x = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} \quad \text{heißt } n\text{-dimensionaler Vektor.}$$

Die Menge von n -dimensionalen Vektoren wird mit \mathbb{R}^n bezeichnet.

Motivation $A \in \mathbb{R}^{m,n}$ und $b \in \mathbb{R}^m$ definieren ein LGS, siehe Kapitel 1. Gesucht wird eine Lösung $x \in \mathbb{R}^n$.

- Ziele
- Rechnen mit Matrizen
 - Erkennen wann eine Rechenoperation definiert ist
 - 'Dividieren'; mit der Inversen einer Matrix umgehen.

Notation: $A = \begin{pmatrix} a_{1,1} & \cdots & a_{1,n} \\ \vdots & & | \\ a_{n,1} & \cdots & a_{n,n} \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{m,n}$.

Wir schreiben manchmal

$$(A)_{i,j} = a_{i,j}$$

Bsp- $A = \begin{pmatrix} 4 & -3 & 0 \\ 1 & 2 & -5 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{2,3}$

$$(A)_{1,2} = -3$$

Bemerkung Vektoren sind spezielle Matrizen:
 $\mathbb{R}^n \simeq \mathbb{R}^{n,1}$, daher beschränken wir uns im Folgenden auf Matrizen.

Das Rechnen mit Matrizen

• Addition $A, B \in \mathbb{R}^{m,n}$

$\Rightarrow A + B \in \mathbb{R}^{m,n}$ definiert durch $(A+B)_{i,j} = (A)_{i,j} + (B)_{i,j}$
 $i \in \{1, \dots, m\}, j \in \{1, \dots, n\}$.

$$\underline{\text{Bsp:}} \quad \begin{pmatrix} 8 & -2 & 1 \\ 0 & 1 & 2 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 7 & 0 & 0 \\ 1 & -1 & 5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 15 & -2 & 1 \\ 1 & 0 & 7 \end{pmatrix}$$

$$- \quad \begin{pmatrix} 7 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 3 \\ -5 \\ 2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 10 \\ -5 \\ 3 \end{pmatrix}$$

- Multiplikation mit einem Skalar $A \in \mathbb{R}^{m,n}, \lambda \in \mathbb{R}$

$\Rightarrow \lambda A \in \mathbb{R}^{m,n}$ definiert durch $(\lambda A)_{i,j} = \lambda (A)_{i,j}$
 $i \in \{1, \dots, m\}, j \in \{1, \dots, n\}$.

$$\underline{\text{Bsp:}} \quad - \quad (-2) \cdot \begin{pmatrix} 5 & 2 \\ 0 & 1 \\ -2 & -3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -10 & -4 \\ 0 & -2 \\ 4 & 6 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{3,2}$$

- LGS($Z; c$) mit Z in ZSF, z.B.

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

$\underbrace{\quad}_{\in \mathbb{R}^{3,4}}$ $\underbrace{\quad}_{\in \mathbb{R}^3}$

Wir wissen aus Kapitel 1, daß

$$\mathcal{L}(LGS(z; c)) = \left\{ \begin{pmatrix} -\frac{5}{2} + \frac{1}{2}\alpha_1 - 4\alpha_2 \\ \alpha_1 \\ 2\alpha_1 + 2\alpha_2 \\ \alpha_2 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^4 : \alpha_1, \alpha_2 \in \mathbb{R} \right\}$$

$$= \left\{ \begin{pmatrix} -\frac{5}{2} \\ 0 \\ 2 \\ 0 \end{pmatrix} + \alpha_1 \begin{pmatrix} \frac{1}{2} \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} + \alpha_2 \begin{pmatrix} -4 \\ 0 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^4 : \alpha_1, \alpha_2 \in \mathbb{R} \right\}$$

müssen gleich sein!

- Multiplikation zweier Matrizen $A \in \mathbb{R}^{m,n}, B \in \mathbb{R}^{n,p}$
 ergibt neue Matrix $AB \in \mathbb{R}^{m,p}$, definiert durch

$$(AB)_{i,j} = \sum_{e=1}^n (A)_{i,e} (B)_{e,j}$$

$$i \in \{1, \dots, m\}, j \in \{1, \dots, p\}$$

$$\underline{\text{Bsp.}} - a \in \mathbb{R}^{1,n}, x \in \mathbb{R}^{n,1}$$

$$a = (a_1, \dots, a_n) \quad x = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow ax = a_1x_1 + \dots + a_nx_n \in \mathbb{R}^{1,1} \simeq \mathbb{R}$$

- $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $x \in \mathbb{R}^{n \times 1}$

$$A = \begin{pmatrix} a_{1,1} & \dots & a_{1,n} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{m,1} & \dots & a_{m,n} \end{pmatrix} \quad x = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow Ax = \begin{pmatrix} a_{1,1}x_1 + \dots + a_{1,n}x_n \\ \vdots \\ a_{m,1}x_1 + \dots + a_{m,n}x_n \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{m,1} \simeq \mathbb{R}^m$$

- $A = \begin{pmatrix} 3 & 4 & 0 \\ -1 & 2 & 1 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{2,3}$ $B = \begin{pmatrix} 1 & 0 & -3 \\ 1 & 0 & 1 \\ -1 & 2 & 2 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{3,3}$

$$\Rightarrow A \mathcal{B} \in \mathbb{R}^{2,3}$$

$A \mathcal{B}$

$$\begin{pmatrix} 3 & 4 & 0 \\ -1 & 2 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 7 & 0 & 5 \\ 0 & 2 & 7 \end{pmatrix}$$

A

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

\mathcal{B}

$$- \quad A = \begin{pmatrix} -1 & 1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix} \quad \mathcal{B} = \begin{pmatrix} -\frac{1}{2} & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{2} & \frac{1}{2} \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow A \cdot \mathcal{B} = \mathcal{B} \cdot A = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$

Um $LGS(A; b)$ zu lösen, beachte

$$Ax = b \Rightarrow \underbrace{\mathcal{B}A}_{\mathcal{B}x} x = \mathcal{B}b \Rightarrow x = \mathcal{B}b$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix}$$

\hookrightarrow Lösung von $LGS(A; b)$ kann für jedes $b \in \mathbb{R}^2$ sofort angeben: $\mathcal{L}(LGS(A; b)) = \{\mathcal{B}b\}$

- Zeilenumformungen

Warning 1 Im Allgemeinen gilt $AB \neq BA$!

Bsp.

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 3 \\ 2 & 2 \end{pmatrix} \quad B = \begin{pmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 3 \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow AB = \begin{pmatrix} 5 & 10 \\ 6 & 8 \end{pmatrix}$$

$$BA = \begin{pmatrix} 4 & 8 \\ 7 & 9 \end{pmatrix}$$

Spezielle Matrizen

Definition • Nullmatrix $O_{m,n} \in \mathbb{R}^{m,n}$

definiert durch

$$(O_{m,n})_{i,j} = 0 \text{ für alle } \begin{array}{l} i \in \{1, \dots, m\} \\ j \in \{1, \dots, n\} \end{array}$$

• Diagonalmatrix $\text{diag}(d_1, \dots, d_n) \in \mathbb{R}^{n,n}$

definiert durch

$$(\text{diag}(d_1, \dots, d_n))_{i,j} = \begin{cases} 0 & i \neq j \\ d_i & i = j \end{cases}$$

$$\begin{pmatrix} d_1 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & \ddots & \ddots & 0 \\ \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\ 0 & \cdots & \cdots & d_n \end{pmatrix}$$

- Einheitsmatrix I_n definiert durch

$$I_n = \text{diag} \underbrace{(1 \cdots 1)}_{n-\text{mal}} \in \mathbb{R}^{n,n}$$

Warnung 2 $AB = O \not\Rightarrow A=O \text{ oder } B=O!$

Bsp $A = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \quad B = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$

$$\Rightarrow AB = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

[aber $BA = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$]

Satz A, B, C so, daß alle Operationen definiert sind. Es gilt

- $A + B = B + A$
- $(A + B) + C = A + (B + C)$
- $(AB)C = A(BC)$
- $(A + B)C = AC + BC$
- $A(B + C) = AB + AC$

Beweis von iii):

$$A, B \in \mathbb{R}^{m,n}, C \in \mathbb{R}^{n,p}$$

$$((A+B)C)_{i,j} = \sum_{e=1}^n (A+B)_{i,e} (C)_{e,j}$$

$$= \sum_{e=1}^n ((A)_{i,e} + (B)_{i,e}) (C)_{e,j}$$

$$= \sum_{e=1}^n (A)_{i,e} (C)_{e,j} + (B)_{i,e} (C)_{e,j}$$

$$= \sum_{e=1}^n (A)_{i,e} (C_{e,j}) + \sum_{e=1}^n (B)_{i,e} (C)_{e,j}$$

$$= (AC)_{i,j} + (BC)_{i,j}$$

$$i \in \{1, \dots, m\}, j \in \{1, \dots, p\}.$$

Rest Übung



- Transponieren einer Matrix $A \in \mathbb{R}^{m,n}$
ist $A^T \in \mathbb{R}^{n,m}$ definiert durch

$$(A)_{i,j}^T = (A)_{j,i} \quad i \in \{1, \dots, \underline{n}\} \\ j \in \{\underline{1}, \dots, m\}$$

Bsp.

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \end{pmatrix} \Rightarrow A^T = \begin{pmatrix} 1 & 4 \\ 2 & 5 \\ 3 & 6 \end{pmatrix}$$

Satz i) $(A^T)^T = A$

ii) $(A + B)^T = A^T + B^T$

iii) $(AB)^T = B^T A^T$

Beweis von iii) $A \in \mathbb{R}^{m,n}, B \in \mathbb{R}^{n,p}, AB \in \mathbb{R}^{m,p}, (AB)^T \in \mathbb{R}^{p,m}$

$$(AB)^T_{i,j} = (AB)_{j,i} = \sum_e (A)_{j,e} (B)_{e,i}$$

$$= \sum_{e=1}^n (A^T)_{e,j} (B^T)_{i,e} = \sum_{e=1}^n (B^T)_{i,e} (A^T)_{e,j}$$

$$= \left((\beta^T) (A^T) \right)_{i,j}$$

Rest Übung

7

Definition $A \in \mathbb{R}^{m,n}$ heißt symmetrisch, falls
 $A = A^T$ (insbesondere muß dann A quadratisch sein!).

Bsp:

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 4 \\ 0 & -1 & 2 \\ 4 & 2 & 3 \end{pmatrix} \text{ ist symmetrisch, als } (A)_{i,j} = (A)_{j,i}.$$

- Invert einer quadratischen Matrix $A \in \mathbb{R}^{n,n}$ ist Matrix $X \in \mathbb{R}^{n,n}$ mit

$$AX = I_n.$$

Existiert eine Inverse von A , so heißt A invertierbar oder regulär. Andernfalls heißt A singular.

Bemerkung Nicht jede Matrix $A \neq \mathbb{O}_{n,n}$ ist invertierbar!!

$$z.B.: A = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{2 \times 2}.$$

Nehmen wir an A wäre invertierbar mit Inverser X , d.h. $AX = I_2$.

Erinnern wir uns nun, daß $\mathbb{B} \cdot A = \mathbb{O}_{2,2}$ mit $\mathbb{B} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{2 \times 2}$.

Wir bekommen also

$$\mathbb{O}_{2,2} = (\mathbb{B} \cdot A) \cdot X = \mathbb{B} \cdot (A \cdot X) = \mathbb{B} I_2 = \mathbb{B}$$

und das ist ein Widerspruch. A kann daher nicht invertierbar sein.

In folgenden wollen wir genau verstehen welche Matrizen invertierbar sind. Dazu benötigen wir etwas Vorbereitung.

Matrix-Matrix-, Matrix-Vektor-Multiplikation und LGS

Wie wir bereits wissen, ist die Matrix-Vektor-Multiplikation Ax für $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $x \in \mathbb{R}^n (= \mathbb{R}^{n \times 1})$ ein Spezialfall der Matrizenmultiplikation.

Es gilt für $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ und $x \in \mathbb{R}^n$, daß

$Ax \in \mathbb{R}^m (= \mathbb{R}^{m \times 1})$, wobei

$$Ax = \begin{pmatrix} a_{1,1}x_1 + \dots + a_{1,n}x_n \\ \vdots \\ a_{m,1}x_1 + \dots + a_{m,n}x_n \end{pmatrix}$$

Für $b \in \mathbb{R}^m$ kann also $LGS(A; b)$ geschrieben werden als $Ax = b$.

Definition Sei $X \in \mathbb{R}^{n \times p}$, dann bezeichnen

wir mit $x^{(e)} \in \mathbb{R}^n$ die e -te Spalte von X ,

d.h. $x_i^{(e)} = (X)_{i,e}$ $i \in \{1, \dots, n\}$
 $e \in \{1, \dots, p\}$.

$$\begin{pmatrix} x_{1,1} & \dots & \text{---} & x_{1,e} & \dots & x_{1,p} \\ \vdots & & & \vdots & & \vdots \\ x_{n,1} & \dots & \text{---} & x_{n,e} & \dots & x_{n,p} \end{pmatrix}$$

$x^{(e)}$

Wir schreiben $X = (x^{(1)} | \dots | x^{(p)})$

Lemma Sei $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $X \in \mathbb{R}^{n \times p}$.

Dann gilt

$$AX = (Ax^{(1)} | \dots | Ax^{(p)}) .$$

Beweis

$$(AX)_{i,j} = \sum_{e=1}^n (A)_{i,e} (X)_{e,j} = \\ \sum_{e=1}^n (A)_{i,e} x_e^{(j)} = (Ax^{(j)})_i$$

■

Lemma Sei $AX = B$ mit $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $X \in \mathbb{R}^{n \times p}$, $B \in \mathbb{R}^{m \times p}$,
 $X = (x^{(1)} | \dots | x^{(p)})$ und $B = (b^{(1)} | \dots | b^{(p)})$.

Dann gilt

$$x^{(e)} \in \mathcal{L}(LGS(A; b^{(e)})) \text{ für } e \in \{1, \dots, p\}.$$

Beweis Nach dem vorigen Lemma gilt

$$b^{(e)} = Ax^{(e)}$$

■

Definition Sei $x^{(1)}, \dots, x^{(p)} \in \mathbb{R}^n$ und $c_1, \dots, c_p \in \mathbb{R}$.

Dann heißt $c_1 x^{(1)} + \dots + c_p x^{(p)}$ Linearkombination von $x^{(1)}, \dots, x^{(p)}$.

Die Vektoren $e^{(1)}, \dots, e^{(n)} \in \mathbb{R}^n$, definiert durch

$$e_j^{(i)} = \begin{cases} 1 & i=j \\ 0 & i \neq j \end{cases} \quad e^{(i)} = \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 1 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} \circ i$$

heißen Einheitsvektoren in \mathbb{R}^n .

Der Vektor $e^{(i)}$ heißt i -ter Einheitsvektor.

Lemma Jedes $b \in \mathbb{R}^n$ lässt sich als Linearkombination der Einheitsvektoren darstellen:

$$b = b_1 e^{(1)} + \dots + b_n e^{(n)} = \sum_{i=1}^n b_i e^{(i)}$$

Beweis

$$= 0!$$

$$= 0$$

$$(b_1 e^{(1)} + \dots + b_n e^{(n)})_j = b_1 e_j^{(1)} + \dots + b_j e_j^{(j)} + \dots + b_n e_j^{(n)}$$

$$= b_j e_j^{(j)} = b_j$$

■

Nun sind wir bereit den folgenden Satz zu zeigen.

Satz Die folgenden Aussagen sind äquivalent für $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$:

- (i) A ist invertierbar
- (ii) A hat vollen Rang: $\text{rang}(A) = n$
- (iii) Für jedes $b \in \mathbb{R}^n$ besitzt $\text{LGS}(A; b)$ eine Lösung
- (iv) Für jedes $b \in \mathbb{R}^n$ besitzt $\text{LGS}(A; b)$ genau eine Lösung
- (v) Für jedes $\ell \in \{1, \dots, n\}$ besitzt $\text{LGS}(A; e^{(\ell)})$ eine Lösung.
- (vi) Für jedes $\ell \in \{1, \dots, n\}$ besitzt $\text{LGS}(A; e^{(\ell)})$ genau eine Lösung

Beweis $(ii) \Leftrightarrow (iii) \Leftrightarrow (iv)$ wissen wir aus Kapitel 1.

