
Lineare Algebra I

⊛ ————— ⊛
Lösungen zu diversen Aufgaben im Kurs

Raj Dahya
Fakultät für Mathematik und Informatik/Institut für Philosophie
Universität Leipzig.
Wintersemester 2020/2021

Vorwort

Dieses Dokument enthält Lösungsansätze zu den Übungsserien, Selbstkontrollenaufgaben, und Quizzes. Diese werden natürlich *nach* Abgabefristen hochgeladen und dienen *nicht* als Musterlösungen! Der Zweck dieser Lösungen ist es vielmehr, Ansätze zu präsentieren, mit denen man seine *eigenen* Versuche vergleichen kann.

Inhaltsverzeichnis

I	Übungsserien	4
1	Woche 1	5
1.1	Aufgabe 1	5
1.2	Aufgabe 2	7
1.3	Aufgabe 3	10
2	Woche 2	12
2.1	Aufgabe 1	12
2.2	Aufgabe 2	13
2.3	Aufgabe 3	14
3	Woche 3	16
3.1	Aufgabe 1	16
3.2	Aufgabe 2	18
3.3	Aufgabe 3	20
II	Selbstkontrollenaufgaben	21
4	Woche 4	22
4.1	Aufgabe 1	22
4.2	Aufgabe 2	22
4.3	Aufgabe 3	22
4.4	Aufgabe 4	23
4.5	Aufgabe 5	24
4.6	Aufgabe 6	24
4.7	Aufgabe 7	24
4.8	Aufgabe 8	25
4.9	Aufgabe 9	26
4.10	Aufgabe 10	26
4.11	Aufgabe 11	27
III	Quizzes	29
1	Woche 1	30
2	Woche 2	31
3	Woche 3	32
	Literaturverzeichnis	33

TEIL I
Übungsserien

Übungsserie 1

Woche 1

ACHTUNG. Diese Lösungen dienen *nicht* als Musterlösungen sondern eher als Referenz. Hier wird eingehender gearbeitet, als generell verlangt wird. Das Hauptziel hier ist, eine Variante anzubieten, gegen die man seine Versuche vergleichen kann.

Aufgabe 1.1

Zu bestimmen ist die Lösungsmenge

$$L_{\alpha, \beta} := \{ \mathbf{x} \in \mathbb{R}^n \mid A_{\alpha} \mathbf{x} = \mathbf{b}_{\beta} \}$$

für $\alpha, \beta \in \mathbb{R}$, wobei $m = 3$ und $n = 4$, und $A_{\alpha} \in \mathbb{R}^{m \times n}$ und $\mathbf{b}_{\beta} \in \mathbb{R}^m$ durch

$$A_{\alpha} := \begin{pmatrix} 1 & 7 & 2 & -1 \\ 1 & 8 & 6 & -3 \\ 2 & 14 & \alpha & -2 \end{pmatrix} \quad \mathbf{b}_{\beta} := \begin{pmatrix} 4 \\ 0 \\ \beta \end{pmatrix}$$

gegeben sind. Um die Lösungsmenge zu bestimmen führen wir das Gaußverfahren aus:

Ursprüngliches LGS ($A_{\alpha} | \mathbf{b}_{\beta}$):

$$\left(\begin{array}{cccc|c} 1 & 7 & 2 & -1 & 4 \\ 1 & 8 & 6 & -3 & 0 \\ 2 & 14 & \alpha & -2 & \beta \end{array} \right)$$

Wende die Zeilentransformationen

$$\begin{array}{l} Z_2 \leftarrow Z_2 - Z_1 \\ Z_3 \leftarrow Z_3 - 2 \cdot Z_1 \end{array}$$

an:

$$\left(\begin{array}{cccc|c} \boxed{1} & 7 & 2 & -1 & 4 \\ 0 & \boxed{1} & 4 & -2 & -4 \\ 0 & 0 & \boxed{\alpha - 4} & 0 & \beta - 8 \end{array} \right)$$

Die eingekreisten Einträge markieren die ersten Einträge der Stufen. Es gibt also 2 oder 3 Stufen, je nachdem, ob $\alpha - 4 = 0$. Dies führt zu einem Fallunterschied:

Fall 1. $\alpha - 4 = 0$. Das heißt, $\alpha = 4$. In diesem Falle hat das augmentierte System genau 2 Stufen und sieht wie folgt aus:

$$\left(\begin{array}{cccc|c} \boxed{1} & 7 & 2 & -1 & 4 \\ 0 & \boxed{1} & 4 & -2 & -4 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & \beta - 8 \end{array} \right)$$

Dies führt zu zwei weiteren Fällen, denn die 3. Gleichung ist jetzt genau dann lösbar, wenn $\beta - 8 = 0$.

