

Mengen theorie

Eine Menge ist eine ungeordnete Ansammlung von Elementen, wobei jedes Element nur einmal vorkommen kann.

(1) Zwei Mengen sind gleich, wenn sie die selben Elemente enthalten.

(2) Eine Menge A kann auch andere Mengen enthalten, aber nie sich selbst.

Sind folgende Mengen gleich?

$$(1) \{1, 2, 3\} = \{3, 2, 1\}$$

$$(2) \{4, 4, 1\} = \{4, 1\}$$

$$(3) \{\{1, 2, 3\}, 4, 1\} \neq \{1, 2, 3, 4, 1\}$$

$$(4) \{\{\}, \{\}, \{\}\} = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$$

Teilmenge & set-builder notation

$A \subseteq B$  : Jedes Element  $x$  von A ist Element von B.

$A \subsetneq B$  : Es gilt  $A \subseteq B$  und  $A \neq B$   
"Echte Teilmenge"

Teilmengen definieren: Sei A Menge

$$B = \{x \in A \mid \text{Aussage die für } x \text{ gelten muss, damit es in } B \text{ liegt}\}$$

Bsp.  $\{x \in \mathbb{N} \mid x \text{ ist durch } 2 \text{ teilbar}\}$

$$= \{2, 4, 6, 8, \dots\}$$

$$\{x \in A \mid x \notin A\} = \emptyset$$

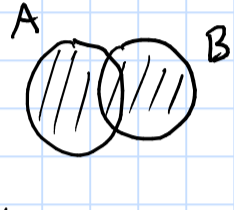
$$\{x \in \mathbb{Q} \mid \text{Es gibt } y \in \mathbb{Q}, \text{ sodass } xy = 1\} =$$

$$\{\text{alle Zahlen in } \mathbb{Q}, \text{ außer } 0\}$$

$$\{x \in \mathbb{Z} \mid \text{Es gibt } y \in \mathbb{Z}, \text{ sodass } xy = 1\} = \{1, -1\}$$

Vereinigungen, Durchschnitt etc.

$$A \cup B = \{\text{Elemente, die in } A \text{ oder } B \text{ enthalten sind}\}$$



$$A \cap B = \{\text{Elemente, die } A \text{ und in } B \text{ enthalten sind}\}$$

$$A \setminus B = \{\text{Elemente, die in } A \text{ und nicht in } B \text{ enthalten sind}\}$$

Sei A Teilmenge von X.

$$A^c = \{\text{Elemente von } X, \text{ die nicht in } A \text{ enthalten sind}\}$$

$$= \{x \in X \mid x \notin A\}$$

! Diese Def. hängt von X ab!

Übung:  $A = \{1, 2, 3\}, B = \{5, 2\}, C = \{1\}$

$$(A \cup B) \cap C = \{1\}$$

$$A \cup (B \cap C) = A \cup \emptyset = A$$

$$(A \setminus B) \cup C = \{1, 3\}$$

$$A \setminus (B \cup C) = A \setminus \{1, 2, 5\} = \{1\}$$

De Morgan'sche Regel

$A, B \subset X$  Komplement bzgl. X

$$(i) (A \cap B)^c = A^c \cup B^c$$

$$(ii) (A \cup B)^c = A^c \cap B^c$$

Beweis:  $(A \cap B)^c = \{x \in X \mid x \notin A \text{ und } x \notin B\}^c$

$$= \{x \in X \mid \text{Das folgende gilt nicht: } x \notin A \text{ und } x \notin B\}$$

$$= \{x \in X \mid x \notin A \text{ oder } x \notin B\}$$

$$= \{x \in X \mid x \notin A\} \cup \{x \in X \mid x \notin B\}$$

$$= A^c \cup B^c$$

Der andere Beweis geht ähnlich.  $\square$

$$(iii) (A^c)^c = A$$

Beweis:  $(A^c)^c = \{x \in X \mid x \notin A^c\}^c = \{x \in X \mid \neg(x \notin A)\}^c$

$$= \{x \in X \mid x \in A\} = A \quad \square$$

$$= \{x \in X \mid \text{Es gilt nicht } x \notin A\}$$

Potenzmenge

$$\mathcal{P}(A) = \{\text{Menge aller Teilmenge von } A\}$$

$$\text{Bsp. } \mathcal{P}(\{1, 2\}) = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{1, 2\}\}$$

$$\mathcal{P}(\mathcal{P}(\emptyset)) = \mathcal{P}(\{\emptyset\}) = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$$

Gilt  $1 \in \mathcal{P}(\mathbb{N})$ ? Nein, denn 1 ist keine

Schreibe systematisch Teilmenge von  $\mathbb{N}$  (aber  $\{1\} \in \mathcal{P}(\mathbb{N})$ )

$$\mathcal{P}(\{1, 2, 3, 4\}) \text{ hin.}$$

Wieviele Elemente hat  $\mathcal{P}(A)$  für eine

endliche Menge  $A = \{a_1, \dots, a_n\}$

$\hookrightarrow A$  hat  $2^n$  Elemente.

Tupel & kartesische Produkte

Ein Tupel ist eine geordnete Liste

von Elementen möglicherweise mit Wiederholungen

$$(a_1, a_2, \dots, a_n)$$

$$\text{Bsp. } (1, 2) \neq (2, 1)$$

$$(1, 1, 2) \neq (1, 2)$$

Sind A, B Mengen, definieren wir das

kartesische Produkt  $A \times B$  als die Menge

$$A \times B = \{\text{Tupel } (a, b) \text{ mit } a \in A, b \in B\}$$

$$\text{Bsp. } \{1, \{\}\} \times \{1, 2\}$$

$$= \{(1, 1), (1, 2), (\{\}, 1), (\{\}, 2)\}$$

Funktionen Seien A, B Menge

Eine Funktion/Abbildung f ist ein Tupel  $(\Gamma, A, B)$ ,

wobei  $\Gamma$  eine Teilmenge von  $A \times B$  ist, sodass

gilt:

Für jedes  $a \in A$  gibt es genau ein Tupel

$$(a, b) \in \Gamma.$$

Schreibweise:  $f: A \rightarrow B$ ,  $\Gamma$  heißt der

Definitionsmenge Zielmenge Graph von X

$(a, b) \in \Gamma$  wird als  $f(a) = b$  oder als  $f: a \mapsto b$

geschrieben.

Check Sind dies Funktionen?

$$A = \{1, 2\}, B = \{3, 4\}$$

$$f_1 = (\{(1, 3)\}, A, B) \quad \times$$

$$f_2 = (\{(1, 3), (2, 4), (1, 4)\}, A, B) \quad \times$$

$$f_3 = (\{(1, 1), (2, 2)\}, A, B) \quad \times, \quad f_4 = (\{(1, 3), (2, 3)\}, A, B) \quad \checkmark$$

Bsp.

$$f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{Z}$$

$$n \mapsto n$$

$$g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$$

$$n \mapsto n$$

verschieden:  $f \neq g$ !

Kommentar zu Urbildern:

$f: X \rightarrow Y$  sei eine Funktion  
und  $A \subseteq Y$  eine Teilmenge.  
 $f^{-1}(A) = \{x \in X \mid f(x) \in A\}$

$f^{-1}$  steht nicht für die Umkehrfunktion.  
Eine Umkehrfunktion existiert nur, wenn  $f$  bijektiv ist,  
 $f^{-1}(A)$  ist immer definiert.

Spezialfall:  $p \in Y$

Die Menge  $f^{-1}(\{p\})$  heißt eine Faser von  $f$ .  
Oft schreibt man aus Faulheit  $f^{-1}(p)$ ,  
obwohl  $f^{-1}(\{p\})$  meint (siehe Übungsblatt).

$f$  injektiv: Alle Fasern von  $f$  haben höchstens ein Element.  
 $f$  surjektiv: Alle Fasern sind nicht leer.

Beispiele für Induktion ↗ siehe auch „natural number game“  
(IA) Induktionsanfang (IS) Induktionsschritt (IV)

$\underline{Z}$ : Für alle natürlichen Zahlen  $n$  gilt  
(\*)  $\sum_{k=1}^n k^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} = \frac{1}{3}n^3 + \frac{1}{2}n^2 + \frac{1}{6}n$  Induktionsvoraussetzung

Beweis: (IA)  $n=1$ :  $1^2 = \frac{1}{3}1^3 + \frac{1}{2}1^2 + \frac{1}{6}1$  ✓  
(IB) Gelte (\*) für ein  $n$ .