Wir zeigen $(v) \Rightarrow (iv)$.

Sei $b \in \mathbb{R}^n$. Nach dem letzten Lemma ist $b = \sum_{i=1}^n b_i e^{(i)}$

Sei $x^{(i)} \in \mathcal{L}(\text{LGS}(A; e^{(i)})) \quad i \in \{1, \dots, n\}$.
[$x^{(i)}$ existiert nach Annahme (v)]

Definiere $x = b_1 x^{(1)} + \dots + b_n x^{(n)}$.

Dann ist

$$\begin{aligned} Ax &= A(b_1 x^{(1)} + \dots + b_n x^{(n)}) \\ &= b_1 A x^{(1)} + \dots + b_n A x^{(n)} \\ &= b_1 e^{(1)} + \dots + b_n e^{(n)} = b, \end{aligned}$$

also $x \in \mathcal{L}(\text{LGS}(A; b))$.

Es folgt (iv).

Die Folgerung (iv) \Rightarrow (v) ist trivial.

Als Übung beweise (v) \Leftrightarrow (vi).

Wir wissen nun

$$\underline{(ii) \Leftrightarrow (iii) \Leftrightarrow (iv) \Leftrightarrow (v) \Leftrightarrow (vi)}.$$

Nun zeigen wir

$$\underline{(i) \Rightarrow (iii)}$$

Sei A invertierbar mit Inversen X .

Sei $b \in \mathbb{R}^n$ und $x = Xb$.

Dann gilt $Ax = AXb = I_n b = b$, also $x \in \mathcal{L}(\text{LGS}(A; b))$. Das beweist (iii)

Schliesslich zeigen wir $\underline{(v)} \Rightarrow (i)$.

Sei $x^{(i)} \in \mathcal{P}(\text{LGS}(A; e^{(i)}))$, $i \in \{1, \dots, n\}$.

Setze

$$X = (x^{(1)} | \dots | x^{(n)})$$

Dann gilt (siehe oben)

$$AX = (Ax^{(1)} | \dots | Ax^{(n)}) = (e^{(1)} | \dots | e^{(n)}) = I_n,$$

also ist A invertierbar.

■

Ist die Invers X endentig?

Satz Die Invers X einer invertierbaren Matrix $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ ist endentig.

Beweis Sei A invertierbar und nehmen wir an, daß X, Y zwei Invers sind, d.h.

$$AX = AY = I_n.$$

Sei $X = (x^{(1)} | \dots | x^{(n)})$, $Y = (y^{(1)} | \dots | y^{(n)})$.

Dann gilt

$$y^{(i)}, x^{(i)} \in \mathcal{L}(\text{LGS}(A; e^{(i)})) \text{ für } i \in \{1, \dots, n\}.$$

Wegen (vi) im vorigen Satz gilt aber

$$x^{(i)} = y^{(i)} \quad \text{für } i \in \{1, \dots, n\}, \text{ also } X = Y. \quad \square$$

Definition Wir schreiben \tilde{A}^{-1} für die (eindeutig bestimmte) Inverse von A_1 , also

$$A \tilde{A}^{-1} = I_n.$$

Satz Es gilt $\tilde{A}^{-1} A = I_n$

Beweis

Wir wissen, daß $A \tilde{A}^{-1} = I_n$ und wollen zeigen, daß $\tilde{A}^{-1} A = I_n$ oder

$$X = O_{n,n} \quad \text{mit} \quad X = \tilde{A}^{-1} A - I_n.$$

Es gilt

$$\begin{aligned} AX &= A(\tilde{A}^{-1} A - I_n) = A(\tilde{A}^{-1} A) - A I_n \\ &= (A \tilde{A}^{-1}) A - A I_n = I_n A - A I_n = A - A = O_{n,n}. \end{aligned}$$

Es folgt mit $X = (x^{(1)} | \dots | x^{(n)})$, daß

$$A x^{(i)} = O_{m,1} \quad \text{für } i \in \{1, \dots, n\}.$$

Klarerweise gilt auch

$$A\mathcal{D}_{n,1} = \mathcal{D}_{n,1}.$$

Es folgt also, daß

$$x_1^{(1)}, \dots, x_1^{(n)} \mathcal{D}_{n,1} \in L(LGS(A; \mathcal{D}_{n,n})).$$

Wegen (iv) im vorigen Satz gilt

$$x^{(1)} = \dots = x^{(n)} = \mathcal{D}_{n,1}, \text{ also } X = \mathcal{D}_{n,n}$$

□

Rechenregeln

Satz $A, B \in \mathbb{R}^{n \times n}$ invertierbar. Dann gilt

- (i) \tilde{A}^{-1} ist invertierbar mit $(\tilde{A}^{-1})^{-1} = A$
- (ii) AB ist invertierbar mit $(AB)^{-1} = B^{-1}A^{-1}$
- (iii) A^T ist invertierbar mit $(A^T)^{-1} = (\tilde{A}^{-1})^T$

Beweis

(i) Im vorigen Satz haben wir gezeigt, daß

$$\tilde{A}^{-1}A = I_n, \text{ was (i) impliziert.}$$

$$(ii) \quad (A\bar{B})(\bar{B}^{-1}\bar{A}^{-1}) = A(\bar{B} \bar{B}^{-1})\bar{A}^{-1} = A\bar{I}_n \bar{A}^{-1} = A\bar{A}^{-1} = \bar{I}_n$$

$$(iii) \quad A^T(\bar{A}^{-1})^T = (\bar{A}^{-1}A)^T = \bar{I}_n^T = \bar{I}_n$$

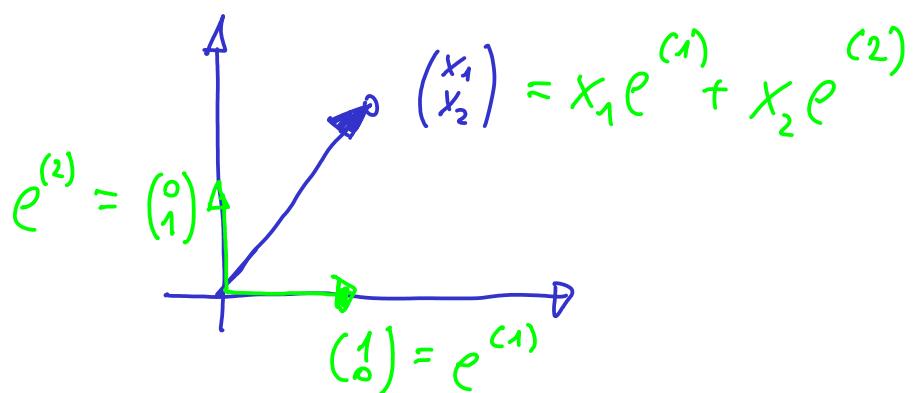
□

3. Vektorräume und Basen

- Ziele
- Geometrische Objekte in n-dimensionalem Raum verstehen
 - Lineare Abbildungen und deren Zusammenhang mit Matrizen und LGS verstehen
 - Koordinatentransformationen

Was ist ein Vektor?

2d:



Definition • Der Vektorraum \mathbb{R}^n ist die Menge aller reellen $n \times 1$ Matrizen:

$$\mathbb{R}^n = \left\{ \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} : x_1, \dots, x_n \in \mathbb{R} \right\}$$

• Der Vektorraum \mathbb{C}^n ist die Menge aller komplexen $n \times 1$ Matrizen:

$$\mathbb{C}^n = \left\{ \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} : x_1, \dots, x_n \in \mathbb{C} \right\}$$

• Wenn es egal ist ob \mathbb{R} oder \mathbb{C} , so schreiben wir manchmal \mathbb{K}^n .

Wichtige Operationen auf \mathbb{K}^n :

• Addition

$$a, b \in \mathbb{K}^n \Rightarrow a + b \in \mathbb{K}^n$$

• Multiplikation mit einem Skalar

$$\lambda \in \mathbb{K}, a \in \mathbb{K}^n \Rightarrow \lambda a = \begin{pmatrix} \lambda a_1 \\ \vdots \\ \lambda a_n \end{pmatrix} \in \mathbb{K}^n$$

Achtung: Multiplikation zweier Vektoren
 $a, b \in \mathbb{K}^n$ ist i.A. nicht definiert, außer
 $n=1!$

Definition: Sei $a^{(1)}, \dots, a^{(k)} \in \mathbb{K}^n$
 und $x_1, \dots, x_k \in \mathbb{K}$.

Dann heißt

$$g = x_1 a^{(1)} + \dots + x_k a^{(k)} = \sum_{e=1}^k x_e a^{(e)} \in \mathbb{K}^n$$

Linearkombination (LK) der Vektoren $a^{(1)}, \dots, a^{(k)}$
 (mit Koeffizienten x_1, \dots, x_k).

- Sei $a^{(1)}, \dots, a^{(k)} \in \mathbb{K}^n$. Dann ist das Erzeugnis (span) von $a^{(1)}, \dots, a^{(k)}$ definiert durch
 $\text{span}(\{a^{(1)}, \dots, a^{(k)}\}) := \left\{ \sum_{e=1}^k x_e a^{(e)} : x_1, \dots, x_e \in \mathbb{K} \right\}$.

Bemerkungen

- Der span ist also die Menge aller Linearkombinationen

- $a = \sum_{e=1}^n x_e a^{(e)} \Leftrightarrow a = Ax$, where

$$A = (a^{(1)} | \dots | a^{(k)}) \in \mathbb{R}^{n \times k}$$

$$x = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_k \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{k \times 1}$$

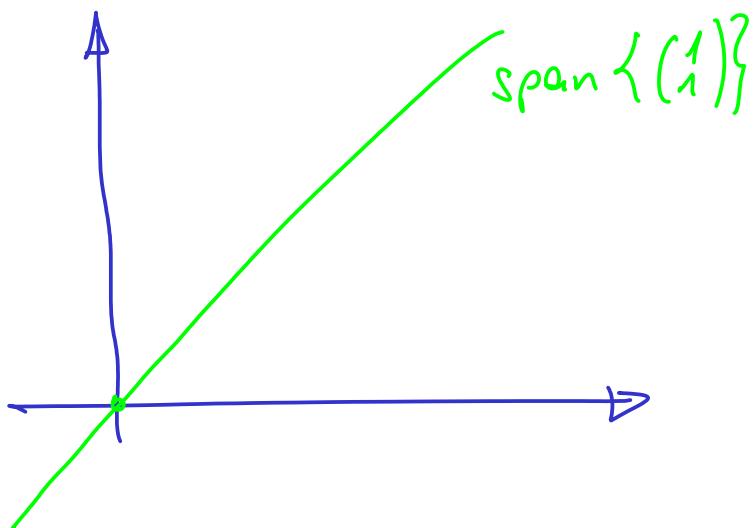
- $\mathbb{R}^2 \quad a^{(1)} = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$

$$\Rightarrow \text{span}\{a\} = \left\{ \begin{pmatrix} x \\ 0 \end{pmatrix} : x \in \mathbb{R} \right\}$$

$$a^{(2)} = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow \text{span}\{a^{(1)}, a^{(2)}\} = \left\{ x_1 \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} + x_2 \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} : x_1, x_2 \in \mathbb{R} \right\} = \mathbb{R}^2$$

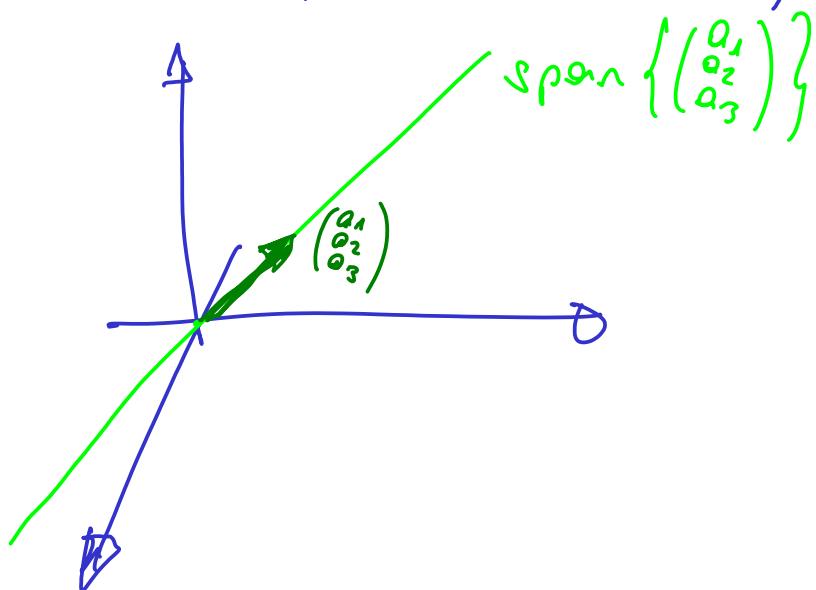
$$a = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} \Rightarrow \text{span}\{a\} = \left\{ \begin{pmatrix} x \\ x \end{pmatrix} : x \in \mathbb{R} \right\}$$



Der Span eines Vektors ist eine Gerade durch den Nullpunkt!

- $\mathbb{R}^3 \quad a \in \mathbb{R}^3$

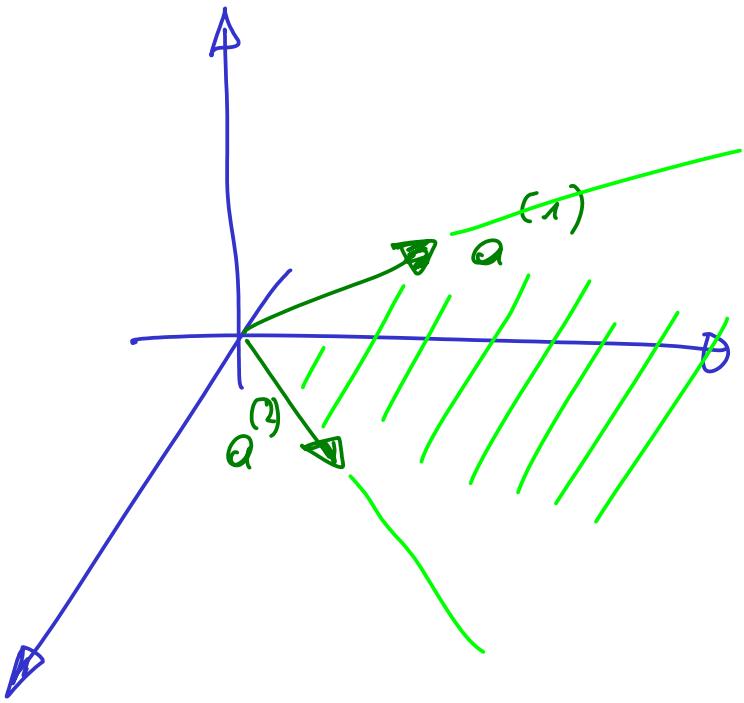
$$\text{span}\{a\} = \left\{ \begin{pmatrix} x a_1 \\ x a_2 \\ x a_3 \end{pmatrix} : x \in \mathbb{R} \right\}$$



Der Span eines Vektors ist eine Gerade durch den Nullpunkt!

$$a^{(1)}, a^{(2)} \in \mathbb{R}^3$$

$$\Rightarrow \text{span}\{a^{(1)}, a^{(2)}\} = \left\{ x_1 a^{(1)} + x_2 a^{(2)} : x_1, x_2 \in \mathbb{R} \right\}$$



$\text{span}\{a^{(1)}, a^{(2)}\}$ ist Ebene durch den Nullpunkt!

Lemma $u, v \in \text{span}\{a^{(1)}, \dots, a^{(k)}\} \subseteq \mathbb{K}^n$, $x \in \mathbb{K}$.