Fall 1a. $\beta - 8 \neq 0$. Das heißt, $\beta \neq 8$. Dann ist die 3. Gleichung und damit das LGS nicht lösbar. Darum erhalten wir $\boxed{L_{\alpha, \beta} = \emptyset}$.

Fall 1b. $\beta - 8 = 0$. Das heißt, $\beta = 8$. Dann ist die 3. Gleichung trivialerweise erfüllt. Das augmentierte System sieht wie folgt aus:

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

und kann jetzt aufgelöst werden. Wir arbeiten von unten nach oben:

Aus der ganzen Zeilenstufenform erschließt sich

x_3, x_4 sind frei

Aus der Stufenform von Gleichungen 2 und 1 erschließt sich

$$\begin{aligned} x_2 &= -4 - 4x_3 + 2x_4 \\ x_1 &= 4 - 7x_2 - 2x_3 + x_4 \\ &= 4 - 7(-4 - 4x_3 + 2x_4) - 2x_3 + x_4 \\ &= 32 + 26x_3 - 13x_4 \end{aligned}$$

Zusammengefasst erhalten wir die allgemeine Form der Lösung:

$$\begin{aligned} \mathbf{x} &= \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{pmatrix} \\ &= \begin{pmatrix} 32 + 26x_3 - 13x_4 \\ -4 - 4x_3 + 2x_4 \\ x_3 \\ x_4 \end{pmatrix} \\ &= \begin{pmatrix} 32 + 26x_3 - 13x_4 \\ -4 - 4x_3 + 2x_4 \\ 0 + 1x_3 + 0x_4 \\ 0 + 0x_3 + 1x_4 \end{pmatrix} \\ &= \begin{pmatrix} 32 \\ -4 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 26x_3 \\ -4x_3 \\ 1x_3 \\ 0x_3 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} -13x_4 \\ 2x_4 \\ 1x_4 \\ 1x_4 \end{pmatrix} \\ &= \begin{pmatrix} 32 \\ -4 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} + x_3 \cdot \begin{pmatrix} 26 \\ -4 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} + x_4 \cdot \begin{pmatrix} -13 \\ 2 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} \end{aligned}$$

mit x_3, x_4 frei wählbar.

Also erhalten wir in diesem Falle $L_{\alpha, \beta} = \left\{ \begin{pmatrix} 32 \\ -4 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} + t_1 \cdot \begin{pmatrix} 26 \\ -4 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} + t_2 \cdot \begin{pmatrix} -13 \\ 2 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} \mid t_1, t_2 \in \mathbb{R} \right\}$,

oder etwas kompakter formuliert, $L_{\alpha, \beta} = \begin{pmatrix} 32 \\ -4 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} + \text{Lin} \left\{ \begin{pmatrix} 26 \\ -4 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} -13 \\ 2 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} \right\}$.

Fall 2. $\alpha - 4 \neq 0$. Das heißt, $\alpha \neq 4$. In diesem Falle hat das augmentierte System genau 3 Stufen und diesmal ist nur x_4 frei. Man beachte, dass dies im Grunde genau wie Fall 1b ist, nur dass wir zusätzlich Gleichung 3 beachten und x_3 bestimmen müssen.

Aus der Stufenform von Gleichungen 3 ergibt sich

$$x_3 = \frac{\beta - 8}{\alpha - 4}$$

Der Rest der Lösung des Gleichungssystems verhält sich genau wie im Fall 1b, das heißt

$$\begin{aligned} \mathbf{x} &= \begin{pmatrix} 32 \\ -4 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} + x_3 \cdot \begin{pmatrix} 26 \\ -4 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} + x_4 \cdot \begin{pmatrix} -13 \\ 2 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} \\ &= \begin{pmatrix} 32 \\ -4 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} + \frac{\beta - 8}{\alpha - 4} \cdot \begin{pmatrix} 26 \\ -4 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} + x_4 \cdot \begin{pmatrix} -13 \\ 2 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}, \end{aligned}$$

wobei x_4 frei wählbar ist.