(IS) Zeige dasselbe für  $n+1$   
 $\sum_{k=1}^{n+1} k^2 = \left(\sum_{k=1}^n k^2\right) + (n+1)^2$   
 $= \left(\frac{1}{3}n^3 + \frac{1}{2}n^2 + \frac{1}{6}n\right) + n^2 + 2n + 1$   
 $= \frac{1}{3}(n+1)^3 + \frac{1}{2}(n+1)^2 + \frac{1}{6}(n+1)$   
 $= \frac{1}{3}(n^3 + 3n^2 + 3n + 1) + \frac{1}{2}(n^2 + 2n + 1) + \frac{1}{6}n$   
 $= \frac{1}{3}n^3 + \frac{1}{2}n^2 + \frac{1}{6}n + n^2 + 2n + 1$  ✓ □

$\underline{Z}$ : Die Menge der Bijektionen zwischen zwei endlichen Mengen  $X$  &  $Y$  der selben Kardinalität  $n$  ist  $n!$

Beweis: Induktion über  $n \in \{0, 1, \dots\}$

(IA)  $n=0$ :  $X$  &  $Y$  sind leer. Es gibt genau eine Funktion  $f: \emptyset \rightarrow \emptyset$   
↳ Der Graph ist die leere Menge

(IB) Die Aussage gelte für Mengen der Größe  $n-1$ .

(IS) Sei  $x \in X$  beliebig. Schreibe  $Y = \{y_1, \dots, y_n\}$   
 $\{f: X \rightarrow Y \mid f \text{ bijektiv}\} = \bigcup_{i=1}^n \underbrace{\{f: X \rightarrow Y \mid f \text{ bijektiv, } f(x)=y_i\}}_{A_i}$

Die obige Vereinigung erfüllt  $A_i \cap A_j = \emptyset$  für  $i \neq j$ .  
↳  $|A| = \sum_{i=1}^n |A_i|$

Ist  $f \in A_i$  so ist  $f|_{X \setminus \{x\}}: X \setminus \{x\} \rightarrow Y \setminus \{y_i\}$   
eine Bijektion.  $|A_i| = |\{f: X \setminus \{x\} \rightarrow Y \setminus \{y_i\} \mid f \text{ bijektiv}\}|$   
 $= (n-1)!$   
(Induktionsbehauptung)  
 $|A| = \sum_{i=1}^n (n-1)! = n \cdot (n-1)! = n!$  □

$\underline{Z}$ : Hat  $A$   $n$  Elemente, so gilt  $|\mathcal{P}(A)| = 2^n$ .

Beweis: Induktion über  $n$ .

(IA)  $n=0$ :  $A = \emptyset$ ,  $\mathcal{P}(A) = \{\emptyset\} \sim 2^0$  Elemente

(IB) Gelte die Aussage für  $n-1$ .

(IS) Sei  $a \in A$ . Jede Teilmenge von  $A$  enthält  $a$  oder enthält es nicht.

$$\mathcal{P}(A) = \underbrace{\{B \in \mathcal{P}(A) \mid a \in B\}}_P \cup \underbrace{\{B \in \mathcal{P}(A) \mid a \notin B\}}_Q$$

Bemerkung  $P \cap Q = \emptyset$ . Außerdem gilt  $Q = \mathcal{P}(A \setminus \{a\})$ .

Bijektion  $f: Q \rightarrow P$   
 $B \mapsto B \cup \{a\}$

(Warum ist das bijektiv)

$$|\mathcal{P}(A)| = |P| + |Q| = 2^{n-1} + 2^{n-1} = 2 \cdot 2^{n-1} = 2^n. \quad \square$$

$\underline{Z}$ : Sind  $X, Y$  endliche Mengen, so gilt  
 $|X \times Y| = |X| \cdot |Y|$

Beweis: Wir nutzen Induktion über  $|X| = n$

(IA)  $n=0$ :  $X = \emptyset \Rightarrow X \times Y = \emptyset \sim$  hat also  $0 \cdot |Y|$  viele Elemente

(IB) Gelte die Aussage für  $n-1$ .

(IS) Wähle  $x \in X$ .

$$X \times Y = \underbrace{\{(x, y) \in X \times Y \mid y \in Y\}}_{\text{diese Menge hat genauso viele Elemente wie } Y} \cup \underbrace{(X \setminus \{x\}) \times Y}_{\text{diese Menge sind disjunkt}}$$

$$|X \times Y| = |Y| + |(X \setminus \{x\}) \times Y|$$

$$= |Y| + (|X| - 1) \cdot |Y| = |X| \cdot |Y| \quad \square$$

### Fibonacci-Zahlen

Induktive Definition:  $F_0 = 0, F_1 = 1$  (IA)

Seien alle  $F_k$  (IB)  
mit  $k < n$  definiert

$F_n = F_{n-1} + F_{n-2}$  (IS)

$$F_2 = 1, F_3 = 2, F_4 = 3, \dots$$

$\underline{Z}$ :  $\sum_{i=1}^n F_i = F_{n+2} - 1$

Beweis: Induktion über  $n$ .

(IA)  $n=0$ :  $F_1 = 2 - 1 = F_3 - 1$  ✓

(IB) Gelte die Aussage für ein  $n$ .

$$(IS) \sum_{i=1}^{n+1} F_i = \left(\sum_{i=1}^n F_i\right) + F_{n+1}$$

$$= F_{n+2} - 1 + F_{n+1}$$

$$= F_{n+3} - 1 \quad \square$$

Was haben Fibonacci-Zahlen mit linearer Algebra zu tun?

Bildungsgesetz in Matrix Form

$$\begin{pmatrix} F_{n+1} \\ F_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} F_n \\ F_{n-1} \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} F_{n+2} \\ F_{n+1} \\ \vdots \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} F_n \\ F_{n-1} \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} F_{n+1} \\ F_n \end{pmatrix} = \underbrace{\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \dots \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}}_{n \text{ mal}} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} = \underbrace{\dots}_{(F_1)}$$

↳ Wie berechnet man Potenzen von Matrizen effizient?  
Antwort am Ende des Semesters

Lösung von  $\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 3 & 3 & 4 \\ 3 & 5 & 6 & 8 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$

red. Zeilenstufenform:  $\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 3 & 3 & 4 \\ 3 & 5 & 6 & 8 \end{pmatrix} \begin{matrix} \cdot (-2) \\ \cdot (-3) \end{matrix}$

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 0 & -1 & -3 & -4 \\ 0 & -1 & 0 & -4 \end{pmatrix} \begin{matrix} \\ \cdot (-1) \\ \cdot (-1) \end{matrix}$$

Zeilenstufenform  $\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 0 & -1 & -3 & -4 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \leftarrow \cdot (-1)$

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 0 & 1 & 3 & 4 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \uparrow \cdot (-2)$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & -3 & -4 \\ 0 & 1 & 3 & 4 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \rightsquigarrow \begin{matrix} x_1 - 3x_3 - 4x_4 = 0 \\ x_2 + 3x_3 + 4x_4 = 0 \end{matrix}$$

$$\text{Lös}(A, \vec{b}) = \left\{ \begin{pmatrix} 3x_3 + 4x_4 \\ -3x_3 - 4x_4 \\ x_3 \\ x_4 \end{pmatrix} \mid x_3, x_4 \in \mathbb{R} \right\}$$

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 2 & 1 \\ 2 & 1 & 1 & 1 \\ 2 & 2 & 1 & 1 \end{pmatrix} \begin{matrix} \cdot 5 \\ \cdot 2 \\ \cdot 1 \end{matrix}$$

$$\begin{pmatrix} 2 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 2 & 1 \\ 0 & 2 & 1 & 1 \end{pmatrix} \begin{matrix} \\ \cdot (-1) \\ \cdot (-1) \end{matrix}$$

$$\begin{pmatrix} 2 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 2 & 1 \\ 0 & 1 & 6 & 0 \end{pmatrix} \begin{matrix} \\ \cdot (-1) \\ \cdot (-1) \end{matrix}$$

$$\begin{pmatrix} 2 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 2 & 1 \\ 0 & 0 & -2 & -1 \end{pmatrix} \begin{matrix} \cdot \frac{1}{2} \\ \\ \cdot (-\frac{1}{2}) \end{matrix}$$

$$\begin{pmatrix} 1 & \frac{1}{2} & \frac{1}{2} & \frac{1}{2} \\ 0 & 1 & 1 & \frac{1}{2} \\ 0 & 0 & 1 & \frac{1}{2} \end{pmatrix} \begin{matrix} \cdot (-\frac{1}{2}) \\ \\ \cdot (-\frac{1}{2}) \end{matrix}$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & -\frac{1}{2} & 0 \\ 0 & 1 & 2 & \frac{1}{2} \\ 0 & 0 & 1 & \frac{1}{2} \end{pmatrix} \begin{matrix} \\ \cdot (-2) \\ \cdot \frac{1}{2} \end{matrix}$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & \frac{1}{2} \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & \frac{1}{2} \end{pmatrix} \leftarrow \text{reduzierte Zeilenstufenform}$$