Dann gilt

$$(i) \quad u+v \in \text{span}\{a^{(1)}, \dots, a^{(k)}\}$$

$$(ii) \quad \lambda u \in \text{span}\{a^{(1)}, \dots, a^{(k)}\}$$

$$\underline{\text{Beweis}} \quad (i) \quad u = \sum x_e a^{(e)} \quad v = \sum y_e a^{(e)}$$

$$\Rightarrow u+v = \underbrace{\sum (x_e + y_e)}_{\in \mathbb{K}} a^{(e)}$$

$$(ii) \quad u = \sum x_e a^{(e)} \\ \Rightarrow \lambda u = \sum_{e \in K} (\lambda x_e) a^{(e)}$$

■

Definition $U \subseteq \mathbb{K}^n$ heißt Unterraum

falls für alle $u, v \in U$ und $\lambda \in K$ gilt

$$(i) \quad u + v \in U$$

$$(ii) \quad \lambda u \in U$$

Kernsatz Für $a^{(1)}, \dots, a^{(n)} \in \mathbb{K}^n$ ist
 $\text{span}(\{a^{(1)}, \dots, a^{(n)}\}) \subseteq \mathbb{K}^n$ ein Unterraum

Beweis: Folgt aus dem vorigen Lemma

■

Es gilt auch die Umkehrung

Satz Die folgender Aussagen sind
äquivalent für $U \subseteq \mathbb{K}^n$.

(i) U ist Unterraum

(ii) Es existieren $k \leq n$ und $a^{(1)}, \dots, a^{(k)} \in \mathbb{K}^n$
mit $U = \text{span}(\{a^{(1)}, \dots, a^{(k)}\})$

Definition Sei $U = \text{span} \{ \alpha_1^{(1)}, \dots, \alpha_k^{(k)} \} \subseteq \mathbb{K}^n$ Untervektorraum. Dann heißt $\{\alpha_1^{(1)}, \dots, \alpha_k^{(k)}\}$ Erzeugendensystem von U .

Lemma Sei $A \in \mathbb{K}^{m \times n}$. Die Menge

$\{x \in \mathbb{K}^n : Ax = \mathbf{0}_{m,1}\}$ ist ein Untervektorraum von \mathbb{K}^n , genannt $\ker(A)$, der Kern von A (\hookrightarrow später)

Beweis: $x, y \in \ker(A)$

$$\Rightarrow A(x+y) = Ax + Ay = \mathbf{0}_{m,1} + \mathbf{0}_{m,1} = \mathbf{0}_{m,1}$$

$$\Rightarrow x+y \in \ker(A)$$

$$\lambda \in \mathbb{R} \Rightarrow A\lambda x = \lambda Ax = \lambda \mathbf{0}_{m,1} = \mathbf{0}_{m,1}$$

$$\Rightarrow \lambda x \in \ker(A)$$

■

Lemma Sei $A \in \mathbb{K}^{m \times n}$. Die Menge $\{Ax \in \mathbb{K}^m : x \in \mathbb{K}^n\}$ ist ein Untervektorraum von \mathbb{K}^m , genannt $\text{Bild}(A)$, der Bild von A

Bew. Übung

■

Bsp: $\cdot)$ $\text{span} \left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} \right\} = \left\{ \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ 0 \end{pmatrix} : x_1, x_2 \in \mathbb{R} \right\}$

\downarrow

(x_1, x_2) -Ebene in \mathbb{R}^3

$$\Rightarrow \text{span} \left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} \right\} = \left\{ x_1 \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} + x_2 \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} : x_1, x_2 \in \mathbb{R} \right\}$$

$$= \left\{ \begin{pmatrix} x_1 + x_2 \\ x_2 \\ 0 \end{pmatrix} : x_1, x_2 \in \mathbb{R} \right\} = \begin{cases} \begin{array}{l} y_1 = x_1 + x_2 \\ y_2 = x_2 \end{array} & \left\{ \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ 0 \end{pmatrix} : y_1, y_2 \in \mathbb{R} \right\} \end{cases}$$

$$= \text{span} \left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} \right\}$$

\Rightarrow nicht endlich!

$\cdot)$ Ist die Anzahl der Erzeugenden Vektoren endlich?

$\underline{\alpha}^{(1)}, \dots, \underline{\alpha}^{(k)} \in \mathbb{K}^n$, $\underline{\alpha}^{(k+1)} = x_1 \underline{\alpha}^{(1)} + \dots + x_k \underline{\alpha}^{(k)}$
 Linearkombination, d.h. $\underline{\alpha}^{(k+1)} \in \text{span} \left\{ \underline{\alpha}^{(1)}, \dots, \underline{\alpha}^{(k)} \right\}$

$\Rightarrow \text{span} \left(\underline{\alpha}^{(1)}, \dots, \underline{\alpha}^{(k+1)} \right)$

$$= \left\{ y_1 \underline{\alpha}^{(1)} + \dots + y_k \underline{\alpha}^{(k)} + y_{k+1} \underline{\alpha}^{(k+1)} : y_1, \dots, y_{k+1} \in \mathbb{K} \right\}$$

$$= \left\{ y_1 \underline{\alpha}^{(1)} + \dots + y_k \underline{\alpha}^{(k)} + y_{k+1} (x_1 \underline{\alpha}^{(1)} + \dots + x_k \underline{\alpha}^{(k)}) : y_1, \dots, y_{k+1} \in \mathbb{K} \right\}$$

$$= \left\{ \underbrace{(y_1 + y_{k+1} x_1) \underline{\alpha}^{(1)}}_{z_1} + \dots + \underbrace{(y_k + y_{k+1} x_k) \underline{\alpha}^{(k)}}_{z_k} : y_1, \dots, y_{k+1} \in \mathbb{K} \right\}$$

$$= \left\{ z_1 \underline{\alpha}^{(1)} + \dots + z_k \underline{\alpha}^{(k)} : z_1, \dots, z_k \in \mathbb{K} \right\} = \text{Span} \left\{ \underline{\alpha}^{(1)}, \dots, \underline{\alpha}^{(k)} \right\}$$

\Rightarrow Anzahl der Erzeugenden ist nicht endlich.

Definition • Vektoren $\underline{\alpha}^{(1)}, \dots, \underline{\alpha}^{(k)}$ heißen

linear abhängig (LA) falls es einen Index $i \in \{1, \dots, k\}$ existiert so daß

$$\underline{\alpha}^{(i)} \in \text{span} \left\{ \underline{\alpha}^{(1)}, \underline{\alpha}^{(2)}, \dots, \underline{\alpha}^{(i-1)}, \underline{\alpha}^{(i+1)}, \dots, \underline{\alpha}^{(k)} \right\}$$

[es gilt dann nach obigem $\text{span} \left\{ \underline{\alpha}^{(1)}, \underline{\alpha}^{(2)}, \dots, \underline{\alpha}^{(i-1)}, \underline{\alpha}^{(i+1)}, \dots, \underline{\alpha}^{(k)} \right\} = \text{span} \left\{ \underline{\alpha}^{(1)}, \dots, \underline{\alpha}^{(k)} \right\}$]

- Vektoren $\underline{\alpha}^{(1)}, \dots, \underline{\alpha}^{(k)}$ heißen linear unabhängig falls sie nicht linear abhängig sind.
- Sei $U \subseteq \mathbb{K}^n$ Untervektor. Ein linear unabhängiges Erzeugendensystem $\{\underline{\alpha}^{(1)}, \dots, \underline{\alpha}^{(k)}\}$ von U heißt Basis von U .

Lemma Die folgenden Aussagen sind äquivalent

für $\underline{\alpha}^{(1)}, \dots, \underline{\alpha}^{(k)} \in \mathbb{K}^n$:

- (i) $\underline{\alpha}^{(1)}, \dots, \underline{\alpha}^{(k)}$ sind LA
- (ii) Es gibt $x_1, \dots, x_k \in \mathbb{K}$, $\underline{x} = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_k \end{pmatrix} \neq \underline{0}_{k,1}$ mit $x_1 \underline{\alpha}^{(1)} + \dots + x_k \underline{\alpha}^{(k)} = \underline{0}$
- (iii) $\text{ker}(A) \neq \{\underline{0}_{k,1}\}$, $A = (\underline{\alpha}^{(1)} | \dots | \underline{\alpha}^{(k)}) \in \mathbb{K}^{n \times k}$.
- (iv) $\text{rang}(A) < k$

Beweis (i) \Rightarrow (ii) :

$$\underline{\alpha}^{(1)}, \dots, \underline{\alpha}^{(k)} \text{ LA} \Rightarrow \exists i \in \{1, \dots, k\}, y_1, \dots, y_{i-1}, y_{i+1}, \dots, y_n \in \mathbb{K}$$

$$\underline{\alpha}^{(i)} = y_1 \underline{\alpha}^{(1)} + \dots + y_{i-1} \underline{\alpha}^{(i-1)} + y_{i+1} \underline{\alpha}^{(i+1)} + \dots + y_n \underline{\alpha}^{(k)}$$

$$\Rightarrow \sum_{e=1}^k x_e \underline{a}^{(e)} = 0, \text{ wobei } \begin{cases} x_e = x_e & e \neq i \\ x_e = -1 & e = i \end{cases}$$

(ii) \Rightarrow (i)

$$\text{Ang. } \sum x_e \underline{a}^{(e)} = 0, \quad \underline{x} \neq \underline{0}_{k,1}$$

$$\Rightarrow \exists i \in \{1, \dots, k\}: x_i \neq 0$$

$$\Rightarrow \sum \underbrace{\frac{x_e}{x_i}}_{y_e} \underline{a}^{(e)} = 0$$

$$\Rightarrow \underline{a}^{(i)} + \sum_{e \neq i} y_e \underline{a}^{(e)} = 0$$

$$\Rightarrow \underline{a}^{(i)} = \sum_{e \neq i} -y_e \underline{a}^{(e)} \Rightarrow \{\underline{a}^{(1)}, \dots, \underline{a}^{(k)}\} \text{ LA}$$

(ii) \Leftrightarrow (iii)

$$\underline{a}^{(1)}, \dots, \underline{a}^{(k)} \text{ LA} \Leftrightarrow \exists \underline{x} \neq \underline{0}_{k,1} \text{ mit } A\underline{x} = \underline{0}_{k,1} \checkmark$$

(iii) \Leftrightarrow (iv) folgt aus Zeilenstufenform

■

Lemma Die folgenden Aussagen sind äquivalent für $\underline{a}^{(1)}, \dots, \underline{a}^{(k)} \in \mathbb{K}^n$ und $A = (\underline{a}^{(1)} | \dots | \underline{a}^{(k)}) \in \mathbb{K}^{m \times k}$

(i) $\underline{a}^{(1)}, \dots, \underline{a}^{(k)}$ ist Erzeugendensystem von \mathbb{K}^n

(ii) $\text{Bild}(A) = \mathbb{K}^n$

(iii) $\text{rang}(A) = n$

Beweis Übung!

Bemerkung Nach obigen Lemma gilt

$\underline{\alpha}^{(1)}, \dots, \underline{\alpha}^{(k)}$ Erzeugendensystem für $\mathbb{K}^n \Rightarrow k \geq n$

$\underline{\alpha}^{(1)}, \dots, \underline{\alpha}^{(k)} \text{ LU} \Rightarrow k \leq n$

$\underline{\alpha}^{(1)}, \dots, \underline{\alpha}^{(k)}$ Basis von $\mathbb{K}^n \Rightarrow k = n$

Lemma Die folgenden Aussagen sind äquivalent
für $\underline{\alpha}^{(1)}, \dots, \underline{\alpha}^{(n)} \in \mathbb{K}^n$ und $A = (\underline{\alpha}^{(1)} | \dots | \underline{\alpha}^{(n)}) \in \mathbb{K}^{n \times n}$.

(i) $\underline{\alpha}^{(1)}, \dots, \underline{\alpha}^{(n)}$ erzeugend für \mathbb{K}^n

(ii) $\underline{\alpha}^{(1)}, \dots, \underline{\alpha}^{(n)}$ Basis für \mathbb{K}^n

(iii) $\underline{\alpha}^{(1)}, \dots, \underline{\alpha}^{(n)} \text{ LU}$

(iv) A invertierbar

Signifikant einer Basis

Sei $\underline{\alpha}^{(1)}, \dots, \underline{\alpha}^{(k)}$ Basis eines Unterraums $U \subseteq \mathbb{K}^n$.

Definition k heißt Dimension von U , schreibe
 $k = \dim(U)$. Konvention: $\dim(\emptyset) = 0$!

hängt nicht von der Wahl der Basis ab
jedes $\underline{\alpha} \in U$ lässt sich darstellen
als $\underline{\alpha} = x_1 \underline{\alpha}^{(1)} + \dots + x_k \underline{\alpha}^{(k)}$ mit
einzigartig bestimmten Koordinaten $x_1, \dots, x_k \in \mathbb{K}$,
die sogenannten Koordinatendarstellung von $\underline{\alpha}$
bezüglich der Basis $\underline{\alpha}^{(1)}, \dots, \underline{\alpha}^{(k)}$.

Bemerkung Mit der Koordinatendarstellung
können wir jeden k -dimensionalen
Unterraum mit \mathbb{K}^k identifizieren.

Lemma: Sei $A = (\underline{a}^{(1)} | \dots | \underline{a}^{(m)}) \in \mathbb{K}^{n \times m}$ und $S \in \mathbb{K}^{n \times n}$ invertierbar.

Dann gilt $\dim(\text{Span}\{(S\underline{a}^{(1)} | \dots | S\underline{a}^{(m)})\}) = \dim(\text{Bild}(A))$ und $\dim(\ker(A)) = \dim(\ker(SA))$

Beweis: $\mathcal{U} = \text{Bild}(A)$

Sei $\underline{b}^{(1)}, \dots, \underline{b}^{(k)}$ Basis von \mathcal{U} .

Wir zeigen: $S\underline{b}^{(1)}, \dots, S\underline{b}^{(k)}$ ist Basis von $S\mathcal{U}$:

1.) $S\underline{b}^{(1)}, \dots, S\underline{b}^{(k)}$ ist l.u.:

Sei x_1, \dots, x_k mit $\sum_i x_i S\underline{b}^{(i)} = \underline{0}$

$$\Rightarrow S(\sum_i x_i \underline{b}^{(i)}) = \underline{0} \Rightarrow \sum_i x_i \underline{b}^{(i)} = S^{-1}\underline{0} = \underline{0} \quad \checkmark$$

2.) $S\underline{b}^{(1)}, \dots, S\underline{b}^{(k)}$ ist e.S.:

Sei $\underline{a} \in S\mathcal{U} \Rightarrow \underline{a} = S(\sum_i x_i \underline{b}^{(i)}) = \sum_i x_i S\underline{b}^{(i)}$

3.) $\ker(SA) = S\ker(A)$

□

Satz Sei $(\underline{a}_1^{(1)}, \dots, \underline{a}_1^{(m)}) \in \mathbb{K}^{n \times m}$.

Dann gilt

$$\dim(\text{span}\{\underline{a}_1^{(1)}, \dots, \underline{a}_1^{(m)}\}) = \text{rang}(A)$$

Beweis

- 1.) Die Aussage gilt für A in ZSF
(weil Pivotspalten Basis bilden!)
- 2.) Der Gauß Algorithmus transformiert
beliebige A in eine Matrix Z in ZSF
mittels invertierbaren S :

$$SA = Z$$

Nun folgt der Satz aus obigen Lemma □

Satz (Rangsatz) Sei $A \in \mathbb{K}^{m \times n}$

$$\Rightarrow \dim(\text{Bild}(A)) + \dim(\text{Kern}(A)) = n$$

Beweis Wegen dem chen Lemma genügt es dies für $A \neq \emptyset$ in ZSF zu zeigen.

Anderes Argument:

Sei $\underline{b}_1^{(1)}, \dots, \underline{b}_k^{(n)} \in \mathbb{K}^n$ Basis von $\text{ker}(A)$

Wie können durch $\underline{b}_{k+1}^{(k+1)}, \dots, \underline{b}_n^{(n)}$ ergänzen
solche?

$\underline{b}_1^{(1)}, \dots, \underline{b}_k^{(n)}, \underline{b}_{k+1}^{(k+1)}, \dots, \underline{b}_n^{(n)}$ Basis von \mathbb{K}^n .