Also erhalten wir in diesem Falle $L_{\alpha, \beta} = \left\{ \begin{pmatrix} 32 \\ -4 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} + \frac{\beta - 8}{\alpha - 4} \cdot \begin{pmatrix} 26 \\ -4 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} + t \cdot \begin{pmatrix} -13 \\ 2 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} \mid t \in \mathbb{R} \right\}$, oder

etwas kompakter formuliert, $L_{\alpha, \beta} = \begin{pmatrix} 32 \\ -4 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} + \frac{\beta - 8}{\alpha - 4} \cdot \begin{pmatrix} 26 \\ -4 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} + \text{Lin} \left\{ \begin{pmatrix} -13 \\ 2 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} \right\}$.

Wir fassen die Lösung für alle Fälle zusammen:

$$L_{\alpha,\beta} = \begin{cases} \emptyset & : \alpha = 4, \beta \neq 8 \\ \mathbf{u} + \text{Lin}\{\mathbf{v}, \mathbf{w}\} & : \alpha = 4, \beta = 8 \\ \mathbf{u} + \frac{\alpha-4}{\beta-8}\mathbf{v} + \text{Lin}\{\mathbf{w}\} & : \alpha \neq 4 \end{cases}$$

für alle $\alpha, \beta \in \mathbb{R}$, wobei $\mathbf{u} = \begin{pmatrix} 32 \\ -4 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$, $\mathbf{v} = \begin{pmatrix} 26 \\ -4 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}$, $\mathbf{w} = \begin{pmatrix} -13 \\ 2 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$.

Aufgabe 1.2

Satz 1.1 Angewandt auf die erweiterte Koeffizientenmatrix eines linearen Gleichungssystems verändern die elementaren Zeilenumformungen vom Typ (I), (II) und (III) die Menge der Lösungen nicht. \diamond

Wir beweisen Satz 1.1 mithilfe der folgenden Teilergebnisse.

Lemma 1.2 Seien $m, n \in \mathbb{N}$ und $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ und $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^m$. Für $i, j \in \{1, 2, \dots, m\}$ mit $i \neq j$ bezeichne mit

$$(A|\mathbf{b}) \xrightarrow{I;i,j} (A'|\mathbf{b}')$$

die Anwendung von Zeilentransformation (I) auf $(A|\mathbf{b})$, wobei Zeile $_i$ und Zeile $_j$ umgetauscht werden, was in $(A'|\mathbf{b}')$ resultiert. Dann für alle $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$, falls \mathbf{x} eine Lösung für $(A|\mathbf{b})$ ist, dann ist \mathbf{x} eine Lösung für $(A'|\mathbf{b}')$. \diamond

Beweis. Betrachte den Fall $i < j$. Es gilt

$$\begin{aligned} & \mathbf{x} \text{ eine Lösung für } (A|\mathbf{b}) \\ \implies & \left\{ \begin{array}{l} (a_{1,1}x_1 + a_{1,2}x_2 + \dots + a_{1,n}x_n = b_1) \\ \text{und } (a_{2,1}x_1 + a_{2,2}x_2 + \dots + a_{2,n}x_n = b_2) \\ \dots \\ \text{und } (a_{i,1}x_1 + a_{i,2}x_2 + \dots + a_{i,n}x_n = b_i) \\ \dots \\ \text{und } (a_{j,1}x_1 + a_{j,2}x_2 + \dots + a_{j,n}x_n = b_j) \\ \dots \\ \text{und } (a_{m,1}x_1 + a_{m,2}x_2 + \dots + a_{m,n}x_n = b_m) \end{array} \right. \\ \\ \implies & \left\{ \begin{array}{l} (a_{1,1}x_1 + a_{1,2}x_2 + \dots + a_{1,n}x_n = b_1) \\ \text{und } (a_{2,1}x_1 + a_{2,2}x_2 + \dots + a_{2,n}x_n = b_2) \\ \dots \\ \text{und } (a_{j,1}x_1 + a_{j,2}x_2 + \dots + a_{j,n}x_n = b_j) \\ \dots \\ \text{und } (a_{i,1}x_1 + a_{i,2}x_2 + \dots + a_{i,n}x_n = b_i) \\ \dots \\ \text{und } (a_{m,1}x_1 + a_{m,2}x_2 + \dots + a_{m,n}x_n = b_m) \end{array} \right. \end{aligned}$$