## 2.5.24

LGS anhand von Beispielen  $\leadsto$  Interpolation:

Polynome sind für uns Funktionen der Form

$$f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}, f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_0$$

$$a_n, a_{n-1}, \dots, a_0 \in \mathbb{R}$$

Wir wollen hier ein Polynom der Form

$$f(x) = x^3 + ax^2 + bx + c$$

finden, die folgendes erfüllen:

$$f(-1) = 1, f(2) = 2, f'(1) = 0$$

$\hookrightarrow$  Das ist ein LGS in  $a, b, c$ :

$$f'(x) = 3x^2 + 2ax + b$$

Setze  $-1$  in  $f$  ein:

$$(-1)^3 + (-1)^2 a + (-1)b + c = 1 \quad | +1$$

Setze  $2$  in  $f$  ein:

$$2^3 + 2^2 a + 2b + c = 2 \quad | -8$$

Setze  $1$  in  $f'$  ein:

$$3 + 2a + b = 0 \quad | -3$$

Wir bringen alle  $( )^3$  Terme auf die rechte Seite und erhalten folgendes LGS:

$$\left( \begin{array}{ccc|c} 1 & -1 & 1 & 2 \\ 4 & 2 & 1 & -6 \\ 2 & 1 & 0 & -3 \end{array} \right) \quad \begin{array}{l} z_2 \rightarrow z_2 - 4z_1 \\ z_3 \rightarrow z_3 - 2z_1 \end{array}$$

$$\left( \begin{array}{ccc|c} 1 & -1 & 1 & 2 \\ 0 & 6 & -3 & -14 \\ 0 & 3 & -2 & -7 \end{array} \right) \quad z_3 \rightarrow z_3 - \frac{1}{2} z_2$$

$$\left( \begin{array}{ccc|c} 1 & -1 & 1 & 2 \\ 0 & 6 & -3 & -14 \\ 0 & 0 & -\frac{1}{2} & 0 \end{array} \right) \quad \begin{array}{l} z_2 \rightarrow \frac{1}{6} z_2 \\ z_3 \rightarrow -2 z_3 \end{array}$$

$$\left( \begin{array}{ccc|c} 1 & -1 & 1 & 2 \\ 0 & 1 & -\frac{1}{2} & -\frac{7}{3} \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{array} \right) \quad \begin{array}{l} z_1 \rightarrow z_1 - z_3 \\ z_2 \rightarrow z_2 + \frac{1}{2} z_3 \end{array}$$

$$\left( \begin{array}{ccc|c} 1 & -1 & 0 & 2 \\ 0 & 1 & 0 & -\frac{7}{3} \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{array} \right) \quad z_1 \rightarrow z_1 + z_2$$

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

$$a = -\frac{1}{3}, b = -\frac{7}{3}, c = 0$$

$$f(x) = x^3 - \frac{1}{3}x^2 - \frac{7}{3}x$$

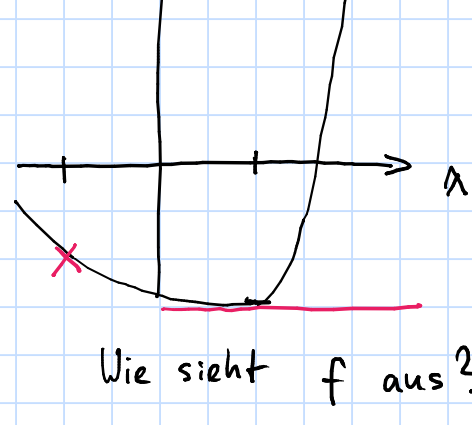
Interpolation ist super flexibel:

Gesucht ist eine Funktion  $f(x) = a 2^x + b \sin(x)$

$$\text{mit } f(1) = 1, f(2) = 2$$

$$\hookrightarrow \begin{cases} 2a + \sin(1)b = 1 \\ 4a + \sin(2)b = 2 \end{cases}$$

Bild:



Wie sieht  $f$  aus?

### Parametrisierte LGS

Wir betrachten LGS  $A_t x = b_t$  bei denen  $A$  und  $b$  von einem Parameter z.B.  $t \in \mathbb{R}$  abhängen.

Beispiel (1)  $(1+t)x_1 = 3$   
 $(2-t)x_2 = 2$

Für welche  $t \in \mathbb{R}$  ist das LGS lösbar?

A: Für  $t \neq -1, 2$  lösbar:

$$\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \frac{3}{1+t} \\ \frac{2}{2-t} \end{pmatrix}$$

Für  $t = -1$  ist  $0 \cdot x_1 = 3$  nicht lösbar.

Für  $t = 2$  ist  $0 \cdot x_2 = 2$   $\dashv$

$\hookrightarrow$  Man kann nicht immer durch Ausdrücke der Form  $at + b$  ( $a, b \in \mathbb{R}$ ) teilen

$\hookrightarrow$  Wenn  $t = -\frac{b}{a}$  ist, wäre das Division durch 0.

$$(2) (1+t)x_1 = 3$$

$$(2-t)x_2 = 0$$

Lösbar für  $t \neq -1$ . Für  $t \neq -1, 2$  ist die Lösungsmenge  $\left\{ \begin{pmatrix} \frac{3}{1+t} \\ 0 \end{pmatrix} \right\}$ . Für  $t = 2$  gibt es  $\infty$ -viele Lösungen

$$\text{Lösungsmenge} = \left\{ \begin{pmatrix} \frac{3}{1+t} \\ x_2 \end{pmatrix} \mid x_2 \in \mathbb{R} \right\}$$

$$(3) tx_1 + 2x_2 = 1$$

$$x_1 + x_2 = 1$$

In Matrixform:  $\left( \begin{array}{cc|c} t & 2 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{array} \right)$

Wende Gaußalgorithmus an, aber passe auf wann Division durch Parameterausdrücke erlaubt ist

Fall  $t \neq 0$ :  $z_2 \rightarrow z_2 - \frac{1}{t} z_1$

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

Für  $t = 2$  ist das LGS nicht lösbar:

denn die zweite Glg. ist:  $0 \cdot x_2 = \frac{1}{2}$ .

Also nehme  $t \neq 2$  an.

$$z_1 \rightarrow z_1 + \frac{-2t}{t-2} z_2$$

$$\text{NR: } \frac{t-1}{t} \cdot \frac{-2t}{t-2} + 1 = \frac{-t}{t-2} \quad \left( \begin{array}{cc|c} t & 0 & \frac{-t}{t-2} \\ 0 & \frac{t-2}{t} & \frac{t-1}{t} \end{array} \right)$$

$$z_1 \rightarrow \frac{1}{t} z_1$$

$$z_2 \rightarrow \frac{t}{t-2} z_2 \quad \left( \begin{array}{cc|c} 1 & 0 & \frac{-1}{t-2} \\ 0 & 1 & \frac{t-1}{t-2} \end{array} \right)$$

$$\text{Lösungsmenge } \text{Lös}(A_t, b) = \left\{ \begin{pmatrix} \frac{-1}{t-2} \\ \frac{t-1}{t-2} \end{pmatrix} \right\}$$

Fall  $t = 0$   $\left( \begin{array}{cc|c} 0 & 2 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{array} \right) \updownarrow$

$$\left( \begin{array}{cc|c} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 2 & 1 \end{array} \right) \quad z_1 \rightarrow z_1 - \frac{1}{2} z_2$$

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

$$\left( \begin{array}{cc|c} 1 & 0 & \frac{1}{2} \\ 0 & 1 & \frac{1}{2} \end{array} \right) \quad \text{Lös}_0(A, b) = \left\{ \begin{pmatrix} \frac{1}{2} \\ \frac{1}{2} \end{pmatrix} \right\}$$

$\leadsto$  Nur für  $t = 2$  ist das LGS nicht lösbar.

Takeaway: Zeilen zu anderen Zeilen addieren

$$z_i \rightarrow z_i + \frac{a(t)}{b(t)} z_j$$

ist nur eine Äquivalenzumformung, wenn  $b$  nicht von  $t$  abhängt. Falls  $b$  von  $t$  abhängt, braucht man eine Fallunterscheidung für die Nst. von  $b$ .

$$z_i \rightarrow \frac{a(t)}{b(t)} z_i$$

ist nur eine Äquivalenzumformung, wenn  $a(t)$  &  $b(t)$  konstant sind.