Behauptung: $A\underline{b}_1^{(k+1)}, \dots, A\underline{b}_n^{(n)}$ Basis von $\text{Bild}(A)$

1) Erzeugend: Sei $\underline{b} \in \text{Bild}(A)$

$$\Rightarrow \exists \underline{x} = x_1 \underline{b}^{(1)} + \dots + x_n \underline{b}^{(n)} \in \mathbb{K}^n \text{ mit}$$

$$A\underline{x} = \sum_{i=1}^n x_i A \underline{b}^{(i)} = \sum_{i=k+1}^n x_i A \underline{b}^{(i)} \quad \checkmark$$

2) l.v.: Angenommen $\sum_{i=k+1}^n x_i A \underline{b}^{(i)} = \underline{0}$.

$$\Rightarrow \sum_{i=k+1}^n x_i \underline{b}^{(i)} \in \text{ker}(A)$$

$\Rightarrow \exists y_1, \dots, y_n :$

$$\sum_{i=1}^k y_i \underline{b}^{(i)} = \sum_{i=k+1}^n x_i \underline{b}^{(i)}$$

$$\Rightarrow \sum_{i=1}^k (-y_i) \underline{b}^{(i)} + \sum_{i=k+1}^n x_i \underline{b}^{(i)} = 0$$

$$\stackrel{p}{\Rightarrow} x_i = 0$$

$\underline{b}^{(1)}, \dots, \underline{b}^{(n)}$ Basis

□

Satz Die folgenden Aussagen sind äquivalent für $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$

(i) A invertierbar

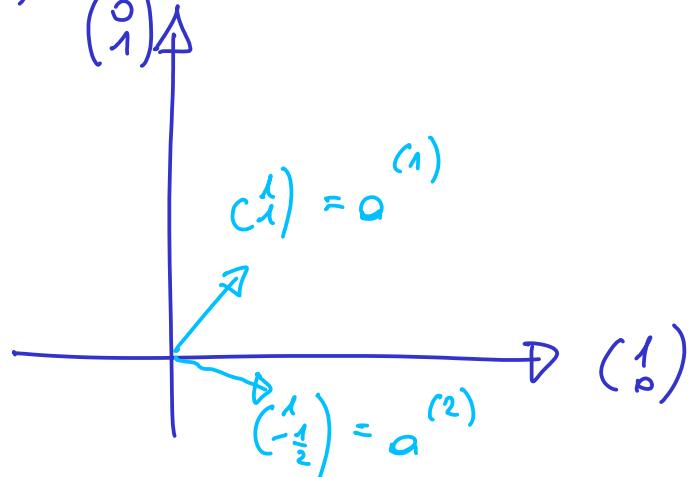
(ii) $\text{Brd}(A) = \mathbb{R}^n$

(iii) $\ker(A) = \{\underline{0}\}$

Beweis (ii) \Leftrightarrow (iii) folgt aus Rangsatz.
Rest in Kap. 2 beweisen.

□

Beispiele •) Koordinaten in \mathbb{R}^2 :



$$\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = x_1 \underline{\alpha}^{(1)} + x_2 \underline{\alpha}^{(2)}$$

$$= y_1 \alpha^{(1)} + y_2 \alpha^{(2)} = (\alpha^{(1)} | \alpha^{(2)}) \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \end{pmatrix}$$

$\begin{matrix} R \\ = ? \end{matrix}$

$$= \underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -\frac{1}{2} \end{pmatrix}}_A \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = A^{-1} \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \end{pmatrix}$$

$$= \begin{pmatrix} \frac{1}{3} & \frac{2}{3} \\ \frac{2}{3} & -\frac{1}{6} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix}$$

$\begin{matrix} R \\ \downarrow \end{matrix}$

Koordinatentransformation

$$\text{•) } \mathbb{P}_n = \left\{ Q_0 + Q_1 x + \dots + Q_n x^n : Q_1, \dots, Q_{n+1} \in \mathbb{R} \right\} \cong \mathbb{R}^{n+1}$$

Basis für $n=3$

[`Monombasis']

$$\{1, x, x^2, x^3\}$$

Andere Basis:

$$\{\rho_0(x), \rho_1(x), \rho_2(x), \rho_3(x)\} \quad [\text{'Lagrange Bas's}]$$

// //

$$\frac{(x-1)(x-2)(x-3)}{(0-1)(0-2)(0-3)} \mid \frac{x(x-2)(x-3)}{1(1-2)(1-3)} \mid \frac{x(x-1)(x-3)}{2(2-1)(2-3)} \mid \frac{x(x-1)(x-2)}{3(3-1)(3-2)}$$

Vektor von Lagrange Basis

Für $p \in \mathbb{P}_3$ gilt

$$p = p(0) \rho_0 + p(1) \rho_1 + p(2) \rho_2 + p(3) \rho_3$$

Übung!



Basiswechsel

Sei $\underline{\alpha}^{(1)}, \dots, \underline{\alpha}^{(k)}$ Basis von U .

Wir wissen: Für jedes $\underline{a} \in U$ gibt es Koordinaten $\underline{x}, \hat{\underline{x}} \in \mathbb{K}^k$ bezüglich dieser beiden Basen.

Wie können wir systematisch umrechnen?

Definition Die Basiswechselmatrix $S \in \mathbb{K}^{k \times k}$

ist definiert durch

$$\underline{\tilde{\alpha}}^{(i)} = \sum_{j=1}^k s_{j,i} \underline{\alpha}^{(j)}$$

Satz Es gilt $\hat{\underline{x}} = S^{-1} \underline{x}$.

4. Das Skalarprodukt

Definition Das euklidische Skalarprodukt

auf \mathbb{R}^n ist definiert durch

$$\langle \underline{x}, \underline{y} \rangle = \underline{x}^T \underline{y} \quad \text{für } \underline{x}, \underline{y} \in \mathbb{R}^n.$$

•) $\|\underline{x}\| := \sqrt{\langle \underline{x}, \underline{x} \rangle}$ heißt Norm oder Länge des Vektors $\underline{x} \in \mathbb{R}^n$

•) $\underline{x} \in \mathbb{R}^n$ heißt Einheitsvektor wenn $\|\underline{x}\|=1$

•) Der Winkel $\varphi_{\underline{x}, \underline{y}}$ zwischen Vektoren $\underline{x}, \underline{y} \in \mathbb{R}^n$ ist definiert durch

$$\cos \varphi_{\underline{x}, \underline{y}} = \frac{\langle \underline{x}, \underline{y} \rangle}{\|\underline{x}\| \cdot \|\underline{y}\|}$$

•) $\underline{x}, \underline{y} \in \mathbb{R}^n$ heißen orthogonal wenn
 $\langle \underline{x}, \underline{y} \rangle = 0$, [bzw. $\varphi_{\underline{x}, \underline{y}} = 90^\circ$]

Wir schreiben $\underline{x} \perp \underline{y}$

Satz (Eigenschaften des Skalarprodukts)

- i) $\langle \underline{x}, \underline{y} \rangle = \langle \underline{y}, \underline{x} \rangle$
- ii) $\langle \underline{x}, \alpha \underline{y} + \beta \underline{z} \rangle = \alpha \langle \underline{x}, \underline{y} \rangle + \beta \langle \underline{x}, \underline{z} \rangle$
- iii) $\langle \underline{x}, \underline{x} \rangle \geq 0 \quad [\langle \underline{x}, \underline{x} \rangle = 0 \Leftrightarrow \underline{x} = \underline{0}]$
- iv) $\langle \underline{x}, \underline{y} \rangle \leq \|\underline{x}\| \|\underline{y}\| \quad [\text{Cauchy-Schwarz}]$

für alle $\underline{x}, \underline{y}, \underline{z} \in \mathbb{R}^n, \alpha, \beta \in \mathbb{R}$.

Beweis (i) - (iii) Übung

(iv)

Definie für $\lambda \in \mathbb{R}$

$$P(\lambda) := \langle \underline{x} + \lambda \underline{y}, \underline{x} + \lambda \underline{y} \rangle$$

$$= \langle \underline{x}, \underline{x} \rangle + 2\lambda \langle \underline{x}, \underline{y} \rangle + \lambda^2 \langle \underline{y}, \underline{y} \rangle \in \mathbb{R}$$

Aus (iii) folgt, daß $P(\lambda) \geq 0$ für alle $\lambda \in \mathbb{R}$.

Es folgt, daß $P(\lambda)$ entweder keine oder eine doppelte (reelle) Nullstelle hat!

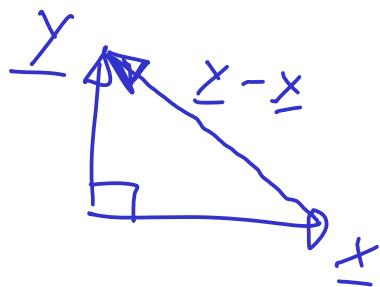
$$\Rightarrow \frac{\langle \underline{x}, \underline{y} \rangle^2}{\langle \underline{x}, \underline{x} \rangle^2} - \frac{\langle \underline{x}, \underline{x} \rangle}{\langle \underline{y}, \underline{y} \rangle} \leq 0, \text{ was}$$

die gesuchte Ungleichung impliziert.



Bemerkung

-) Satz von Pythagoras:



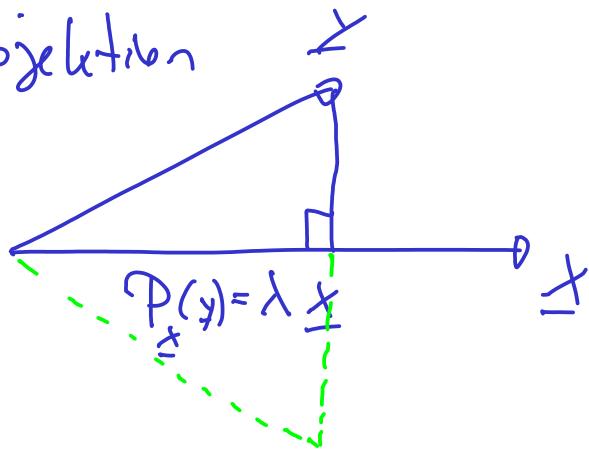
$\underline{x}, \underline{y}$ orthogonal

$$\Rightarrow \langle \underline{x}, \underline{y} \rangle = 0$$

$$\Rightarrow \|\underline{y} - \underline{x}\|^2 = \|\underline{x}\|^2 + \|\underline{y}\|^2$$

-) Wegen der Cauchy-Schwarz Ungleichung
mocht die Winkeldefinition Sinn
(weil immer $|\cos \varphi_{\underline{x}, \underline{y}}| \leq 1$).

• orthogonale Projektion



suche λ mit $y - \lambda x \perp x$

oder $\langle y - \lambda x, x \rangle = 0$

$$\Leftrightarrow \langle y, x \rangle = \lambda \langle x, x \rangle \Rightarrow \lambda = \frac{\langle y, x \rangle}{\langle x, x \rangle}$$

$$\Rightarrow P_x(y) = \frac{\langle y, x \rangle}{\langle x, x \rangle} x$$

$$= \underbrace{\frac{xx^T}{\langle x, x \rangle}}_{\in \mathbb{R}^{n \times n}} y$$

$$\begin{aligned} \bullet \text{ Spiegelung } S_x(y) &= y + 2(\lambda x - y) = 2 \frac{\langle y, x \rangle}{\langle x, x \rangle} x - y \\ &= \left(2 \frac{xx^T}{\langle x, x \rangle} - I\right) y \end{aligned}$$

Das Skalarprodukt (für $K = \mathbb{C}$)

Definition $x, y \in \mathbb{C}^n$

$$\Rightarrow \langle x, y \rangle = \bar{x}^T y = \bar{x}_1 y_1 + \dots + \bar{x}_n y_n \in \mathbb{C}$$

Eigenschaften ansonsten wie für $K = \mathbb{R}$.

Definition $\underline{q}^{(1)}, \dots, \underline{q}^{(k)} \in \mathbb{R}^n$ heißen \rightarrow orthogonal

wenn $\underline{q}^{(i)} \perp \underline{q}^{(j)}$ für $i \neq j$

\rightarrow orthonormal, wenn zusätzlich

$$\|\underline{q}^{(i)}\| = 1 \quad \text{für } i = 1, \dots, k.$$

\rightarrow Orthogonalbasis ^(OB) falls orthogonal und $k = n$

\rightarrow Orthonormalbasis ^(ONB) falls orthonormal und $k = n$

Satz i) $\underline{q}^{(1)}, \dots, \underline{q}^{(n)}$ orthogonal $\Rightarrow \underline{q}^{(1)}, \dots, \underline{q}^{(n)}$ l.u.

ii) $\underline{q}^{(1)}, \dots, \underline{q}^{(n)} \subseteq \mathbb{K}^n$ orthogonal \Rightarrow Basis.

iii) $\underline{q}^{(1)}, \dots, \underline{q}^{(n)}$ (OB) $\Rightarrow \underline{x} = \frac{\langle \underline{x}, \underline{q}^{(1)} \rangle}{\langle \underline{q}^{(1)}, \underline{q}^{(1)} \rangle} \underline{q}^{(1)} + \dots + \frac{\langle \underline{x}, \underline{q}^{(n)} \rangle}{\langle \underline{q}^{(n)}, \underline{q}^{(n)} \rangle} \underline{q}^{(n)}$

\uparrow Koordinaten \uparrow

Beweis i) $\sum x_i \underline{q}^{(i)} = \underline{0}$

orthogonal $\Rightarrow \left\| \sum x_i \underline{q}^{(i)} \right\|^2 = 0$

$\Rightarrow \sum x_i^2 \|\underline{q}^{(i)}\|^2 = 0 \Rightarrow \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = \underline{0}$

ii) klar

iii) $q^{(1)}, \dots, q^{(n)}$ ONB

$$x = \sum y^i q^{(i)} \quad \text{Koordinatendarstellung}$$

$$\Rightarrow \langle x, q^{(i)} \rangle = y^i \langle q^{(i)}, q^{(i)} \rangle$$

orthogonalität

W

Definition $Q \in K^{n \times n}$ heißt orthogonal
wenn $Q^{-1} = Q^T$ ($K = \mathbb{R}$, sonst \bar{Q}^T)

Wir schreiben $O(n)$ für die Menge der
orthogonalen Matrizen. Längen- und Winkelbehaftung!

Satz $Q \in O(n) \Leftrightarrow \langle Qx, Qy \rangle = \langle x, y \rangle$

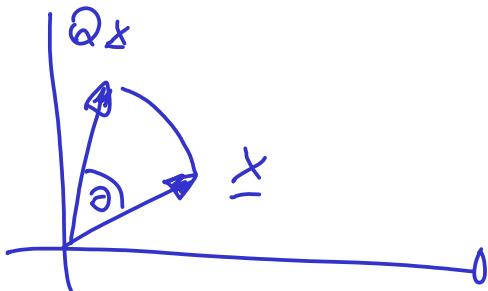
$\Leftrightarrow q^{(1)}, \dots, q^{(n)}$ ist ONB

Beweis! $K = \mathbb{R}!$ $\langle Qx, Qy \rangle = x^T Q^T Q y = x^T y$

W

Beispiele:

$$\mathbb{R}^2 : Q = \begin{pmatrix} \cos \theta & -\sin \theta \\ \sin \theta & \cos \theta \end{pmatrix} \quad \text{Rotation}$$



$$Q = \begin{pmatrix} \cos \theta & \sin \theta \\ \sin \theta & -\cos \theta \end{pmatrix}$$

Spiegelung um $\begin{pmatrix} \cos \frac{\theta}{2} \\ \sin \frac{\theta}{2} \end{pmatrix}$
P
Exercise!

Generell besitzen orthogonale Matrizen aus Produkten von Rotationen und Spiegelungen.

Anwendung: Computergraphik.