da lediglich zwei Aussagen in einer Konjunktion umgetauscht werden

$$\implies \mathbf{x} \text{ eine Lösung für } (A'|\mathbf{b}'), \text{ da } (A|\mathbf{b}) \xrightarrow{I;i,j} (A'|\mathbf{b}').$$

Der Fall $i > j$ lässt sich analog zeigen. Falls $i = j$ bleibt das System unverändert, sodass die Behauptung trivialerweise gilt. \blacksquare

Lemma 1.3 Seien $m, n \in \mathbb{N}$ und $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ und $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^m$. Für $i \in \{1, 2, \dots, m\}$ und $\alpha \in \mathbb{R} \setminus \{0\}$ bezeichne mit

$$(A|\mathbf{b}) \xrightarrow{II;i,\alpha} (A'|\mathbf{b}')$$

die Anwendung von Zeilentransformation (II) auf $(A|\mathbf{b})$, wobei Zeile $_i$ durch $\alpha \cdot$ Zeile $_i$ ersetzt wird, was in $(A'|\mathbf{b}')$ resultiert. Dann für alle $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$, falls \mathbf{x} eine Lösung für $(A|\mathbf{b})$ ist, dann ist \mathbf{x} eine Lösung für $(A'|\mathbf{b}')$. \diamond

Beweis. Es gilt

$$\implies \left\{ \begin{array}{l} \mathbf{x} \text{ eine Lösung für } (A|\mathbf{b}) \\ (a_{1,1}x_1 + a_{1,2}x_2 + \dots + a_{1,n}x_n = b_1) \\ \text{und } (a_{2,1}x_1 + a_{2,2}x_2 + \dots + a_{2,n}x_n = b_2) \\ \dots \\ \text{und } (a_{i,1}x_1 + a_{i,2}x_2 + \dots + a_{i,n}x_n = b_i) \\ \dots \\ \text{und } (a_{m,1}x_1 + a_{m,2}x_2 + \dots + a_{m,n}x_n = b_m) \end{array} \right.$$

$$\begin{aligned} \Rightarrow & \left\{ \begin{array}{l} (a_{1,1}x_1 + a_{1,2}x_2 + \dots + a_{1,n}x_n = b_1) \\ \text{und} \\ (a_{2,1}x_1 + a_{2,2}x_2 + \dots + a_{2,n}x_n = b_2) \\ \dots \\ \text{und} \\ (\alpha \cdot (a_{i,1}x_1 + a_{i,2}x_2 + \dots + a_{i,n}x_n) = \alpha \cdot b_i) \\ \dots \\ \text{und} \\ (a_{m,1}x_1 + a_{m,2}x_2 + \dots + a_{m,n}x_n = b_m) \end{array} \right. \\ \\ \Rightarrow & \left\{ \begin{array}{l} (a_{1,1}x_1 + a_{1,2}x_2 + \dots + a_{1,n}x_n = b_1) \\ \text{und} \\ (a_{2,1}x_1 + a_{2,2}x_2 + \dots + a_{2,n}x_n = b_2) \\ \dots \\ \text{und} \\ (\alpha \cdot a_{i,1}x_1 + \alpha \cdot a_{i,2}x_2 + \dots + \alpha \cdot a_{i,n}x_n = \alpha \cdot b_i) \\ \dots \\ \text{und} \\ (a_{m,1}x_1 + a_{m,2}x_2 + \dots + a_{m,n}x_n = b_m) \end{array} \right. \end{aligned}$$

x eine Lösung für $(A'|\mathbf{b})'$, da $(A|\mathbf{b}) \xrightarrow{III;i,\alpha} (A'|\mathbf{b})'$.