Faustregel: Zeilen nach unten tauschen, die  $t$  enthalten (manchmal weniger Fallunterscheidungen)

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

$$\left( \begin{array}{ccc|c} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ t & -t & 1 & 1 \end{array} \right) \quad z_3 \rightarrow z_3 - t z_1$$

$$\left( \begin{array}{ccc|c} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & -t & 1 & 1-t \end{array} \right) \quad z_3 \rightarrow z_3 + t z_2$$

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

Fall  $t = -1$ : Nicht lösbar.  $0 \cdot x_3 = 1$

Fall  $t \neq -1$   $z_2 \rightarrow z_2 + \frac{-1}{1+t} z_3$

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

$$\text{Lös}(A_t, b) = \left\{ \begin{pmatrix} \frac{1}{1+t} \\ \frac{t-1}{1+t} \\ \frac{1}{1+t} \end{pmatrix} \right\}$$

7.5.2024

## Komplexe Zahlen

Eine komplexe Zahl ist ein Ausdruck  $z = a + bi$ ,  $a, b \in \mathbb{R}$ .

$$\mathbb{C} = \{ a + bi \mid a, b \in \mathbb{R} \}$$

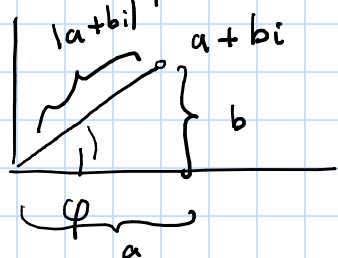
$\mathbb{C}$  ist ein Körper:

Addition:  $(a + bi) + (c + di) := (a + c) + (b + d)i$

Multiplikation:  $(a + bi) \cdot (c + di) := (ac - bd) + (ad + bc)i$

$i = 0 + 1 \cdot i$  heißt die imaginäre Einheit

Bildlich:

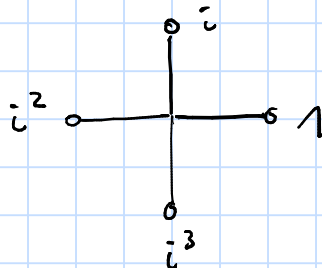


$$|a + bi| = \sqrt{a^2 + b^2}$$

$$\left( \tan \varphi = \frac{b}{a} \right)$$

Multiplikation von  $z \in \mathbb{C}$  mit  $a + bi$  ist

Streckung von  $z$  um  $|a + bi|$  und Drehung von  $z$  um  $\varphi$ .



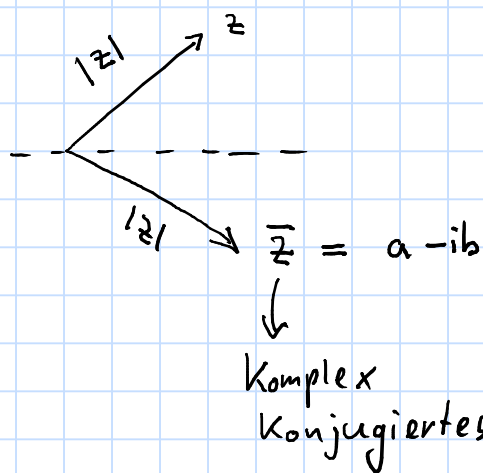
$$\hookrightarrow i^4 = 1$$

Algebraisch:  $i^4 = (i^2)^2 = (-1)^2 = 1$

Was ist  $i^{43}$ ?

Inverse Sei  $z = a + ib \in \mathbb{C}$ .

Geometrisch:



Es gilt  $z \cdot \bar{z} = |z|^2 = a^2 + b^2$

Wir wissen wie man durch reelle Zahlen teilt:

$$z \cdot \frac{\bar{z}}{|z|^2} = 1$$

$$z^{-1} = \frac{\bar{z}}{|z|^2} = \frac{a - ib}{a^2 + b^2}$$

Komplexe Wurzeln Wir finden alle  $z \in \mathbb{C}$  mit  $z^2 = i$

Wir sehen aus der Skizze

$$a = b \ \& \ a^2 + b^2 = |z|^2 = 1$$

$$\Rightarrow 2a^2 = 1$$

$$a = \pm \frac{1}{\sqrt{2}}$$

$$z_1 = \frac{1}{\sqrt{2}}(1 + i) \quad z_1^2 = \frac{1}{2}(1 + i)(1 + i)$$

$$z_2 = \frac{-1}{\sqrt{2}}(1 + i) \quad = \frac{1}{2} \cdot 2i = i$$

Wir könnten  $z_1$  oder  $z_2$  als Wurzel von  $z$  betrachten.

$\sqrt{i}$  (allgemeiner  $\sqrt{a+bi}$ ) ist nicht eindeutig definiert.  
 ↑  
 nie schreiben.

## Polynomringe

$k$  Körper z.B.  $\mathbb{R}, \mathbb{C}$

$$k[x] = \left\{ \text{alle formalen Ausdrücke } a_d x^d + a_{d-1} x^{d-1} + \dots + a_0 \right\}$$

$$= \left\{ (a_i) \in \prod_{i=0}^{\infty} k \mid \text{Es gibt } N \in \mathbb{N}, \text{ sodass für alle } i \geq N, a_i = 0 \right\}$$

Warum sind Polynome formale Ausdrücke und nicht Funktionen?

Körper  $\mathbb{F}_2 = \{0, 1\}$

+	0	1
0	0	1
1	1	0

·	0	1
0	0	0
1	0	1

Betrachte  $f = x^2 + x \in \mathbb{F}_2[x]$

$$f(0) = 0^2 + 0 = 0 + 0 = 0$$

$$f(1) = 1^2 + 1 = 1 + 1 = 0$$

$f$  ist nicht das Nullpolynom  $0$ , obwohl alle seine Werte null sind.

Nullstellen  $f \in k[x]$

$a \in k$  heißt Nullstelle von  $f$ , falls  $f(a) = 0$  ist.

Dann existiert  $g \in k[x]$ , sodass

$$f = (x-a)g$$

Nützlicher Trick:  $(x-a_1)(x-a_2)(x-a_3)$

$$= b_0 x^3 + b_1 x^2 + b_2 x + b_3, \quad a_1, a_2, a_3 \in k$$

Berechne  $b_0, \dots, b_4$  als Ausdrücke in den  $a_i$ .

Lösung:  $b_0 = 1$

$$b_1 = -a_1 - a_2 - a_3$$

$$b_2 = a_1 a_2 + a_1 a_3 + a_2 a_3$$

$$b_3 = -a_1 a_2 a_3$$

Wie verallgemeinert man das auf mehr Faktoren?

Ü  $f(x) = x^3 - 10x^2 + 23x - 14$

$f$  hat 3 Nullstellen in  $\mathbb{R}$ , die ersten zwei sind  $a_1 = 1, a_2 = 2$ .

Wie lautet die dritte?

Lösung:  $-a_1 - a_2 - a_3 = -10 \Leftrightarrow a_3 = 7$  //

Def. Der Grad eines Polynoms  $0 \neq f = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots \in k[x]$  ist der größte Index  $d$  mit  $a_d \neq 0$ . Schreibe  $\deg f = d$ .

Ein Grad  $d$  Polynom ( $\neq 0$ ) in  $k[x]$  hat höchstens  $d$  verschiedene Nullstellen.  $\Rightarrow$  ANWENDUNG

Aufgabe  $f = x^d + b_1 x^{d-1} + b_2 x^{d-2} + \dots + b_0 \in \mathbb{R}[x]$

hat  $d$  verschiedene positive Nullstellen ( $> 0$ )

Was gilt für die Vorzeichen von  $f$ ?

Lösung:  $b_1 < 0, b_2 > 0, b_3 < 0, \dots$

Warum: Seien  $x_1, \dots, x_d$  die Nullstellen.

$$b_1 = -x_1 - x_2 - \dots - x_d < 0$$

$$b_2 = \sum_{i=1}^d \sum_{j=i+1}^d x_i x_j = \sum_{i < j} x_i x_j > 0$$

$$b_3 = - \sum_{i=1}^d \sum_{j=i+1}^d \sum_{k=j+1}^d x_i x_j x_k < 0$$

$\vdots$

Vorzeichenregel von Descartes

$$g(t) = x^m + g_{m-1} x^{m-1} + \dots \in \mathbb{R}[x]$$

$Z(g)$  - Anzahl der Vorzeichenwechsel in  $1, g_{m-1}, g_{m-2}, \dots, g_0$

$N_+(f)$  - Anzahl positive Nullstellen

Descartes:  $N_+(f) \leq Z(f)$

Fundamentalsatz der Algebra

Jedes Polynom  $f \in \mathbb{C}[x]$

kann als  $f(x) = c(x-z_1) \dots (x-z_d)$ ,  $z_1, \dots, z_d \in \mathbb{C}$

geschrieben werden

Beispiel  $f = x^2 - 2x + 4$

p-q-Formel:  $z_{1/2} = 1 \pm \sqrt{1^2 - 4} = 1 \pm \sqrt{-3}$   
 $= 1 \pm i\sqrt{3}$

$$z_1 = 1 + \sqrt{3}i, \quad z_2 = 1 - \sqrt{3}i$$

Sei  $f \in \mathbb{R}[x] \subset \mathbb{C}[x]$

Beh.: Ist  $z = a + ib$  eine Nullstelle von  $f$ , so ist

auch  $\bar{z} = a - ib$  eine Nullstelle von  $f$ .