Orthogonalisierung

Gegeben $\underline{a}^{(1)}, \dots, \underline{a}^{(\ell)} \in \mathbb{R}^n$

Suche $\underline{q}^{(1)}, \dots, \underline{q}^{(\ell)}$ orthonormal mit

$$\text{span} \left\{ \underline{q}^{(1)}, \dots, \underline{q}^{(\ell)} \right\} = \text{span} \left\{ \underline{a}^{(1)}, \dots, \underline{a}^{(\ell)} \right\}$$

Gram-Schmidt Algorithmus

$$\underline{q}^{(1)} = \frac{\underline{a}^{(1)}}{\|\underline{a}^{(1)}\|}$$

$$P_{\underline{q}^{(1)}}(\underline{a}^{(1)})$$

für $j = 2, \dots, \ell$

$$\underline{q}^{(j)} = \underline{a}^{(j)}$$

||

für $i = 1, \dots, j-1$ $\quad \quad \quad \underline{q}^{(j)} \leftarrow \underline{q}^{(j)} - \langle \underline{a}^{(j)}, \underline{q}^{(i)} \rangle \underline{q}^{(i)}$

if $(\underline{q}^{(j)} = 0)$ then return

$$\text{else } \underline{q}^{(j)} \leftarrow \frac{\underline{q}^{(j)}}{\|\underline{q}^{(j)}\|}$$

end

Bsp

$$\underline{Q}^{(1)} = \begin{pmatrix} 3 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} \quad \underline{Q}^{(2)} = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ -1 \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow \underline{q}^{(1)} = \begin{pmatrix} \frac{3}{\sqrt{10}} \\ \frac{1}{\sqrt{10}} \\ 0 \end{pmatrix} \quad j=1$$

$$\begin{aligned} \frac{1}{\sqrt{10}} + \frac{\underline{q}}{\sqrt{10}} + \frac{1}{\sqrt{10}} \\ = \frac{11}{\sqrt{10}} \\ = \frac{11}{10} \end{aligned}$$

$$\underline{q}^{(2)} = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ -1 \end{pmatrix} \quad j=2$$

$$\underline{q}^{(2)} \leftarrow \underline{q}^{(2)} - \langle \underline{Q}^{(2)}, \underline{q}^{(1)} \rangle \underline{q}^{(1)} \quad i=1$$

$$= \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ -1 \end{pmatrix} - \frac{3}{\sqrt{10}} \begin{pmatrix} \frac{3}{\sqrt{10}} \\ \frac{1}{\sqrt{10}} \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ -1 \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} \frac{9}{10} \\ \frac{3}{10} \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \frac{1}{10} \\ -\frac{3}{10} \\ -1 \end{pmatrix}$$

$$\underline{q}^{(2)}_0 - \frac{\underline{q}^{(2)}}{\|\underline{q}^{(2)}\|} = \begin{pmatrix} \frac{1}{\sqrt{110}} \\ -\frac{3}{\sqrt{110}} \\ -\frac{10}{\sqrt{110}} \end{pmatrix}$$

QR-Zerlegung

Satz zu jeder Matrix $A \in \mathbb{R}^{n \times k}$ mit $\text{rang}(A) = k$

gibt es

- (i) eine invertible Matrix $Q_0 \in \mathbb{R}^{n \times n}$ mit
 $Q_0^T Q_0 = I_k$ und eine invertible Matrix
 $R_0 \in \mathbb{R}^{k \times k}$ mit $(R_0)_{i,j} = 0$ wenn $i > j$
und $(R_0)_{i,i} > 0$, $i \in \{1, \dots, k\}$ so daß

$$A = Q_0 \cdot R_0$$

$$\left(\underline{q}^{(1)} | \dots | \underline{q}^{(k)} \right) = \left(q^{(1)} | \dots | q^{(k)} \right) \left(\begin{array}{c|c} & \\ \hline & \end{array} \right)$$

- (ii) $Q \in \mathbb{O}(n)$ $R \in \mathbb{R}^{n \times k}$ mit
 $(R)_{i,j} = 0$ für $i > j$ und $(R)_{i,i} > 0$, so daß

$$A = QR$$

$$\left(\quad \right) = \left(\quad \right) \left(\begin{array}{c|c} & \\ \hline & \end{array} \right)$$

Beweis Gram-Schmidt

Lineare Ausgleichsrechnung

Motivation LGS($A; \underline{b}$)

mit $\mathcal{L}(\text{LGS}(A; \underline{b})) = \emptyset$

Suche 'approximative Lösung' \underline{x} , welches
das Residuum $r(\underline{x}) := \|A\underline{x} - \underline{b}\|$ minimiert.

Definition \underline{x} heißt kleinste-quadrat-Lösung (KqL)
von LGS($A; \underline{b}$) falls

$$r(\underline{x}) = \min_{\underline{z} \in \mathbb{R}^n} r(\underline{z}).$$

Sei $\mathcal{U} \subseteq \mathbb{R}^m$ Untervektorraum

$P_{\mathcal{U}}(\underline{x})$ = orthogonale Projektion auf \mathcal{U} , d.h.

$\underline{x} - P_{\mathcal{U}}(\underline{x}) \perp \mathcal{U}$, d.h. $\forall \underline{u} \in \mathcal{U}: (\underline{x} - P_{\mathcal{U}}(\underline{x})) \perp \underline{u}$

$\underline{q}^{(1)}, \dots, \underline{q}^{(k)}$ ONB von \mathcal{U}

Ansatz $P_{\mathcal{U}}(\underline{x}) = \sum \lambda_i \underline{q}^{(i)}$

$$\Rightarrow \langle \underline{x} - \sum \lambda_i q^{(i)}, q^{(j)} \rangle = 0 \quad \forall j=1, \dots, h$$

$$\Rightarrow \langle \underline{x}, q^{(j)} \rangle = \lambda_j$$

$$\Rightarrow P_{\mathcal{U}}(\underline{x}) = \sum_{i=1}^k \langle \underline{x}, q^{(i)} \rangle q^{(i)}$$

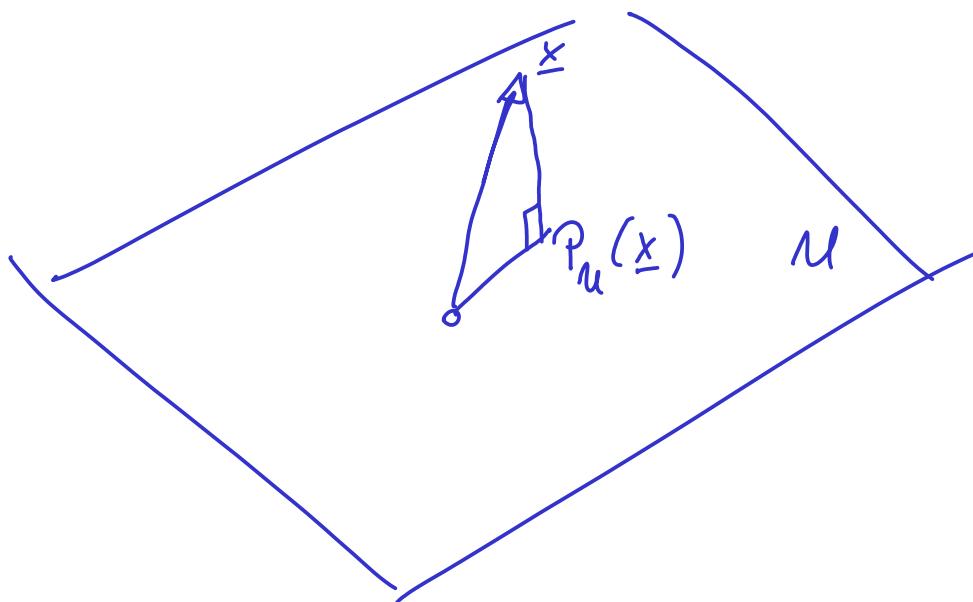
$$= \left(\sum_{i=1}^k q^{(i)} (q^{(i)})^T \right) \underline{x}$$

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

$$\text{Satz } \|\underline{x} - P_{\mathcal{U}}(\underline{x})\| = \min_{\underline{z} \in \mathcal{U}} \|\underline{x} - \underline{z}\|$$

Beweis Pythagoras:

$$\underline{z} \in \mathcal{U} \Rightarrow \|\underline{x} - \underline{z}\|^2 = \|\underline{x} - P_{\mathcal{U}}(\underline{x})\|^2 + \|P_{\mathcal{U}}(\underline{x}) - \underline{z}\|^2$$



Satz Die folgenden Aussagen sind äquivalent.

(i) \underline{x} ist KQL von $LGS(A; \underline{b})$

(ii) $\underline{x} \in \mathcal{L}(LGS(A; P_{\text{Bild}}(\underline{b})))$

(iii) $A^T A \underline{x} = A^T \underline{b}$ Θ Normalengleichung

Beweis (i) \Leftrightarrow (ii) folgt aus obigem Satz

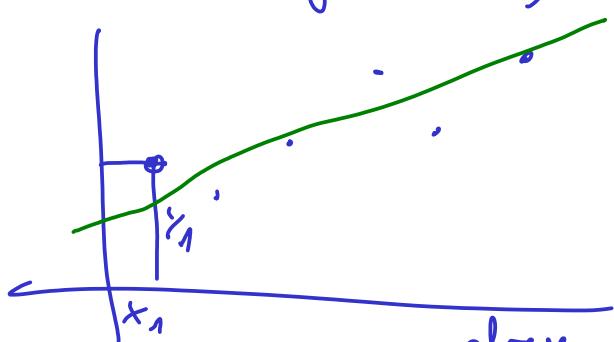
(ii) \Leftrightarrow (iii)

$$\underline{b} - A\underline{x} \perp \text{Bild}(A)$$

$$\Rightarrow A^T(\underline{b} - A\underline{x}) = \underline{0}$$

■

Beispiel (lineare Regression)



gegeben Datenpunkte
 (x_i, y_i) , $i=1, \dots, m$.

suche gerade die
durch Messungen bestmöglich
erklärt.

Gerade wird durch $\alpha, \beta \in \mathbb{R}$ beschrieben:

$$\alpha + \beta x$$

Suche also $\alpha, \beta \in \mathbb{R}$ so, daß

$$\sum_{i=1}^n (\alpha x_i + \beta - y_i)^2 \text{ minimal}$$

||

$$\left\| A \begin{bmatrix} \alpha \\ \beta \end{bmatrix} - \gamma \right\|^2 \text{ mit}$$

$$A = \begin{pmatrix} x_1 & 1 \\ \vdots & \vdots \\ x_m & 1 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{m \times 2}$$

$$\gamma = \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_m \end{pmatrix}$$

Normalengleichungen:

$$A^T A = \begin{pmatrix} \sum_{i=1}^m x_i^2 & \sum_{i=1}^m x_i \\ \sum_{i=1}^m x_i & m \end{pmatrix} \quad A^T \gamma = \begin{pmatrix} \sum_{i=1}^m x_i y_i \\ \sum_{i=1}^m y_i \end{pmatrix}$$

Sind die Normalengleichungen eindeutig lösbar?

Satz $\ker(A^T A) = \ker(A)$

\Rightarrow Wenn A vollen Rang hat sind
Normalengleichungen eindeutig lösbar!

In obigen Beispiel nehmen wir an, daß
nicht $x_1 = x_2 = \dots = x_m$ gilt.

Dann sind $\begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_m \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix}$ l. u.

$\Rightarrow \text{rang}(A) = 2 \Rightarrow \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix}$ eindeutig bestimmt.

Berechnung der KQL durch QR-Zerlegung:

Satz $A = Q R$ wobei $R = \begin{pmatrix} \text{O} & \triangle \\ \hline \text{O} & \text{O} \end{pmatrix} \quad R_1 \in \mathbb{R}^{n_1 n}$

mit $\text{rang}(A) = n$ und $Q = \begin{pmatrix} Q_1 \\ \hline Q_2 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{m \times n}$

Dann ist

$\underline{x} = R_1^{-1} Q^T \underline{b}$ die eindeutige KQL von
 $LGS(A; \underline{b})$.

Vektorprodukt auf \mathbb{R}^3

Definition $\underline{x}, \underline{y} \in \mathbb{R}^3$

$$\underline{x} \times \underline{y} = \begin{bmatrix} x_2 y_3 - y_2 x_3 \\ x_3 y_1 - y_3 x_1 \\ x_1 y_2 - y_1 x_2 \end{bmatrix} \in \mathbb{R}^3$$

Satz i) $\langle \underline{x}, \underline{x} \times \underline{y} \rangle = \langle \underline{y}, \underline{x} \times \underline{y} \rangle = 0$

ii) $\|\underline{x} \times \underline{y}\| = \|\underline{x}\| \|\underline{y}\| \sin(\angle \underline{x}, \underline{y})$

= Volumen des von $\underline{x}, \underline{y}$ aufgespannten
Parallelogramms

Beweis i) $\langle \underline{x}, \underline{x} \times \underline{y} \rangle = x_1(x_2 y_3 - y_2 x_3)$

$$+ x_2(x_3 y_1 - y_3 x_1) + x_3(x_1 y_2 - y_1 x_2) = 0$$

ii) ohne Bew.

W

- Satz
- i) $\underline{x} \times \underline{y} = -\underline{y} \times \underline{x}$
 - ii) $(\alpha \underline{x} + \beta \underline{y}) \times \underline{z} = \alpha \underline{x} \times \underline{z} + \beta \underline{y} \times \underline{z}$
 - iii) $\underline{x} \times (\alpha \underline{y} + \beta \underline{z}) = \alpha \underline{x} \times \underline{y} + \beta \underline{x} \times \underline{z}$
 - iv) $\underline{x} \times (\underline{y} \times \underline{z}) = \underline{y} \langle \underline{x}, \underline{z} \rangle - \underline{z} \langle \underline{x}, \underline{y} \rangle$

Bemerkung $\underline{x} \mapsto \underline{x} \times \underline{y}$ ist
gegeben durch

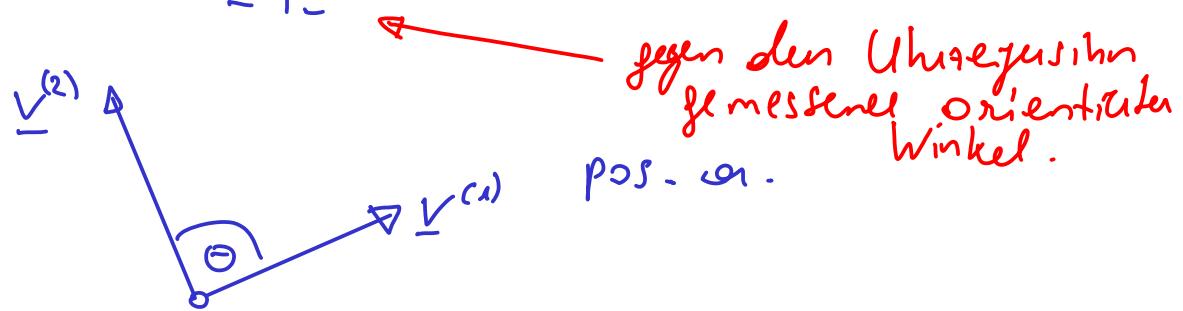
$$\begin{pmatrix} 0 & y_3 - y_2 \\ -y_3 & 0 & y_1 \\ y_2 & -y_1 & 0 \end{pmatrix} \underline{x}$$

5. Determinanten

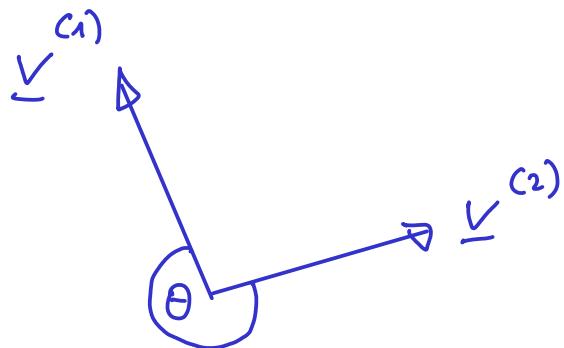
5.1 Motivation

Als Motivation versuchen wir das orientierte Volumen eines Parallelogramms in \mathbb{R}^2 zu berechnen.

Definition $\cdot)$ $\underline{\nu}^{(1)}, \underline{\nu}^{(2)}$ sind positiv orientiert
falls $\measuredangle(\underline{\nu}^{(1)}, \underline{\nu}^{(2)}) \leq 180^\circ$,



ansonsten negativ orientiert



$\cdot)$ $\overline{\Pi}(\underline{\nu}^{(1)}, \underline{\nu}^{(2)})$ das von $\underline{\nu}^{(1)}, \underline{\nu}^{(2)}$ aufgespannte
Parallelogramm; $|\overline{\Pi}(\underline{\nu}^{(1)}, \underline{\nu}^{(2)})|$ sein Volumen.

) Wir definieren das orientierte Volumen als

$$\text{Vol}(\underline{v}^{(1)}, \underline{v}^{(2)}) := \begin{cases} |\pi(\underline{v}^{(1)}, \underline{v}^{(2)})| & \text{falls } \underline{v}^{(1)}, \underline{v}^{(2)} \\ & \text{pos. or.} \\ -|\pi(\underline{v}^{(1)}, \underline{v}^{(2)})| & \text{sonst.} \end{cases}$$

Gesucht: Formel für $\text{vol}(\underline{v}^{(1)}, \underline{v}^{(2)})$.