Also gilt die Behauptung. ■

Lemma 1.4 Seien $m, n \in \mathbb{N}$ und $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ und $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^m$. Für $i, j \in \{1, 2, \dots, m\}$ mit $i \neq j$ und $\alpha \in \mathbb{R}$ bezeichne mit

$$(A|\mathbf{b}) \xrightarrow{III;i,j,\alpha} (A'|\mathbf{b})'$$

die Anwendung von Zeilentransformation (III) auf $(A|\mathbf{b})$, wobei Zeile $_i$ durch die Addition von Zeile $_i$ mit α -Zeile $_j$ ersetzt wird, was in $(A'|\mathbf{b})'$ resultiert. Dann für alle $x \in \mathbb{R}^n$, falls x eine Lösung für $(A|\mathbf{b})$ ist, dann ist x eine Lösung für $(A'|\mathbf{b})'$. ◇

Beweis. Es gilt

$$\begin{aligned} & x \text{ eine Lösung für } (A|\mathbf{b}) \\ \Rightarrow & \left\{ \begin{array}{l} (a_{1,1}x_1 + a_{1,2}x_2 + \dots + a_{1,n}x_n = b_1) \\ \text{und} \\ (a_{2,1}x_1 + a_{2,2}x_2 + \dots + a_{2,n}x_n = b_2) \\ \dots \\ \text{und} \\ (a_{i,1}x_1 + a_{i,2}x_2 + \dots + a_{i,n}x_n = b_i) \\ \dots \\ \text{und} \\ (a_{m,1}x_1 + a_{m,2}x_2 + \dots + a_{m,n}x_n = b_m) \end{array} \right. \\ \\ \Rightarrow & \left\{ \begin{array}{l} (a_{1,1}x_1 + a_{1,2}x_2 + \dots + a_{1,n}x_n = b_1) \\ \text{und} \\ (a_{2,1}x_1 + a_{2,2}x_2 + \dots + a_{2,n}x_n = b_2) \\ \dots \\ \text{und} \\ (a_{i,1}x_1 + a_{i,2}x_2 + \dots + a_{i,n}x_n + \alpha \cdot b_j = b_i + \alpha \cdot b_j) \\ \dots \\ \text{und} \\ (a_{m,1}x_1 + a_{m,2}x_2 + \dots + a_{m,n}x_n = b_m) \end{array} \right. \\ \\ \Rightarrow & \left\{ \begin{array}{l} (a_{1,1}x_1 + a_{1,2}x_2 + \dots + a_{1,n}x_n = b_1) \\ \text{und} \\ (a_{2,1}x_1 + a_{2,2}x_2 + \dots + a_{2,n}x_n = b_2) \\ \dots \\ \text{und} \\ (a_{i,1}x_1 + a_{i,2}x_2 + \dots + a_{i,n}x_n + \alpha \cdot a_{j,1}x_1 + \alpha \cdot a_{j,2}x_2 + \dots + \alpha \cdot a_{j,n}x_n = b_i + \alpha \cdot b_j) \\ \dots \\ \text{und} \\ (a_{m,1}x_1 + a_{m,2}x_2 + \dots + a_{m,n}x_n = b_m) \end{array} \right. \end{aligned}$$

da laut der j -ten Gleichung gilt $b_j = \sum_{k=1}^m a_{j,k}x_k$

$$\Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} (a_{1,1}x_1 + a_{1,2}x_2 + \dots + a_{1,n}x_n = b_1) \\ \text{und} \\ (a_{2,1}x_1 + a_{2,2}x_2 + \dots + a_{2,n}x_n = b_2) \\ \dots \\ \text{und} \\ (a'_{i,1}x_1 + a'_{i,2}x_2 + \dots + a'_{i,n}x_n = b'_i) \\ \dots \\ \text{und} \\ (a_{m,1}x_1 + a_{m,2}x_2 + \dots + a_{m,n}x_n = b_m), \end{array} \right.$$

wobei $a'_{i,k} = a_{i,k} + \alpha \cdot a_{j,k}$ für alle k und $b'_i = b_i + \alpha \cdot b_j$

$$\Rightarrow x \text{ eine Lösung für } (A'|\mathbf{b})', \text{ da } (A|\mathbf{b}) \xrightarrow{III;i,j,\alpha} (A'|\mathbf{b})'.$$