Rechenregeln für Konjugation  $z_1, z_2 \in \mathbb{C}$

$$\overline{z_1 z_2} = \bar{z}_1 \bar{z}_2, \quad \overline{z_1 + z_2} = \bar{z}_1 + \bar{z}_2$$

Beweis:  $f = \sum_i f_i x^i$

$$f(\bar{z}) = \sum_i f_i (\bar{z})^i = \sum_i f_i \overline{(z^i)} = \sum_i \overline{f_i (z^i)}$$

$$= \sum_i \overline{f_i z^i} = \overline{\sum_i f_i z^i} = \overline{f(z)} = \overline{0} = 0 \quad \square$$

Übung:  $f(x) = x^3 - 3x^2 + 2x - 6 \in \mathbb{C}[x]$

hat die Nullstelle  $\sqrt{2}i$ . Wie lauten die anderen beiden Nullstellen?

17.5.24

### Lineare Abbildungen

Beispiele: (1)  $\mathbb{R}[x] \times \mathbb{R}[x]$

ist ein Vektorraum

$$(f, g) + (f', g') := (f + f', g + g') \quad , f, f', g, g' \in \mathbb{R}[x]$$

$$\lambda(f, g) := (\lambda f, \lambda g)$$

Betrachte  $\mu: \mathbb{R}[x] \times \mathbb{R}[x] \rightarrow \mathbb{R}[x]$

$$f, g \mapsto fg$$

Ist das linear?

Nein: z.B.  $\mu(2x, 2x) = (2x)(2x) = 4x^2 \neq 2x^2 = \mu(x, x)$

(2) Sei  $f \in \mathbb{R}[x]$  fest und betrachte

$$m_f: \mathbb{R}[x] \rightarrow \mathbb{R}[x]$$

$$g \mapsto fg$$

Ist  $m_f$  linear? Ja  $\rightsquigarrow$  Distributivgesetz

(3) Ableitungen

$$d: \mathbb{R}[x] \rightarrow \mathbb{R}[x]$$

$$f(x) \mapsto f'(x) \quad \text{Ist } f \text{ linear?}$$

(4) Spiegelungen

Wir wollen die Spiegelung an der  $x$ -Achse als

Funktion  $l: \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}^2$  beschreiben,

$$l\left(\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}\right) = \begin{pmatrix} x \\ -y \end{pmatrix}$$

Ist das linear? Ja

Zeige  $l \circ l = \text{id}_{\mathbb{R}^2}$

Beweis:  $(l \circ l)\left(\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}\right) = l\left(\begin{pmatrix} x \\ -y \end{pmatrix}\right) = \begin{pmatrix} x \\ -(-y) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} \quad \square$

### Kerne & Bilder

$f: V \rightarrow W$  lineare Abbildung

$$\ker(f) = \{v \in V \mid f(v) = 0\}, \quad \text{im}(f) = \{f(v) \mid v \in V\}$$

Wir schauen uns Kerne & Bilder in den Beispielen

an:

(2)  $\ker(f) = \{0\}$ : Ang.  $g \neq 0$  ist im Kern von  $m_f$

Dann gilt  $\deg(fg) = \deg(f) + \deg(g) \geq 0$

$\hookrightarrow m_f(g) = fg \neq 0 \quad \Downarrow \quad \text{Für } f \neq 0$

$\text{im}(f)$ : Ist  $f = c \in k \setminus \{0\}$  so ist

$m_f$  bijektiv: Umkehrfunktion  $m_c^{-1}$

Hat  $f$  Grad größer 0, so ist  $f$  nicht surjektiv:

$$g \in k[x]: \deg(m_f(g)) = \deg(f) + \deg(g) \geq \deg(f) > 0$$

$$\setminus \{0\} \Rightarrow 1 \notin \text{im}(f)$$

(3)  $\ker(f) = \{\text{konstante Polynome}\}$

" $\supseteq$ " Die Ableitung einer konstanten Fkt. ist 0

" $\subseteq$ "  $f(x) = f_n x^n + f_{n-1} x^{n-1} + \dots + f_0, \quad f_n \neq 0, \quad n > 0$

$$f'(x) = n f_n x^{n-1} + \dots + f_1$$

$$\deg(f') = \deg(f) - 1 \quad \text{falls } \deg(f) > 0$$

$$\text{Also: } \deg(f) > 0 \Rightarrow f' \neq 0$$

$$\text{im}(f) = \mathbb{R}[x]$$

(4):  $\ker(f) = \{0\}, \quad \text{im}(f) = \mathbb{R}^2$

### lineare Hülle, lineare Unabhängigkeit, Basen

$V$   $k$ -Vektorraum

Def.:  $(v_1, \dots, v_n)$  ein Tupel von Vektoren

$$\text{lineare Hülle } \langle v_1, \dots, v_n \rangle = \left\{ \sum_{i=1}^n a_i v_i \mid a_i \in k, i=1, \dots, n \right\}$$

$V = k^m$ . Wie entscheidet man ob  $w \in k^n$  in  $\langle v_1, \dots, v_n \rangle$

ist:  $\sum a_i v_i = w, \quad v_j = \begin{pmatrix} b_{1j} \\ \vdots \\ b_{mj} \end{pmatrix}, \quad w = \begin{pmatrix} w_1 \\ \vdots \\ w_m \end{pmatrix}$

$$\Leftrightarrow \sum b_{ij} a_j = w_i$$

$B a = w \rightarrow$  lineares Gleichungssystem

Bsp  $v_1 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}, v_2 = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}, v_3 = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix}, w = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}$

$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 2 \\ 1 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_1 \\ a_2 \\ a_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & | & 0 \\ 1 & 1 & 2 & | & 1 \\ 1 & 0 & 1 & | & 0 \end{pmatrix} \quad z_1 \leftrightarrow z_2$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 2 & | & 1 \\ 0 & 1 & 1 & | & 0 \\ 1 & 0 & 1 & | & 0 \end{pmatrix} \quad z_3 \rightarrow z_3 - z_1$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 2 & | & 1 \\ 0 & 1 & 1 & | & 0 \\ 0 & -1 & -1 & | & -1 \end{pmatrix} \quad z_3 \rightarrow z_3 + z_2$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 2 & | & 1 \\ 0 & 1 & 1 & | & 0 \\ 0 & 0 & 0 & | & -1 \end{pmatrix} \rightarrow \text{dritte Glg. } 0 = -1$$

$\hookrightarrow$  nicht lösbar

$$w \notin \langle v_1, v_2, v_3 \rangle$$

Def.  $(v_1, \dots, v_n)$  Tupel von Vektoren in  $V$

Die Vektoren heißen **linear unabhängig**, falls

für alle  $a_1, \dots, a_n \in k$  gilt:

$$\sum_{i=1}^n a_i v_i = 0 \Rightarrow \text{Alle } a_i \text{ sind } 0$$

$v_1, \dots, v_n \in k^m$  linear unabhängig

Das LGS  $\sum_{i=1}^n a_i v_i = 0$  hat nur die triviale Lösung.

Bsp.: Sind  $f_1 = x^2 - 1, f_2 = x^2 + 1, f_3 = x^2 - x$

linear unabhängig?

$$f_1, f_2, f_3 \in \mathbb{R}[x] \leq 2$$

Schreibe die Koeff. zientenvektoren auf

$$\begin{matrix} 1 \\ x \\ x^2 \end{matrix} \quad v_1 = \begin{pmatrix} -1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}, v_2 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}, v_3 = \begin{pmatrix} 0 \\ -1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

homogenes LGS:  $\begin{pmatrix} -1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & -1 \\ 1 & 1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} z_1 \\ z_2 \\ z_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} \quad z_3 \rightarrow z_3 + z_1$

$$\begin{pmatrix} -1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & -1 \\ 0 & 1 & 1 \end{pmatrix} \quad z_2 \leftrightarrow z_3$$

$$\begin{pmatrix} -1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & -1 \end{pmatrix} \quad z_1 \rightarrow (-1) z_1$$

$$z_3 \rightarrow (-1) z_3$$

$$\begin{pmatrix} 1 & -1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \quad z_2 \rightarrow z_2 - z_3$$

$$\begin{pmatrix} 1 & -1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \quad z_1 \rightarrow z_1 + z_2$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \rightarrow \text{voller Rang}$$

Lösungsmenge des LGS =  $\{0\}$

$\hookrightarrow$  Vektoren sind linear unabhängig

31.5.2024 |  $k$  Körper

Def.  $V$   $k$ -VR

$(v_1, \dots, v_n)$  ein Tupel von  $n$  Vektoren heißt **Basis**, wenn es ein linear unabhängiges Erzeugendesystem ist.