Satz (i) $\text{vol}(\underline{e}^{(1)}, \underline{e}^{(2)}) = 1$

$$(\text{ii}) \quad \text{vol}(\underline{v}^{(1)}, \underline{v}^{(2)}) = -\text{vol}(\underline{v}^{(2)}, \underline{v}^{(1)})$$

$$(\text{iii}) \quad \text{vol}(\alpha \underline{v}^{(1)}, \underline{v}^{(2)}) = \alpha \cdot \text{vol}(\underline{v}^{(1)}, \underline{v}^{(2)})$$

$$(\text{iv}) \quad \text{vol}(\underline{v}^{(1)}, \underline{v}^{(2)} + \underline{w}) = \text{vol}(\underline{v}^{(1)}, \underline{v}^{(2)}) + \text{vol}(\underline{v}^{(1)}, \underline{w})$$

für alle Vektoren $\underline{v}^{(1)}, \underline{v}^{(2)}, \underline{w} \in \mathbb{R}^2$.

Beweis All dies sind elementargeometrische
Eigenschaften des Volumens \blacksquare

Wie bringt uns das unserem Ziel näher?

Erkenntnis 1: $\underline{v}^{(1)}, \underline{v}^{(2)} \text{ l.o.} \Rightarrow \text{vol}(\underline{v}^{(1)}, \underline{v}^{(2)}) = 0$.

Beweis: $\underline{v}^{(1)}, \underline{v}^{(2)} \text{ l.o.} \Rightarrow \underline{v}^{(2)} = \alpha \underline{v}^{(1)}$ (oder umgekehrt)

$$\Rightarrow \text{vol}(\underline{v}^{(1)}, \underline{v}^{(2)}) = -\text{vol}(\underline{v}^{(2)}, \underline{v}^{(1)}) = -\text{vol}(\alpha \underline{v}^{(1)}, \underline{v}^{(1)})$$

$$= -\alpha \text{vol}(\underline{\vee}^{(1)}_1 | \underline{\vee}^{(1)})$$

Weiters: $\text{vol}(\underline{\vee}^{(1)}, \underline{\vee}^{(1)}) \stackrel{(ii)}{=} -\text{vol}(\underline{\vee}^{(1)}_1 | \underline{\vee}^{(1)})$

$$\Rightarrow \text{vol}(\underline{\vee}^{(1)}_1 | \underline{\vee}^{(1)}) = 0$$

IV

Erkenntnis 2 $\text{vol}(\underline{\vee}^{(1)}, \underline{\vee}^{(2)}) = \det(\underline{\vee}^{(1)} | \underline{\vee}^{(2)})$.

Beweis $\underline{\vee}^{(1)} = \begin{pmatrix} V_{1,1} \\ V_{2,1} \end{pmatrix} = V_{1,1} \underline{e}^{(1)} + V_{2,1} \underline{e}^{(2)}$

$$\underline{\vee}^{(2)} = \begin{pmatrix} V_{1,2} \\ V_{2,2} \end{pmatrix} = V_{1,2} \underline{e}^{(1)} + V_{2,2} \underline{e}^{(2)}$$

$$\Rightarrow \text{vol}(\underline{\vee}^{(1)}_1 | \underline{\vee}^{(2)}) = \text{vol}(V_{1,1} \underline{e}^{(1)} + V_{2,1} \underline{e}^{(2)}, V_{1,2} \underline{e}^{(1)} + V_{2,2} \underline{e}^{(2)})$$

(iv) und (iii)

$$= V_{1,1} V_{1,2} \text{vol}(\underline{e}^{(1)}, \underline{e}^{(1)}) + V_{1,1} V_{2,2} \text{vol}(\underline{e}^{(1)}, \underline{e}^{(2)})$$

$$+ V_{2,1} V_{1,2} \text{vol}(\underline{e}^{(2)}, \underline{e}^{(1)}) + V_{2,1} V_{2,2} \text{vol}(\underline{e}^{(2)}, \underline{e}^{(2)})$$

$$= V_{1,1} V_{2,2} - V_{1,2} V_{2,1}$$

\uparrow

weil $\text{vol}(\underline{e}^{(1)}, \underline{e}^{(2)}) = 1$ wegen (i)

$\text{vol}(\underline{e}^{(2)}, \underline{e}^{(1)}) = -1$ wegen (ii)

$\text{vol}(\underline{e}^{(1)}, \underline{e}^{(1)}) = \text{vol}(\underline{e}^{(2)}, \underline{e}^{(2)}) = 0$ wegen Erkenntnis 1.

Wir halten fest: $|\text{TT}(\underline{\nu}^{(1)}, \underline{\nu}^{(2)})| = |\det(\underline{\nu}^{(1)} | \underline{\nu}^{(2)})|$.

5.2 Determinantenform

Definition Wir definieren die Funktion

$$\det : \underbrace{\mathbb{K}^n \times \dots \times \mathbb{K}^n}_{n\text{-Mal}} \rightarrow \mathbb{K}$$

$$(\underline{\nu}^{(1)}, \dots, \underline{\nu}^{(n)}) \mapsto \det(\underline{\nu}^{(1)}, \dots, \underline{\nu}^{(n)})$$

durch die folgenden Eigenschaften:

$$(i) \quad \det(\underline{\nu}^{(1)}, \dots, \underline{\nu}^{(n)}) = 1$$

$$(ii) \quad \det(\underline{\nu}^{(1)}, \dots, \underline{\nu}^{(\textcolor{red}{i})}, \dots, \underline{\nu}^{(\textcolor{red}{j})}, \dots, \underline{\nu}^{(n)})$$

$$= -\det(\underline{\nu}^{(1)}, \dots, \underline{\nu}^{(\textcolor{red}{j})}, \dots, \underline{\nu}^{(\textcolor{red}{i})}, \dots, \underline{\nu}^{(n)}) \quad \forall i, j \in \{1, \dots, n\}$$

$$(iii) \quad \det(\underline{\nu}^{(1)}, \dots, \alpha \underline{\nu}^{(i)}, \dots, \underline{\nu}^{(n)}) = \alpha \det(\underline{\nu}^{(1)}, \dots, \underline{\nu}^{(i)}, \dots, \underline{\nu}^{(n)}) \quad \forall \alpha \in \mathbb{K}$$

$$(iv) \quad \det(\underline{\nu}^{(1)}, \dots, \underline{\nu}^{(i)} + \underline{w}, \dots, \underline{\nu}^{(n)}) =$$

$$\det(\underline{\nu}^{(1)}, \dots, \underline{\nu}^{(i)}, \dots, \underline{\nu}^{(n)}) + \det(\underline{\nu}^{(1)}, \dots, \underline{w}, \dots, \underline{\nu}^{(n)})$$

Wir müssen zeigen, daß \det durch diese Eigenschaften eindeutig festgelegt ist.

Zunächst eine einfache Bemerkung:

Lemma Angenommen es gilt $\underline{v}^{(i)} = \underline{v}^{(j)}$ für $i \neq j \in \{1, \dots, n\}$.

Dann ist

$$\det(\underline{v}^{(1)}, \dots, \underline{v}^{(i)}, \dots, \underline{v}^{(j)}, \dots, \underline{v}^{(n)}) = 0$$

Beweis Nach (ii) gilt

$$\det(\underline{v}^{(1)}, \dots, \underline{v}^{(i)}, \dots, \underline{v}^{(j)}, \dots, \underline{v}^{(n)}) =$$

$$- \det(\underline{v}^{(1)}, \dots, \underline{v}^{(i)}, \dots, \underline{v}^{(j)}, \dots, \underline{v}^{(n)}) \text{ und daraus}$$

folgt die Behauptung. □

Um unser Hauptresultat zu \det zu zeigen
brauchen wir noch den Begriff des Signatur einer Permutation.

Definition Sei (i_1, \dots, i_n) mit $i_1, \dots, i_n \in \mathbb{N}$.

Die Signatur $\sigma(i_1, \dots, i_n)$ ist definiert durch

$$\sigma(i_1, \dots, i_n) = \begin{cases} 0 & \text{wenn } \exists k \neq j \text{ mit } i_k = i_j \\ 1 & \text{wenn } (i_1, \dots, i_n) \text{ durch eine gerade Anzahl} \\ & \text{an Vertauschungen aus } (1, 2, \dots, n) \text{ herangeht} \\ -1 & \text{sonst} \end{cases}$$

Beispiel

$$\alpha(1, 2, 3) = 1$$

$$\alpha(1, 1, 3) = 0$$

$$\alpha(2, 1, 3) = -1$$

Lemma $\det(\underline{e}^{(i_1)}, \dots, \underline{e}^{(i_n)}) = \alpha(i_1, \dots, i_n)$

Beweis Wenn $\exists k, j$ mit $\underline{e}^{(i_k)} = \underline{e}^{(i_j)}$ dann
verändert die Determinante nach dem vorigen
Lemma. Der Rest folgt aus (i) und (ii)
in der Definition von \det . □

Nun zu dem angekündigten Hauptresultat:

Satz Sei $\underline{v}^{(i)} = \begin{pmatrix} v_{1,i} \\ \vdots \\ v_{n,i} \end{pmatrix} \in \mathbb{K}^n$, $i = 1, \dots, n$.

Dann ist

$$\det(\underline{v}^{(1)}, \dots, \underline{v}^{(n)}) = \sum_{i_1=1}^n \dots \sum_{i_n=1}^n \alpha(i_1, \dots, i_n) v_{i_1, 1} \cdot \dots \cdot v_{i_n, n}$$

Beweis Analog zu $d=2$ □

Definition $A = (\underline{a}^{(1)} | \dots | \underline{a}^{(n)}) \in \mathbb{K}^{n \times n} \Rightarrow \det(A) := \det(\underline{a}^{(1)}, \dots, \underline{a}^{(n)})$.

5.3 Eigenschaften

Satz (i) $\underline{v}^{(c_1)}, \dots, \underline{v}^{(c_n)}$ l.v. $\Leftrightarrow \det(\underline{v}^{(c_1)}, \dots, \underline{v}^{(c_n)}) \neq 0$

(ii) A invertierbar $\Leftrightarrow \det(A) \neq 0$.

Satz (Rechenregeln)

(i) $\det(AB) = \det(A)\det(B)$

(ii) $\det(A^T) = \det(A)$

(iii) $\det(I_n) = 1$

(iv) $\det(A^{-1}) = \frac{1}{\det(A)}$

(v) $Q \in \mathcal{D}(n) \Rightarrow \det(Q) = \pm 1$

(vi) $A = \begin{pmatrix} \lambda_1 & * & \cdots & * \\ 0 & \ddots & & \\ \vdots & & \ddots & * \\ 0 & \cdots & 0 & \lambda_n \end{pmatrix} \Rightarrow \det(A) = \lambda_1 \cdot \dots \cdot \lambda_n$

6. Lineare Abbildungen

Definition $\tilde{f}: \mathbb{K}^n \rightarrow \mathbb{K}^m$ heißt linear

falls $\tilde{f}(\alpha \underline{x} + \beta \underline{y}) = \alpha \tilde{f}(\underline{x}) + \beta \tilde{f}(\underline{y})$
 $\forall \underline{x}, \underline{y} \in \mathbb{K}^n, \alpha, \beta \in \mathbb{K}$.

Fragen Allgemeine Theorie ?
 Klassifizierung ?

6.1 Abbildungsmatrix

Erkenntnis: Jede lineare Abbildung \tilde{f}
 kann als Matrixmultiplikation dargestellt werden.

Wähle Basis $\mathcal{B}^1 = \{\underline{a}^{(1)}, \dots, \underline{a}^{(n)}\}$ von \mathbb{K}^n
 $\mathcal{B}^2 = \{\underline{b}^{(1)}, \dots, \underline{b}^{(m)}\}$ von \mathbb{K}^m

Definition) Sei \mathcal{B} Basis von \mathbb{K}^e .

Die Abbildung $R_{\mathcal{B}}: \mathbb{K}^e \rightarrow \mathbb{K}^e$ weist
 jedem Vektor seine Koordinaten in \mathcal{B} zu.

) Sei $\mathcal{B}^1, \mathcal{B}^2, \tilde{f}$ wie oben.

Die Matrix

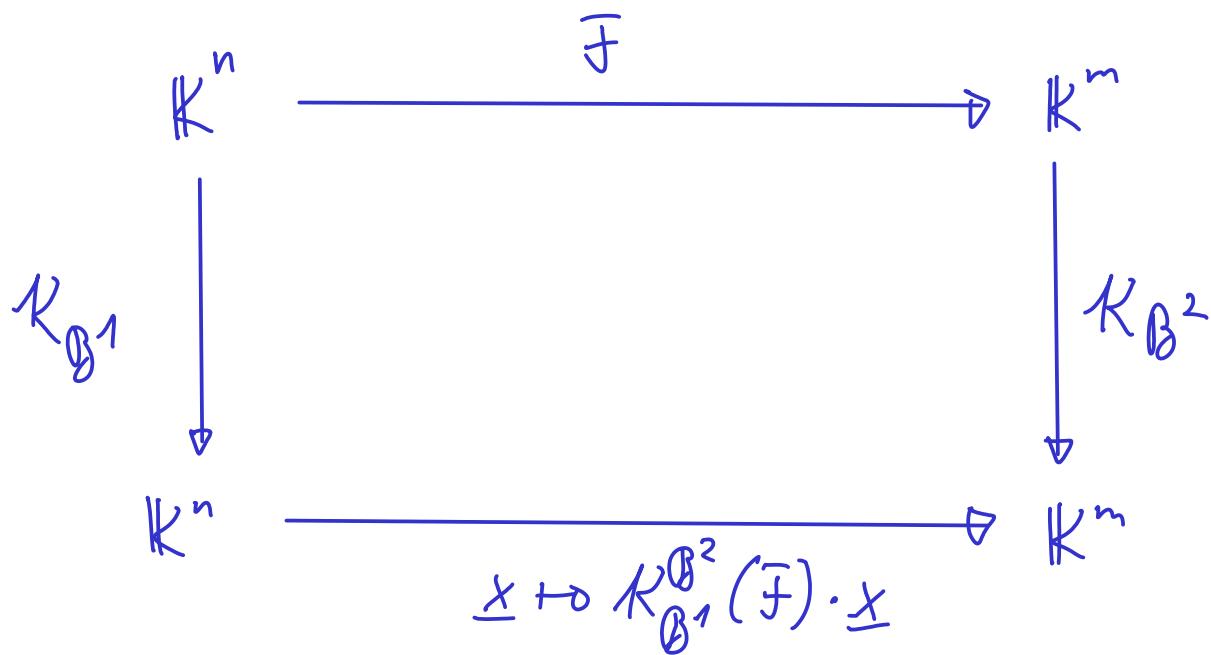
$$Z = \left(K_{\beta^2}(\underline{f}(\underline{\alpha}^{(1)})) \mid \dots \mid K_{\beta^2}(\underline{f}(\underline{\alpha}^{(n)})) \right) \in \mathbb{K}^{m \times n}$$

heißt Matrixdarstellung von \underline{f} bezüglich der Basen β^1, β^2 .

Wir schreiben

$$K_{\beta^1}^{\beta^2}(\underline{f}) := Z.$$

Satz In Koordinaten β^1, β^2 wird \underline{f} durch die Abbildung $x \mapsto \underline{f}_{\beta^1}^{\beta^2}(\underline{f}) \cdot x$ beschrieben, d.h.



Beweis Wir wollen für $\underline{\alpha} \in \mathbb{K}^n$ die Koordinaten von $\underline{f}(\underline{\alpha})$ in β^2 ausrechnen.