↑ Die Basis ist ein Koordinatensystem:

Jedes  $w \in V$  lässt sich eindeutig als

$$w = \sum_{i=1}^n a_i v_i, \quad i=1, \dots, n \text{ schreiben.}$$

Bsp. (1)  $\left( \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \end{pmatrix} \right)$  ist eine Basis von  $\mathbb{R}^2$

Schreibe  $\begin{pmatrix} 4 \\ 5 \end{pmatrix}$  als  $\begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix} a_1 + \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \end{pmatrix} a_2$

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 2 & 3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_1 \\ a_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 4 \\ 5 \end{pmatrix} \quad z_2 \rightarrow z_2 - 2 \cdot z_1$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & | & 4 \\ 0 & 1 & | & -3 \end{pmatrix} \quad z_1 \rightarrow z_1 - z_2$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & | & 7 \\ 0 & 1 & | & -3 \end{pmatrix}$$

Satz & Def  $V$  endlich erzeugt  $k$ -Vektorraum.

Alle Basen von  $V$  haben die gleiche Mächtigkeit. Diese

Zahl heißt die **Dimension**  $\dim_k V$  von  $V$ .

Sind  $v_1, \dots, v_n$  linear unabhängige Vektoren und  $n = \dim V$  } gute Beweisstrategie  
so ist  $(v_1, \dots, v_n)$  eine Basis.

Bsp.  $\dim \mathbb{R}^n = n$

Seien  $\alpha_1 < \dots < \alpha_n$  reelle Zahlen.

Betrachte  $w_0 = \begin{pmatrix} 1 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix}, w_1 = \begin{pmatrix} \alpha_1 \\ \vdots \\ \alpha_n \end{pmatrix}, \dots, w_{n-1} = \begin{pmatrix} \alpha_1^{n-1} \\ \vdots \\ \alpha_n^{n-1} \end{pmatrix}$

Beh.  $(w_1, \dots, w_n)$  ist eine Basis von  $\mathbb{R}^n$

Beweis:  $(w_1, \dots, w_n)$  ist lin. unabh.:

Angenommen es gibt  $\beta_1, \dots, \beta_{n-1} \in \mathbb{R}$  mit

$$\sum_{i=0}^{n-1} \beta_i w_i = 0 \Rightarrow \text{für } j=1, \dots, n \text{ gilt} \quad \sum_{i=0}^{n-1} \beta_i \alpha_i^j = 0$$

Das Polynom  $f = \sum_{i=0}^{n-1} \beta_i X^i$  hat also  $n$

Nullstellen. Da ein Polynom  $\neq 0$  von Grad  $n-1$

höchstens  $n-1$  versch. Nst. hat, gilt  $f=0$

$$\Leftrightarrow \beta_i = 0.$$

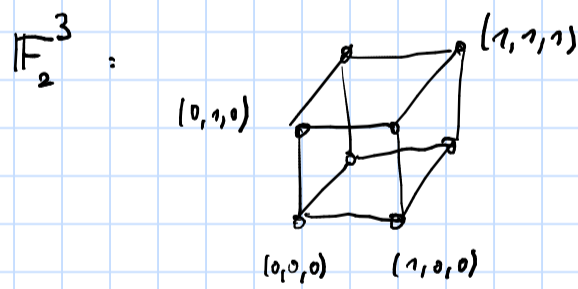
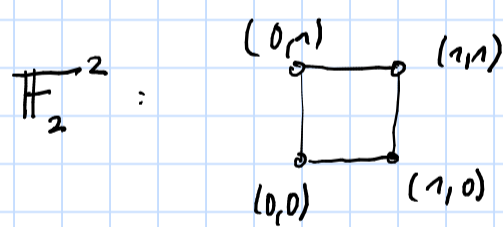
Nach dem letzten Satz ist  $(w_1, \dots, w_n)$  sogar

eine Basis.  $\square$  ← Induktive Def. von Linearer Unabhängigkeit.

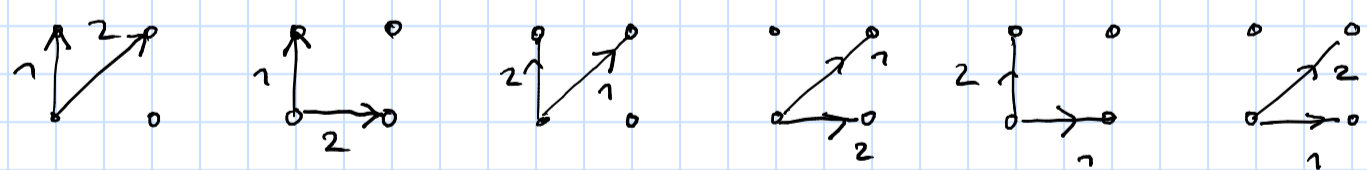
Mehr Beispiele

Ein endlicher Körper:  $\mathbb{F}_2 = \{0, 1\}$

$$\begin{array}{c|cc} + & 0 & 1 \\ \hline 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \end{array} \quad \begin{array}{c|cc} \cdot & 0 & 1 \\ \hline 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \end{array}$$



Finde alle Basen von  $\mathbb{F}_2^2$ :



Wie viele Basen hat  $\mathbb{F}_3^2$ ?

$$\text{Antwort: } (2^3 - 1) \cdot (2^3 - 2) \cdot (2^3 - 2^2) = 168$$

$$\left. \begin{array}{l} \text{erster Basisvektor} \\ \text{zweiter Basisvektor} \end{array} \right\} \in \mathbb{F}_2^3 \setminus \langle v_1 \rangle$$

Wieviel zweidimensionale Unterräume hat  $\mathbb{F}_3^2$ ?

$$\frac{(2^3 - 1)(2^3 - 2)}{6} = \frac{8 \cdot 6}{6} = 8$$

→ Sind  $v_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}, v_2 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}, v_3 = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}$  linear unabhängig?

Dimensionen ausrechnen

$k^{3 \times 3}$

$$V = \{ (a_{ij}) \in k^{3 \times 3} \mid a_{ij} = a_{ji} \text{ für alle } i, j \}$$

$$W = \{ (a_{ij}) \in k^{3 \times 3} \mid a_{ij} = -a_{ij} \}$$

Dies sind Unterräume von  $k^{3 \times 3}$

Finde Basen von  $V$  &  $W$  und bestimme die

Dimensionen von  $V$  &  $W$ .

7.6.24

Verschiedene Charakterisierungen von Basen:

$W$   $k$ -Vektorraum  $v_1, \dots, v_n \in W$

"  
Äquivalent sind:

(1)  $(v_1, \dots, v_n)$  ist eine Basis von  $W$

(2)  $(v_1, \dots, v_n)$  ist eine maximale lineare Teilmenge von  $W$

↳ Vektoren dazu nehmen, erzeugt lineare Abhängigkeit

(3)  $(v_1, \dots, v_n)$  ist ein minimales Erzeugendensystem von  $W$ .

↳ Vektoren können nicht weggenommen werden

---

$$v_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}, v_2 = \begin{pmatrix} 2 \\ 2 \\ 0 \\ 2 \end{pmatrix}, v_3 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}, v_4 = \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

Wir wollen eine Basis von  $\langle v_1, v_2, v_3, v_4 \rangle$  finden:

Bemerke  $v_2 \notin \langle v_1 \rangle \rightsquigarrow$  vergesse  $v_2$

$v_4 = v_1 + v_3 \rightsquigarrow$  vergesse  $v_4$

↳  $v_1$  &  $v_3$  sind linear unabhängig und ein ES,  
also eine Basis.

Systematisch mit red. Zeilenstufenform:

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 1 & 2 \\ 1 & 2 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 0 & 1 \end{pmatrix} \quad \begin{array}{l} z_2 \rightarrow z_2 - z_1 \\ z_4 \rightarrow z_4 - z_1 \end{array}$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 1 & 2 \\ 0 & 0 & -1 & -1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & -1 & -1 \end{pmatrix} \quad \begin{array}{l} z_3 \rightarrow z_3 + z_2 \\ z_4 \rightarrow z_4 - z_2 \end{array}$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 1 & 2 \\ 0 & 0 & -1 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \quad \begin{array}{l} z_1 \rightarrow z_1 + z_2 \\ \text{danach } z_2 \rightarrow z_2 \cdot (-1) \end{array}$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \quad \text{Pivotspalten}$$

↳ die reduzierte Zeilenstufenform sagt uns:

$v_1$  &  $v_3$  sind eine Basis

$$v_2 = 2v_1$$

$$v_4 = v_1 + v_2$$

Summen von Unterräumen

$U, V$  Unterräume von  $k^N$

$$U = \langle u_1, \dots, u_m \rangle, V = \langle v_1, \dots, v_n \rangle$$

$$U + V = \langle u_1, \dots, u_m, v_1, \dots, v_n \rangle$$

Finde eine Basis in der Menge  $\{u_1, \dots, u_m, v_1, \dots, v_n\}$

um  $\dim(U + V)$  auszurechnen.

Die Relation  $\dim(U) + \dim(V) = \dim(U + V) + \dim(U \cap V)$

ist sehr hilfreich!



# Matrizen & Lineare Abbildungen

$V, W$  Vektorräume

$f: V \rightarrow W$  lineare Abbildung

Basen  $B = (e_1, \dots, e_m)$ ,  $B' = (e'_1, \dots, e'_n)$

Die lineare Abbildung kann jetzt durch endlich viele Zahlen beschrieben werden:

$$f\left(\sum_{j=1}^m a_j e_j\right) = \sum_{j=1}^m \left(\sum_{i=1}^n f_{ij} a_j\right) e'_i$$

jeder Vektor  $\in V$   
kann eindeutig  
so geschrieben  
werden

Wir schreiben die Matrix  $(f_{ij})$  als  $M_{B'}^B(f)$

Wie findet man sie?

$$f(e_j) = \sum_{i=1}^n f_{ij} e'_i$$

$j$ -te Spalte von  $M_{B'}^B(f)$

Umgekehrt induziert eine  $n \times m$ -Matrix  $A = (g_{ij})$

eine lineare Abbildung

$$f\left(\sum_{j=1}^m a_j e_j\right) = \sum_{j=1}^m \left(\sum_{i=1}^n g_{ij} a_j\right) e'_i$$

Beispiele: Immer  $\mathbb{R}^2$ ,  $B = B' = (e_1, e_2)$ ,  $e_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$ ,  $e_2 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$

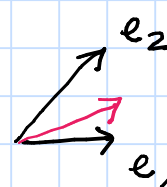
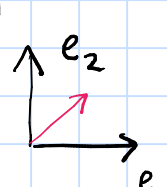
(1) Identität

$$\text{id}: \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}^2, v \mapsto v$$

$$\text{id}\left(\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}\right) = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \quad \text{id}\left(\begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}\right) = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$M_{B'}^B(\text{id}) = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$

(2) Scherung:



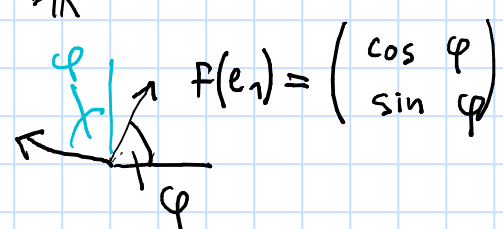
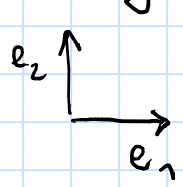
$$f\left(\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}\right) = \begin{pmatrix} x+y \\ y \end{pmatrix}$$

$$f\left(\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}\right) = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \quad f\left(\begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}\right) = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$M_{B'}^B(f) = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$

(3) Drehung um einen Winkel  $\varphi \in [0, 2\pi)$  (gegen den Uhrzeigersinn)

Sei  $f_\varphi$  die Drehung:  $\mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}^2$



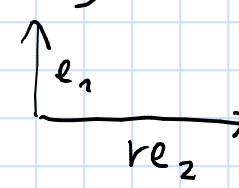
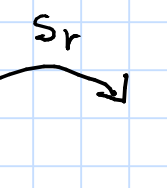
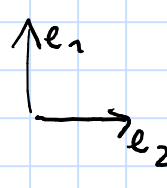
$$f(e_1) = \begin{pmatrix} \cos \varphi \\ \sin \varphi \end{pmatrix}$$

$$f(e_2) = \begin{pmatrix} -\sin \varphi \\ \cos \varphi \end{pmatrix}$$

$$M_{B'}^B(f_\varphi) = \begin{pmatrix} \cos \varphi & -\sin \varphi \\ \sin \varphi & \cos \varphi \end{pmatrix}$$

Anwendung: Drehe  $\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}$  um den Winkel  $\varphi$   
 $f_\varphi\left(\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}\right) = \begin{pmatrix} \cos \varphi & -\sin \varphi \\ \sin \varphi & \cos \varphi \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}$

(4) Streckung in  $x$ -Richtung



$$M_{B'}^B(s_r) = \begin{pmatrix} r & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$

(5) Ableitung  $V = k[x]_{\leq 3}$

$$B = B' = (1, x, x^2, x^3)$$

$$d: V \rightarrow V, f \mapsto f'$$

$$d(1) = 0 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \quad d(x) = 1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \quad d(x^2) = \dots$$

$$M_{B'}^B(d) = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 3 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Betrachte jetzt  $\Delta: V \rightarrow V, f(x) \mapsto f(x+1) - f(x)$

$$\Delta(1) = 1 - 1 = 0,$$

$$\Delta(x) = x + 1 - x = 1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

$$\Delta(x^2) = (x+1)^2 - x^2 = 2x + 1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

$$\Delta(x^3) = (x+1)^3 - x^3 = 3x^2 + 3x + 1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \\ 3 \\ 0 \end{pmatrix}$$

$$M_{B'}^B(\Delta) = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 0 & 3 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

## Kern einer Matrixabbildung

Beispiel  $A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 1 \\ 2 & 1 & 3 & 1 \end{pmatrix}$

$$L_A: \mathbb{R}^4 \rightarrow \mathbb{R}^2$$

$$x \mapsto Ax$$

Wollen  $\ker L_A = \{x \in \mathbb{R}^4 \mid Ax = 0\}$  finden:

homogenes LGS:

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 1 \\ 2 & 1 & 3 & 1 \end{pmatrix} \xrightarrow{Z2 \rightarrow Z2 - 2Z1}$$

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

$$\rightarrow \text{I: } x_1 + x_3 + x_4 = 0 \rightarrow x_1 = -x_3 - x_4$$

$$\text{II: } x_2 + x_3 - x_4 = 0 \rightarrow x_2 = -x_3 + x_4$$

$$\ker(L_A) = \left\{ \begin{pmatrix} -1 \\ -1 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} -1 \\ 1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} \right\}$$

13.6.24 | Matrizen invertieren  $A \in K^{n \times n}$ :  $A$  heißt invertierbar, wenn  $\exists B \in K^{n \times n}$  mit  $AB = BA = I_n$ . Schreibe  $B = A^{-1}$ .

Seien  $V, W$   $k$ -VRen,  $\phi: V \rightarrow W$  eine bijektive lin. Abb.  
 und  $B$  Basis von  $V$ ,  $B'$  Basis von  $W$

$$M_{B'}^B(\phi)^{-1} = M_{B'}^B(\phi^{-1}) \quad \phi^{-1} \text{ Umkehrabbildung}$$

Matrix invertieren  $\hat{=}$  Umkehrabbildung finden

Wie findet man  $A^{-1}$ ? Sei  $e_1, \dots, e_n$  die Standardbasis von  $k^n$ .

$$e_1 = (1, 0, \dots)^T, e_2 = (0, 1, 0, \dots)^T, \dots$$

Angenommen  $A$  ist invertierbar.

Schreibe  $A^{-1} = (x_1, \dots, x_n)$ ,  $x_i$  Spaltenvektor

$$AA^{-1} = I_n \quad \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_{11} & \dots & x_{1n} \\ \vdots & & \vdots \\ x_{n1} & \dots & x_{nn} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & & 0 \\ & \ddots & \\ 0 & & 1 \end{pmatrix}$$

kann als  $Ax_i = e_i, i=1, \dots, n$  geschrieben werden.

↳ löse  $n$  versch. LGS (gleichzeitig).