•) Es gilt $\underline{\alpha} = x_1 \underline{a}^{(1)} + \dots + x_n \underline{a}^{(n)}$ wobei

$$\underline{x} = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = K_{\underline{\beta}, 1}(\underline{a}).$$

•) Es gilt Linearität!

$$\bar{f}(\underline{a}) = \bar{f}\left(\sum_{i=1}^n x_i \underline{a}^{(i)}\right) \stackrel{\downarrow}{=} \sum_{i=1}^n x_i \bar{f}(\underline{a}^{(i)})$$

•) Es gilt (noch der Definition von $K_{\underline{\beta}, 1}(\underline{f}) = (z_{j,i})$)

$$\bar{f}(\underline{a}^{(i)}) = \sum_{j=1}^m z_{j,i} b^{(j)}$$

$$\therefore \text{Daher: } \bar{f}(\underline{a}) = \sum_{i=1}^n x_i \sum_{j=1}^m z_{j,i} b^{(j)}$$

$$= \sum_{j=1}^m \underbrace{\left(\sum_{i=1}^n z_{j,i} x_i \right)}_{= (z_x)_j} b^{(j)}$$

□

Rechenregeln

Satz (i) \bar{f} injektiv $\Leftrightarrow \ker(K_{\beta^1}^{\beta^2}(\bar{f})) = \{0\}$

(ii) \bar{f} surjektiv $\Leftrightarrow \text{Bild}(K_{\beta^1}^{\beta^2}(\bar{f})) = \mathbb{K}^m$

(iii) \bar{f} bijektiv $\Leftrightarrow K_{\beta^1}^{\beta^2}(\bar{f})$ invertierbar

(iv) $\bar{f}: \mathbb{K}^n \rightarrow \mathbb{K}^m$, $\bar{g}: \mathbb{K}^m \rightarrow \mathbb{K}^p$ mit Basen $\beta^1, \beta^2, \beta^3$ für $\mathbb{K}^n, \mathbb{K}^m, \mathbb{K}^p$. Dann gilt

$$K_{\beta^1}^{\beta^3}(\bar{g} \circ \bar{f}) = K_{\beta^2}^{\beta^3}(\bar{g}) \cdot K_{\beta^1}^{\beta^2}(\bar{f}).$$

Basiswechsel

Sei $f : K^n \rightarrow K^m$

$\beta^1, \tilde{\beta}^1$ Basen von K^n

$\beta^2, \tilde{\beta}^2$ Basen von K^m

mit Basiswechselmatrizen (siehe Kap. 4)

$K_{\beta^1}^{\tilde{\beta}^1}(\text{Id})$ bzw $K_{\beta^2}^{\tilde{\beta}^2}(\text{Id})$.

Satz $K_{\tilde{\beta}_1}^{\tilde{\beta}_2}(f) = K_{\beta^2}^{\tilde{\beta}^2}(\text{Id}) \cdot K_{\beta^1}^{\tilde{\beta}^2}(f) \cdot K_{\beta_1}^{\beta_1}(\text{Id})$

Beweis Folgt direkt aus (iv) des letzten Satzes □

Beschr. daß jede invertierbare Matrix als Basiswechselmatrix aufgefasst werden kann. Daher:

Satz Sei $R \in \mathbb{R}^{m \times m}$, $S \in \mathbb{R}^{n \times n}$ beide invertierbar und $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$.

Die Matrizen A und $\tilde{A} = RAS$ stellen dieselbe lineare Abbildung bezüglich unterschiedlicher Basen dar.

Selbstabbildungen

Spezialfall: Selbstabbildungen $f: \mathbb{K}^n \rightarrow \mathbb{K}^n$.

Wähle Basen $\beta, \tilde{\beta}$ von \mathbb{K}^n .

Es gilt $K_{\tilde{\beta}}^{\beta}(\text{Id}) = (K_{\tilde{\beta}}^{\beta}(\text{Id}))^{-1}$, daher

$$K_{\tilde{\beta}}^{\beta}(f) = (K_{\tilde{\beta}}^{\beta}(\text{Id}))^{-1} K_{\tilde{\beta}}^{\beta}(f) K_{\tilde{\beta}}^{\beta}(\text{Id}).$$

Satz Sei $A, S \in \mathbb{K}^{n \times n}$ mit S invertierbar.

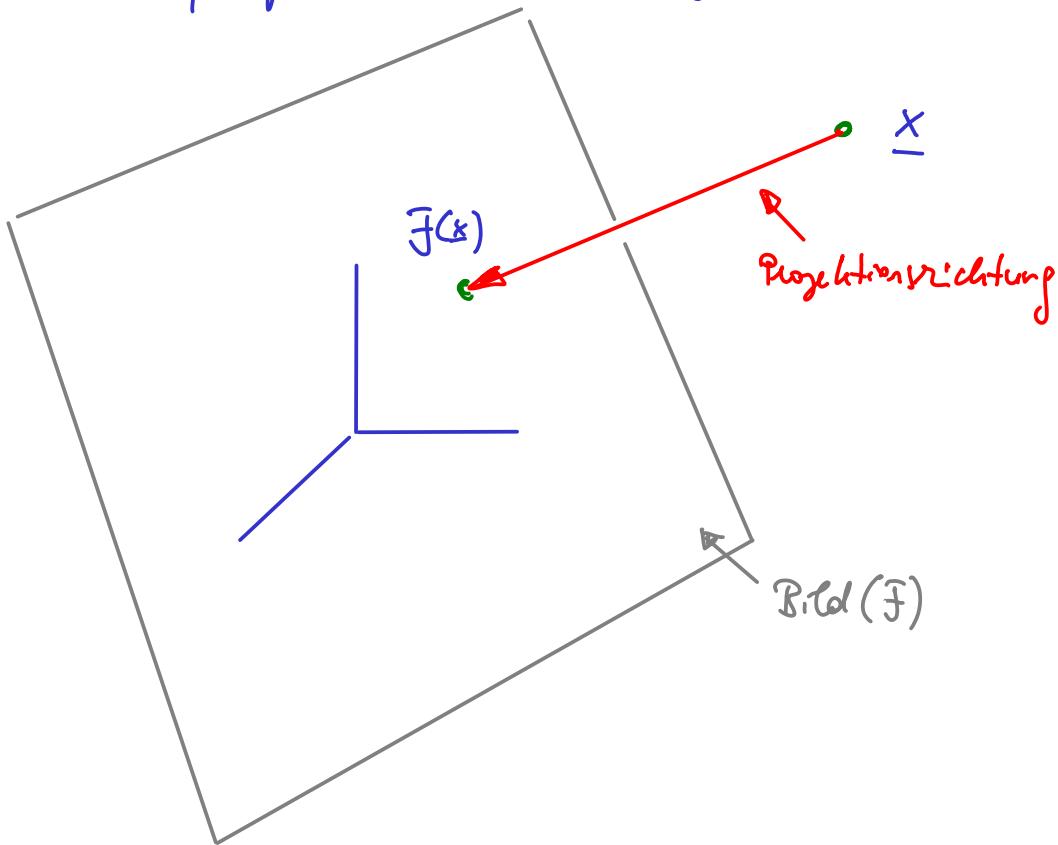
Dann stellen A und $S^{-1}AS$ dieselbe lineare Abbildung $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$ bezüglich verschiedener Basen dar.

Definition $A \in \mathbb{K}^{n \times n}$ und $\tilde{A} \in \mathbb{K}^{n \times n}$ heißen
ähnlich, falls $\tilde{A} = S^{-1}AS$ mit
 $S \in \mathbb{R}^{n \times n}$ invertierbar.

6.2 Spezielle lineare Abbildungen

Definition Eine lineare Selbstabbildung $\bar{f}: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$ heißt
Projektion, falls $\bar{f} \circ \bar{f} = \bar{f}$.

Bsp.:



Konkret: Sei $U = \text{span}\{\underline{b}^{(1)}, \underline{b}^{(2)}\} \subseteq \mathbb{R}^3$ 2-dim TR.
Sei $\underline{w} \in \mathbb{R}^3$ Projektionsrichtung.

Dann suchen wir für $\underline{x} \in \mathbb{R}^3$ einen Punkt
 $\underline{x} + \lambda \underline{w} \in U$

$$\Leftrightarrow \underline{x} + \lambda \underline{w} = x_1 \underline{b}^{(1)} + x_2 \underline{b}^{(2)}$$

$$\Leftrightarrow \underline{x} = (-\underline{w}, \underline{b}^{(1)}, \underline{b}^{(2)}) \begin{pmatrix} \lambda \\ x_1 \\ x_2 \end{pmatrix}$$

Annahme: $\underline{w}, \underline{b}^{(1)}, \underline{b}^{(2)}$ l.v.

$$\Leftrightarrow \begin{pmatrix} \lambda \\ \underline{x}_1 \\ \underline{x}_2 \end{pmatrix} = \left(-\underline{w} | \underline{b}^{(1)} | \underline{b}^{(2)} \right)^{-1} \underline{x}$$

$$\Rightarrow \tilde{f}(\underline{x}) = \left(\underline{0} | \underline{b}^{(1)} | \underline{b}^{(2)} \right) \left(-\underline{w} | \underline{b}^{(1)} | \underline{b}^{(2)} \right)^{-1} \underline{x}$$

Wähle Basis $\mathbb{B} = \{ \underline{b}^{(1)}, \underline{b}^{(2)}, \underline{w} \}$

Dann gilt

$$K_{\mathbb{B}}^{\mathbb{B}}(\tilde{f}) = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}.$$

Satz Zu jeder Projektion \tilde{f} gibt es eine Basis \mathbb{B} mit

$$K_{\mathbb{B}}^{\mathbb{B}}(\tilde{f}) = \begin{pmatrix} I_n & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}.$$

Beweis) Wähle Basis $\underline{b}^{(1)}, \dots, \underline{b}^{(n)}$ von $\text{Bild } (\tilde{f})$.

) Ergänze durch $\underline{c}^{(n+1)}, \dots, \underline{c}^{(n)}$ zu Basis von \mathbb{K}^n

) Definiere $\underline{b}^{(j)} := \underline{c}^{(j)} - \tilde{f}(\underline{c}^{(j)}) \quad j = n+1, \dots, n$.

) $\underline{b}^{(1)}, \dots, \underline{b}^{(n)}$ ist Basis von \mathbb{K}^n mit

$$\tilde{f}(\underline{b}^{(i)}) = \underline{b}^{(i)} \quad i = 1, \dots, n$$

und

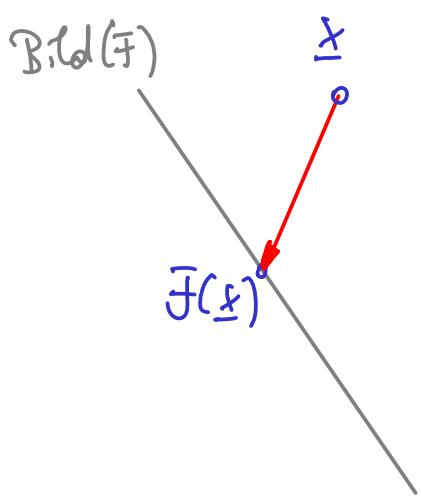
$$F(q^{(i)}) = \bigcap_{j=1, \dots, n} \ker F^T$$

7

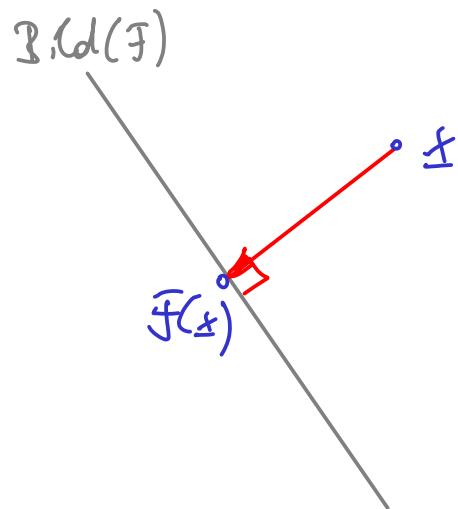
Definition Eine Projektion $F: \mathbb{K}^n \rightarrow \mathbb{K}^n$ heißt
orthogonalprojektion falls

$$x - F(x) \perp \text{Bild}(F).$$

Veranschaulichung



normale Projektion



Orthogonalprojektion

Satz Die folgenden Aussagen sind äquivalent für eine Projektion $F: \mathbb{K}^n \rightarrow \mathbb{K}^n$

(i) F ist Orthogonalprojektion

(ii) $\ker(F) \perp \text{Bild}(F)$

(iii) \exists ONB B von \mathbb{K}^n mit $K_B^B(F) = \begin{pmatrix} I_n & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$.

Definition Eine linear Abbildung $\bar{F} : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$ heißt Isometrie, falls

$$\|\bar{F}(x)\| = \|x\| \quad \text{für alle } x \in \mathbb{R}^n$$

Lemma Jede Isometrie ist injektiv.

Daraus folgt:

-) $m \geq n$
-) Für alle Basen B^1, B^2 für $\mathbb{R}^n, \mathbb{R}^m$ gilt
 $\text{Kern}(K_{B^1}^{B^2}(\bar{F})) = \{0\}$

Beweis Sei $\bar{F}(x) = \bar{F}(y)$. Dann ist

$$0 = \bar{F}(x) - \bar{F}(y) = \bar{F}(x-y)$$

Es folgt $0 = \|0\| = \|\bar{F}(x-y)\| = \|x-y\|$,
↓
Isometrie

woraus $x = y$ folgt.

□

Satz Für jede Isometrie gilt

$$\langle \bar{F}(x), \bar{F}(y) \rangle = \langle x, y \rangle \quad \forall x, y \in \mathbb{R}^n$$

Beweis Nehmen wir an, \bar{F} ist Isometrie.

$$\text{Dann gilt: } \langle \bar{F}(x+y), \bar{F}(x+y) \rangle = \langle x+y, x+y \rangle$$

$$\Rightarrow \langle \bar{f}(x), \bar{f}(x) \rangle + 2\langle \bar{f}(x), \bar{f}(y) \rangle + \langle \bar{f}(y), \bar{f}(y) \rangle$$

$$= \cancel{\langle x, x \rangle} + 2\langle x, y \rangle + \cancel{\langle y, y \rangle}$$

$$= \langle x, y \rangle$$

$= \langle x, y \rangle$ weil
 \bar{f} Isometrie

$$\Rightarrow \langle \bar{f}(x), \bar{f}(y) \rangle = \langle x, y \rangle$$

□

Korollar Sei \bar{f} Isometrie. Dann ist \bar{f} winkelerhaltend.

Korollar Sei $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$ Isometrie und

B^1, B^2 ONS von $\mathbb{R}^n, \mathbb{R}^m$.

Sei $A = K_{B^1}^{B^2}(f) \in \mathbb{R}^{m \times n}$.

Dann gilt $A^T A = I_n$.

Wenn $m = n$, dann ist $A \in O(n)$.

7. Eigenwert, Eigenvektoren und Diagonalisierung

Frage: Sei $f: \mathbb{K}^n \rightarrow \mathbb{K}^n$ linear selbstabb.

Gibt es eine Basis B von \mathbb{K}^n bzw. $\lambda_1, \dots, \lambda_n \in \mathbb{K}$ mit $A := K_B^B(f) = \text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n)$?

Anders gefragt: Sei $A \in \mathbb{K}^{n \times n}$.

Existiert $S \in \mathbb{K}^{n \times n}$ invertierbar bzw. $\lambda_1, \dots, \lambda_n \in \mathbb{K}$ mit $S^{-1}AS = \text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n)$?

Anwendung 1 Sei $p(t) = a_0 + a_1 t + \dots + a_e t^e \in P_e$.

$$\Rightarrow p(A) = p(S^{-1}\text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n)S)$$

$$= S^{-1}\text{diag}(p(\lambda_1), \dots, p(\lambda_n))S$$

$$[S^{-1}\text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n)S]^k = S^{-1}\text{diag}(\lambda_1^k, \dots, \lambda_n^k)S$$

gleicher gelt für $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ mit konvergenter Taylorreihe, z.B.

$$\exp(t) = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{1}{k!} t^k$$

$$\sin(t) = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k}{(2k+1)!} t^{2k+1}$$

$$\cos(t) = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k}{(2k)!} t^{2k}$$

Anwendung 2 Lösungsformel von gewöhnlichen
linearen homogenen DGL

$$\underline{\dot{x}}(t) = A \cdot \underline{x}(t) \quad \underline{x}(0) = \underline{x}_0 \in \mathbb{K}^n$$

$\in \mathbb{K}^{n \times n}$ $\in \mathbb{K}^n$

Satz

Die eindeutige Lösung ist durch

$$\underline{x}(t) = \exp(tA) \underline{x}_0 \text{ gegeben.}$$

Beweis Nehmen wir an $A = S^{-1} \underbrace{\text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n)}_{\downarrow} A$

$$\Rightarrow \dot{\underline{x}}(t) = S^{-1} \Lambda S \underline{x}(t) \Rightarrow S \dot{\underline{x}}(t) = \Lambda S \underline{x}(t)$$

$$\text{Setze } \underline{y}(t) := S \underline{x}(t).$$

Dann gilt

$$\dot{\underline{y}}(t) = \Lambda \underline{y}(t) \text{ oder ausgeschrieben}$$

$$\begin{pmatrix} \dot{y}_1(t) \\ \vdots \\ \dot{y}_n(t) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \lambda_1 & & & 0 \\ 0 & \ddots & & \vdots \\ 0 & & \ddots & 0 \\ 0 & & & \lambda_n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} y_1(t) \\ \vdots \\ y_n(t) \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{array}{l} \dot{y}_1(t) = \lambda_1 y_1(t) \\ \vdots \\ \dot{y}_n(t) = \lambda_n y_n(t) \end{array}$$

$$\Rightarrow y_1(t) = C_1 \exp(t\lambda_1)$$

$$y_n(t) = C_n \exp(t\lambda_n)$$

$$\underline{x}(t) = \begin{pmatrix} x_1(t) \\ \vdots \\ x_n(t) \end{pmatrix} = \text{diag}(\exp(t\lambda_1), \dots, \exp(t\lambda_n)) \begin{pmatrix} c_1 \\ \vdots \\ c_n \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow \underline{x}(t) = S^{-1} \underline{\chi}(t) = S^{-1} \text{diag}(\exp(t\lambda_1), \dots, \exp(t\lambda_n)) \begin{pmatrix} c_1 \\ \vdots \\ c_n \end{pmatrix}$$

Wir wählen wir $\begin{pmatrix} c_1 \\ \vdots \\ c_n \end{pmatrix}$?

$$\underline{x}(0) = \underline{x}_0 = S^{-1} \begin{pmatrix} c_1 \\ \vdots \\ c_n \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix} c_1 \\ \vdots \\ c_n \end{pmatrix} = S \underline{x}_0.$$

$$\Rightarrow \underline{x}(t) = \exp(tA) \underline{x}_0.$$

■

7.1 Eigenwerte

Definition Sei $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$.

- .) $\lambda \in \mathbb{C}$ heißt Eigenwert (EW) von A , falls
 $\text{Kern}(A - \lambda I_n) \neq \{0\}$
- .) $v \in \mathbb{C}^n$ heißt Eigenvektor (EV) von A zum EW λ ,
falls $Av = \lambda v$
- .) $\text{Kern}(A - \lambda I_n)$ heißt Eigenraum (ER) von A zum
EW λ .
- .) $\sigma(A) := \{\lambda \in \mathbb{C} : \lambda \text{ EW von } A\}$ heißt Spektrum von A

Bemerkung Angenommen A ist diagonalisierbar, d.h.

$$A = S^{-1} \operatorname{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n) S.$$

Dann sind die Eigenvektoren genau $\lambda_1, \dots, \lambda_n$ und die zugehörigen Spalten $\underline{t}^{(1)}, \dots, \underline{t}^{(n)}$ von S die EVen.

$$\begin{aligned}\text{Denn: } A \underline{t}^{(k)} &= S^{-1} \operatorname{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n) S \underline{t}^{(k)} \\ &= S^{-1} \operatorname{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n) \underline{e}^{(k)} \\ &= \lambda_k S^{-1} \underline{e}^{(k)} = \lambda_k \underline{t}^{(k)}\end{aligned}$$

Korollar A diagonalisierbar $\Leftrightarrow \exists$ Basis von \mathbb{C}^n aus EVen

Wie können wir $\sigma(A)$ finden?

Idee: $\ker(A - \lambda I_n) \neq \{0\} \Leftrightarrow \det(A - \lambda I_n) = 0$

Wir sieht $\det(A - \lambda I_n)$ aus?

$$A - \lambda I_n = \begin{pmatrix} a_{1,1} - \lambda & a_{1,2} & \cdots & a_{1,n} \\ a_{2,1} & a_{2,2} - \lambda & \cdots & a_{2,n} \\ \vdots & & \ddots & \vdots \\ a_{n,1} & a_{n,2} & \cdots & a_{n,n} - \lambda \end{pmatrix}$$

Wichtige Erkenntnis: $\det(A - \lambda I_n)$ ist ein Polynom vom Grad $\leq n$ in λ !

Definition $\chi_A(t) := \det(A - tI_n) \in P_n$

liefert charakteristisches Polynom von A

Satz (i) $\sigma(A) = \{\lambda \in \mathbb{C} : \chi_A(\lambda) = 0\}$

[\Rightarrow Es gibt höchstens n EWe!]

(ii) $\chi_{S^{-1}AS} = \chi_A$

Beweis (i) haben wir schon

$$\begin{aligned} \text{(ii)} \quad \chi_{S^{-1}AS}(t) &= \det(S^{-1}AS - \lambda S^{-1}I_n S) \\ &= \det(S^{-1}(A - \lambda I_n)S) = \det(S)^{-1} \det(A - \lambda I_n) \det(S) \\ &= \chi_A(t) \end{aligned}$$

■

Satz Seien $\lambda_1, \dots, \lambda_k \in \sigma(A)$ paarweise verschieden mit EVen $v^{(1)}, \dots, v^{(k)}$.

Dann sind $v^{(1)}, \dots, v^{(k)}$ l.v.-

Beweis Induktion. $k=1$ ✓

$$\text{Ang. } x_1 v^{(1)} + \dots + x_{e+1} v^{(e+1)} = 0 \quad , (x_1, \dots, x_{e+1}) \neq 0^T$$

$$\Rightarrow x_1 \lambda_1 v^{(1)} + \dots + x_{e+1} \lambda_{e+1} v^{(e+1)} = 0$$

$$\Rightarrow x_1 \underbrace{(\lambda_1 - \lambda_{k+1})}_{\neq 0} \leq^{(1)} \dots + x_e \underbrace{(\lambda_e - \lambda_{e+1})}_{\neq 0} \leq^{(e)} = 0 \quad \blacksquare$$

Korollar Angenommen $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$ besitzt n verschiedene Eigenwerte (Äquivalent: χ_A hat nur einfache Nullstellen). Dann ist A diagonalisierbar

Beweis Seien $\underline{\lambda}_1, \dots, \underline{\lambda}_n$ die Eigenwerte.

Nach dem vorigen Satz sind diese l.v.

\Rightarrow Es gibt Basis aus Eigenvektoren

$\Rightarrow A$ diagonalisierbar



$$\text{Bsp. } A = \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow \chi_A(\lambda) = \det \begin{pmatrix} 2-\lambda & -1 \\ 1 & 1-\lambda \end{pmatrix} = (2-\lambda)(1-\lambda) + 1 \\ = 3 - 3\lambda + \lambda^2 \Rightarrow \lambda_{1,2} = \frac{3}{2} \pm \sqrt{\frac{9}{4} - \frac{12}{4}} = \frac{3}{2} \pm \sqrt{\frac{3}{2} \pm i \frac{\sqrt{3}}{2}}$$

$$\Rightarrow \sigma(A) = \left\{ \frac{3}{2} - i \frac{\sqrt{3}}{2}, \frac{3}{2} + i \frac{\sqrt{3}}{2} \right\}$$

Zugehörige Eigenvektoren:

- $\lambda = \frac{3}{2} - i \frac{\sqrt{3}}{2}$
- $\lambda = \frac{3}{2} + i \frac{\sqrt{3}}{2}$

$$\Rightarrow \text{ker} \begin{pmatrix} \frac{1}{2} - i \frac{\sqrt{3}}{2} & -1 \\ 1 & -\frac{1}{2} - i \frac{\sqrt{3}}{2} \end{pmatrix} = \text{span} \left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ \frac{1}{2} - i \frac{\sqrt{3}}{2} \end{pmatrix} \right\}$$

$$\Rightarrow \text{ker} \begin{pmatrix} \frac{1}{2} + i \frac{\sqrt{3}}{2} & -1 \\ 1 & -\frac{1}{2} + i \frac{\sqrt{3}}{2} \end{pmatrix} = \text{span} \left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ \frac{1}{2} + i \frac{\sqrt{3}}{2} \end{pmatrix} \right\}$$

$\Rightarrow \mathcal{B} = \left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ \frac{1}{2} - i\frac{\sqrt{3}}{2} \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ \frac{1}{2} + i\frac{\sqrt{3}}{2} \end{pmatrix} \right\}$ ist Basis aus EVen

$$\Rightarrow A = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ \frac{1}{2} - i\frac{\sqrt{3}}{2} & \frac{1}{2} + i\frac{\sqrt{3}}{2} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \frac{1}{2} - i\frac{\sqrt{3}}{2} & 0 \\ 0 & \frac{1}{2} + i\frac{\sqrt{3}}{2} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ \frac{1}{2} - i\frac{\sqrt{3}}{2} & \frac{1}{2} + i\frac{\sqrt{3}}{2} \end{pmatrix}^{-1}$$

$K_{\mathcal{B}}^{-1}$ $K_{\mathcal{B}}$

Bsp. $A = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$

$$\Rightarrow \det \begin{pmatrix} 1-\lambda & 1 \\ 0 & 1-\lambda \end{pmatrix} = (1-\lambda)^2$$

$$\Rightarrow \sigma(A) = \{1\}$$

Zufällig EVen:

$$\ker \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} = \text{span} \left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} \right\}$$

$\Rightarrow \not\exists$ Basis aus EVen $\Rightarrow A$ nicht diagonalisierbar.

Definition Sei $\lambda \in \sigma(A)$ eine Nullstelle von χ_A der Vielfachheit $\mu_a(\lambda)$. Dann heißt $\mu_g(\lambda)$ die algebraische Vielfachheit des EWS λ . Die Größe $\mu_g(\lambda) := \dim(\text{Kern}(A - \lambda I))$ heißt geometrische Vielfachheit des EWS λ .

Satz $\cdot) \mu_g(\lambda) \leq \mu_a(\lambda)$

$$\cdot) \sum_{\lambda} \mu_a(\lambda) = n$$

$\cdot) \sum \mu_g(\lambda) = n \Leftrightarrow A$ diagonalisierbar

Definition Sei $A \in \mathbb{C}^{m \times n}$, dann ist die hermitische Transponierte Matrix $A^H \in \mathbb{C}^{n \times m}$ definiert durch $(A^H)_{ij} = (\bar{A})_{ji}$. $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$ heißt normal falls $A^H A = A^T A$.

Rsp $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ symmetrisch ist normal

$A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ schief-symmetrisch ($A^T = -A$) ist normal

$A \in \mathcal{S}(n)$ ist normal

Definition $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$ heißt unitär falls $A^H A = I_n$.

Bsp. $A \in O(n) \Rightarrow A$ unitär

A unitär \Leftrightarrow Spalten von A sind ONB

Satz $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$ normal $\Leftrightarrow \exists U \in \mathbb{C}^{n \times n}$ unitär,
 $\lambda_1, \dots, \lambda_n \in \mathbb{C}$ mit $A = U^H \text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n) U$

Beweis ' \Rightarrow ' ist zu kompliziert

' \Leftarrow ' Sei $A = U^H \text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n) U$

$$\Rightarrow A^H A = U^H \text{diag}(\bar{\lambda}_1, \dots, \bar{\lambda}_n) U \underbrace{U^H \text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n) U}_{= I_n}$$

$(U^H)^H = U; (AB)^H = B^H A^H$

$$= U^H \text{diag}(|\lambda_1|^2, \dots, |\lambda_n|^2) U$$

$$\begin{aligned} AA^H &= U^H \text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n) U U^H \text{diag}(\bar{\lambda}_1, \dots, \bar{\lambda}_n) U \\ &= U^H \text{diag}(|\lambda_1|^2, \dots, |\lambda_n|^2) U \\ \Rightarrow AA^H &= A^H A \end{aligned}$$



Interpretation A normal \Leftrightarrow Die lineare Abbildung
 $F: \underline{x} \mapsto A\underline{x}$ erfüllt $R_B^B(F) = \text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n)$
für eine ONB B .

Spezialfall: $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ symmetrisch

Lemma $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ symmetrisch. Dann gilt

(i) $\sigma(A) \subseteq \mathbb{R}$

(ii) Eigenvektoren zu verschiedenen EWen sind orthogonal

Beweis Vorbereitung:

Sei $\lambda, \mu \in \sigma(A)$ und $\underline{u}, \underline{v} \in \text{EV}_\lambda$,
d.h. $A\underline{u} = \lambda \underline{u}$ und $A\underline{v} = \mu \underline{v}$

$$\begin{aligned}\Rightarrow \mu \langle \underline{u}, \underline{v} \rangle &= \mu \underline{u}^T \underline{v} = \underline{u}^T (\mu \underline{v}) = \underline{u}^T A \underline{v} \\ &= \underline{u}^T \bar{A}^T \underline{v} = (\bar{A} \underline{u})^T \underline{v} = (\bar{\lambda} \underline{u})^T \underline{v} = \bar{\lambda} \langle \underline{u}, \underline{v} \rangle\end{aligned}$$

A symmetrisch

$$\Rightarrow (\mu - \bar{\lambda}) \langle \underline{u}, \underline{v} \rangle = 0 \quad (*)$$

(i) $\lambda = \mu, \underline{u} = \underline{v}$ in (*)

$$\Rightarrow (\mu - \bar{\mu}) \|\underline{u}\|^2 = 0 \Rightarrow \mu = \bar{\mu} \Rightarrow \mu \in \mathbb{R}.$$

(ii) Because of (i) we have for $\lambda \neq \mu$ that
 $\bar{\lambda} = \lambda$ and therefore (*) yields

$(\lambda - \mu) \langle \underline{u}, \underline{v} \rangle = 0$ which implies $\underline{u} \perp \underline{v}$
if $\lambda \neq \mu$.

Satz Sei $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ symmetrisch.

Dann existiert $S \in O(n)$ und $\lambda_1, \dots, \lambda_n \in \mathbb{R}$ mit $A = S^{-1} \operatorname{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n) S$

Spezialfall Projektion $P \in \mathbb{C}^{n \times n}$ with $P^2 = P$.

Satz Jede Projektion ist diagonalisierbar und $\sigma(P) \subseteq \{0, 1\}$

Beweis Silien beweisen in Kapitel 6. □

Satz

Sei A diagonalisierbar und $\varphi: \mathbb{D} \rightarrow \mathbb{C}$.

$$\sigma(A) \subseteq \mathbb{D} \Rightarrow \sigma(\varphi(A)) = \{\varphi(\lambda) : \lambda \in \sigma(A)\}$$

Beweis $A = S^{-1} \operatorname{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n) S$ $\varphi(x) = \sum a_n x^n$
 $\Rightarrow \varphi(A) = S^{-1} \operatorname{diag}(\varphi(\lambda_1), \dots, \varphi(\lambda_n)) S$ □

Korollar $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$ unitär $\Rightarrow |\lambda| = 1 \wedge \lambda \in \sigma(A)$

Beweis $\varphi(x) = |x|^2 = \bar{x}x$ $\varphi(A) = A^* A$ □

7.2 Singularwertzerlegung

Satz $A \in \mathbb{K}^{m \times n}$. Dann existieren

.) $U \in \mathbb{K}^{m \times m}$ unitär

.) $V \in \mathbb{K}^{n \times n}$ unitär

.) $\Sigma \in \mathbb{K}^{m \times n}$ diagonal mit nichtnegativen
mit
Eckrängen.

$$A = U \Sigma V^H$$

Bemerkung Relation zu Diagonalisierung:

$B := A^H A \in \mathbb{K}^{n \times n}$ ist normal ($B^H B = B B^H$)

$$\Rightarrow B = V (\Sigma^H \Sigma) V^H$$

$C := A A^H \in \mathbb{K}^{m \times m}$ ist normal

$$\Rightarrow C = U (\Sigma^H \Sigma) U^H$$

Bsp.

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

$$\mathcal{B} = A^T A = \begin{pmatrix} 5 & 2 \\ 2 & 2 \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow \lambda_1 = 6 \quad \lambda_2 = 1$$

Eigenvektoren zu $\lambda_1 = \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \end{pmatrix}$
 $\lambda_2 = \begin{pmatrix} 1 \\ -2 \end{pmatrix}$

$$\Rightarrow V = \frac{1}{\sqrt{5}} \begin{pmatrix} 2 & 1 \\ 1 & -2 \end{pmatrix}$$

$$\mathcal{B} = V (\Sigma^T \Sigma) V^T \Rightarrow \Sigma = \begin{pmatrix} \sqrt{6} & 0 \\ 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Diagonalisierung von $C = AA^T$ gibt
 $C = V (\Sigma \Sigma^T) V^T$