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

Erweiterte Koeffizientenmatrix aufstellen:

$$\left( \begin{array}{ccc|ccc} 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right) \quad \begin{array}{l} z_2 \rightarrow z_2 - z_1 \\ z_3 \rightarrow z_3 - z_1 \end{array}$$

$$\left( \begin{array}{ccc|ccc} 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 0 & -2 & 1 & 0 \\ 0 & -1 & 1 & -1 & 0 & 1 \end{array} \right) \quad z_3 \rightarrow z_3 - z_2$$

$$\left( \begin{array}{ccc|ccc} 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 0 & -2 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & -1 & 1 \end{array} \right) \quad z_1 \rightarrow z_1 + z_2$$

$$\left( \begin{array}{ccc|ccc} 1 & 0 & 0 & -1 & 1 & 0 \\ 0 & -1 & 0 & -2 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & -1 & 1 \end{array} \right) \quad z_2 \rightarrow (-1)z_2$$

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

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

Algorithmus: 1) Erweiterte Koeffizientenmatrix aufstellen:

$$B = (A | I_n)$$

2) Zeilenoperationen auf  $B$  anwenden bis die linke Seite die Form  $I_n$  hat.

3) Rechte Seite =  $A^{-1}$ .

Explizite Formel  $\begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}^{-1} = \frac{1}{ad-bc} \begin{pmatrix} d & -b \\ -c & a \end{pmatrix}$

↳ Existiert auch für größere Matrizen, ist aber nicht praktisch zu benutzen

Hinweis: Ist  $A = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$ , so heißt  $ad-bc = \det A$

die Determinante von  $A$ .

$$A \text{ invertierbar} \iff \det A \neq 0.$$

Basiswechsel & Ähnlichkeit

Sei  $V$  ein Vektorraum und  $B, C$  zwei Basen von  $V$ .

Sei  $\phi: V \rightarrow V$  linear.

Basiswechselgleichung:  $M_C^C(\phi) = M_C^B(id) M_B^B(\phi) M_B^C(id)$  Korollar 4.5.7

$$= \begin{pmatrix} M_C^B \end{pmatrix}^{-1} M_B^B(\phi) M_B^C$$

Schreibe  $M_B^C = M_B^C(id)$

Beispiel:  $B = (e_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}, e_2 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix})$ ,  $V = \mathbb{Q}^2$   
 $C = (f_1 = \begin{pmatrix} 4 \\ 5 \end{pmatrix}, f_2 = \begin{pmatrix} 3 \\ 4 \end{pmatrix})$

$\phi: \mathbb{Q}^2 \rightarrow \mathbb{Q}^2$  ist in  $B$  geg. durch  
 $M_B^B(\phi) = \begin{pmatrix} -13 & 12 \\ -20 & 18 \end{pmatrix}$   $\leftarrow$  hässlich!

Wie lautet  $M_C^C(\phi)$ ?

$M_B^C$  ist einfacher auszurechnen:

$$\begin{aligned} id(f_1) &= 4e_1 + 5e_2 \\ id(f_2) &= 3e_1 + 4e_2 \end{aligned} \quad \rightsquigarrow M_B^C = \begin{pmatrix} 4 & 3 \\ 5 & 4 \end{pmatrix}$$

$$M_B^C = \begin{pmatrix} M_B^C \end{pmatrix}^{-1} = \begin{pmatrix} 4 & -3 \\ -5 & 4 \end{pmatrix}$$

$$M_C^C(\phi) = M_B^C \cdot M_B^B(\phi) \cdot M_B^C = \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 3 \end{pmatrix} \leftarrow \text{schöner}$$

Def. Matrizen  $A, B \in K^{n \times n}$  heißen ähnlich, falls es  $C \in K^{n \times n}$  invertierbar gibt mit

$$B = C^{-1}AC$$

Eine nützliche Rechenregel  $CA^nC^{-1} = (CAC^{-1})^n$

Beweis: Induktion über  $n$ :

(IA)  $n=0$ :  $A^0 = I_n$   
 $CA^0C^{-1} = CI_nC^{-1} = I_n = (CAC^{-1})^0$

(IS)  $n \rightarrow n+1$ :  
 $CA^{n+1}C^{-1} = CA^nAC^{-1} = (CA^nC^{-1})(CAC^{-1})$   
 $= (CAC^{-1})^n (CAC^{-1}) = (CAC^{-1})^{n+1} \quad \square$

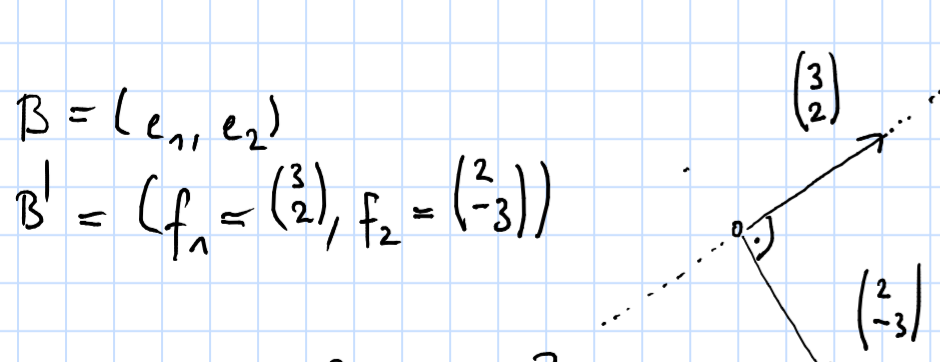
Beispiel oben:  $A = \begin{pmatrix} -13 & 12 \\ -20 & 18 \end{pmatrix}$ ,  $B = \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 3 \end{pmatrix}$

Berechne  $A^{10}$ ! Potenzen von Diagonalmatrizen sind einfach:  $D = \begin{pmatrix} d_1 & 0 \\ 0 & d_2 \end{pmatrix}$

Wir wissen  $A = \begin{pmatrix} 4 & 3 \\ 5 & 4 \end{pmatrix} B \begin{pmatrix} 4 & 3 \\ 5 & 4 \end{pmatrix}^{-1} \quad \hookrightarrow D^{10} = \begin{pmatrix} d_1^{10} & 0 \\ 0 & d_2^{10} \end{pmatrix}$

$$\hookrightarrow A^{10} = \begin{pmatrix} 4 & 3 \\ 5 & 4 \end{pmatrix} \underbrace{\begin{pmatrix} 1024 & 0 \\ 0 & 59,049 \end{pmatrix}}_{B^{10}} \begin{pmatrix} 4 & 3 \\ 5 & 4 \end{pmatrix}^{-1}$$

Beispiel Spiegelung an der Achse  $L = \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid 2x - 3y\}$



Sei  $s: \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}^2$  die Spiegelung an  $L$ .

$$M_{B'}^{B'}(s) = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}, \text{ dann } s(f_1) = f_1, s(f_2) = -f_2$$

$$M_B^{B'} = \begin{pmatrix} 3 & 2 \\ 2 & -3 \end{pmatrix}$$

$$\begin{aligned} M_B^B(s) &= \begin{pmatrix} 3 & 2 \\ 2 & -3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 3 & 2 \\ 2 & -3 \end{pmatrix}^{-1} \\ &= \begin{pmatrix} 3 & 2 \\ 2 & -3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix} \frac{1}{-9-4} \begin{pmatrix} -3 & -2 \\ -2 & 3 \end{pmatrix} \\ &= \begin{pmatrix} 3 & -2 \\ 2 & 3 \end{pmatrix} \frac{1}{-13} \begin{pmatrix} -3 & -2 \\ -2 & 3 \end{pmatrix} \\ &= \frac{1}{-13} \begin{pmatrix} -5 & -12 \\ -12 & 5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \frac{5}{13} & \frac{12}{13} \\ \frac{12}{13} & -\frac{5}{13} \end{pmatrix} \end{aligned}$$

Schmierblatt:

$$\begin{pmatrix} 4 & 3 \\ 5 & 4 \end{pmatrix}^{-1} = \begin{pmatrix} 4 & -3 \\ -5 & 4 \end{pmatrix} \quad M_B^{B'}(\text{id}) = \begin{pmatrix} 4 & 3 \\ 5 & 4 \end{pmatrix}$$

$$e_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \quad e_2 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}, \quad f_1 = \begin{pmatrix} 4 \\ 5 \end{pmatrix}, \quad f_2 = \begin{pmatrix} 3 \\ 4 \end{pmatrix}$$

$$2f_1 = Af_1$$

$$3f_2 = Af_2$$

$$A = M_B^{B'}(\text{id}) \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 3 \end{pmatrix} M_{B'}^B(\text{id})$$

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

$$= \begin{pmatrix} 8 & 9 \\ 10 & 12 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 4 & -3 \\ -5 & 4 \end{pmatrix}$$

$$= \begin{pmatrix} -13 & 12 \\ -20 & 18 \end{pmatrix}$$