Also gilt die Behauptung. ■

Endlich können wir Satz 1.1 beweisen:

Beweis (von Satz 1.1). Seien $m, n \in \mathbb{N}$ und $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ und $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^m$. Seien $A' \in \mathbb{R}^{m \times n}$ und $\mathbf{b}' \in \mathbb{R}^m$, so dass $(A|\mathbf{b})$ durch eine Transformation der Art (I), (II) oder (III) aus $(A|\mathbf{b})$ entsteht. Das heißt, entweder

$$\begin{aligned} & (A|\mathbf{b}) \xrightarrow{I;i,j} (A'|\mathbf{b}') \\ \text{oder} & (A|\mathbf{b}) \xrightarrow{I;i,\alpha} (A'|\mathbf{b}') \\ \text{oder} & (A|\mathbf{b}) \xrightarrow{III;i,j,\alpha} (A'|\mathbf{b}') \end{aligned} \quad (1.1)$$

gilt, für ein $i, j \in \{1, 2, \dots, m\}$ mit $i \neq j$ und $\alpha \in \mathbb{R} \setminus \{0\}$.

Zu zeigen:

$$\{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n \mid \mathbf{x} \text{ eine Lösung für } (A|\mathbf{b})\} = \{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n \mid \mathbf{x} \text{ eine Lösung für } (A'|\mathbf{b}')\}. \quad (1.2)$$

Wir zeigen dies in zwei Teile:

(\subseteq .)

Sei $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$ ein beliebiges Element aus der linken Menge, d. h. \mathbf{x} ist eine Lösung zu $(A|\mathbf{b})$. Laut Lemma 1.2 + Lemma 1.3 + Lemma 1.4 und wegen (1.1) erhalten wir, dass \mathbf{x} eine Lösung zu $(A'|\mathbf{b}')$ ist, d. h. \mathbf{x} liegt in der rechten Menge. Also ist die linke Menge in der rechten enthalten.

(\supseteq .)

Man beachte zuerst, dass sich die Transformation in (1.1) umkehren lässt— und zwar durch Elementartransformationen. Es ist einfach zu sehen, dass entweder

$$\begin{aligned} & (A'|\mathbf{b}') \xrightarrow{I;i,j} (A|\mathbf{b}) \\ \text{oder} & (A'|\mathbf{b}') \xrightarrow{I;i,\alpha^{-1}} (A|\mathbf{b}) \\ \text{oder} & (A'|\mathbf{b}') \xrightarrow{III;i,j,-\alpha} (A|\mathbf{b}). \end{aligned}$$

Die Situation ist also analog zum \subseteq -Teil. Darum gilt die \supseteq -Inklusion in (1.2). ■

Aufgabe 1.3

Für diese Aufgabe wird das Konzept der *linearen Unabhängigkeit* aus Kapitel 5 angewandt.

Definition 1.5 Seien $m, n \in \mathbb{N}$ mit $m > n$ und seien $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^m$, und $I \subseteq \{1, 2, \dots, m\}$. Bezeichne mit $(A|\mathbf{b})_I$ die erweiterte Koeffizientenmatrix $(A|\mathbf{b})$, die auf die Zeilen mit Indexes aus I (in bspw. aufsteigender Reihenfolge) reduziert ist. \diamond

Beispiel 1.6 Für $(A|\mathbf{b})$ gleich

$$\left(\begin{array}{ccc|c} -5 & 0 & 0 & -7 \\ 4 & -6 & -10 & 6 \\ -2 & -6 & -6 & 9 \\ -7 & 4 & -1 & -5 \\ 4 & -5 & 2 & -9 \\ -5 & 8 & -7 & -5 \end{array} \right)$$

und $I = \{2, 5, 6\}$ ist $(A|\mathbf{b})_I$ gleich

$$\left(\begin{array}{ccc|c} 4 & -6 & -10 & 6 \\ 4 & -5 & 2 & -9 \\ -5 & 8 & -7 & -5 \end{array} \right).$$

Mit diesem Mittel können wir nun die Hauptaussage in der Aufgabe formulieren:

Satz 1.7 Seien $m, n \in \mathbb{N}$ mit $m > n$ und seien $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ und $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^m$. Falls $(A|\mathbf{b})$ unlösbar ist, dann existiert $I \subseteq \{1, 2, \dots, m\}$ mit $|I| = n + 1$, so dass $(A|\mathbf{b})_I$ unlösbar ist. \diamond

Beweis. Es stehen nun die *Zeilen* der Matrix A im Fokus. Wir verwandeln diese in Vektoren, d. h. setze

$$\mathbf{z}^{(i)} \in \mathbb{R}^n \text{ die } i\text{-te Zeile von } A \text{ als Vektor geschrieben}$$

für $i \in \{1, 2, \dots, m\}$. Da $\mathbf{z}^{(1)}, \mathbf{z}^{(2)}, \dots, \mathbf{z}^{(m)} \in \mathbb{R}^n$, können wir eine *maximale Menge* $I_0 \subseteq \{1, 2, \dots, m\}$ finden, so dass $(\mathbf{z}^{(i)})_{i \in I_0}$ aus linear unabhängigen Vektoren besteht. Wegen der Dimension von \mathbb{R}^n gilt $|I_0| \leq \min\{m, n\} = n$. Sei $k \in \{1, 2, \dots, m\} \setminus I_0$ beliebig. Wegen Maximalität muss $(\mathbf{z}^{(i)})_{i \in I_0 \cup \{k\}}$ *linear abhängig* sein. Und wegen der linearen Unabhängigkeit von $(\mathbf{z}^{(i)})_{i \in I_0}$ existieren (eindeutige) Koeffizienten $c_{k,i} \in \mathbb{R}$ für $i \in I_0$ so dass

$$\mathbf{z}^{(k)} = \sum_{i \in I_0} c_{k,i} \mathbf{z}^{(i)} \tag{1.3}$$

gilt.

Um nun die Hauptaussage zu zeigen, nehmen wir an, dass $(A|\mathbf{b})$ unlösbar ist. **Zu zeigen:** Es gibt eine Teilmenge $I \subseteq \{1, 2, \dots, m\}$ mit $|I| = n + 1$, so dass $(A|\mathbf{b})_I$ unlösbar ist.

Angenommen, dies sei nicht der Fall. Aus dieser Annahme leiten wir folgende Behauptungen ab:

Behauptung 1. Die Verhältnisse zwischen den Zeilenvektoren in (1.3) gelten auch für die Einträge aus \mathbf{b} . Das heißt

$$b_k = \sum_{i \in I_0} c_{k,i} b_i \tag{1.4}$$

für alle $k \in \{1, 2, \dots, m+1\} \setminus I_0$.

Bew. Sei $k \in \{1, 2, \dots, m+1\} \setminus I_0$ beliebig. Da $|I_0| \leq n < n + 1$ lässt sich eine Teilmenge $I \subseteq \{1, 2, \dots, m\}$ wählen, mit $I \supseteq I_0 \cup \{k\}$ und $|I| = n + 1$. Dann per *Annahme* ist $(A|\mathbf{b})_I$ lösbar. Das heißt, $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$ existiert, so dass

$$b_i = \sum_{j=1}^n a_{i,j} x_j \tag{1.5}$$

für alle $i \in I$ gilt. Da $k \in I$ und $I_0 \subseteq I$ und wegen (1.3) erhalten wir nun das Verhältnis

$$\begin{aligned} b_k &= \sum_{j=1}^n a_{k,j} x_j \\ &= \sum_{j=1}^n (\mathbf{z}^{(k)})_j x_j \\ &\quad \text{da die Einträge der } k\text{-ten Zeile den Einträgen von } \mathbf{z}^{(k)} \text{ entsprechen} \\ &\stackrel{(1.3)}{=} \sum_{j=1}^n \left(\sum_{i \in I_0} c_{k,i} \mathbf{z}^{(i)} \right)_j x_j \\ &= \sum_{j=1}^n \sum_{i \in I_0} c_{k,i} z_j^{(i)} x_j \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
&= \sum_{i \in I_0} c_{k,i} \sum_{j=1}^n z_j^{(i)} x_j \\
&= \sum_{i \in I_0} c_{k,i} \sum_{j=1}^n a_{i,j} x_j \\
&\quad \text{da die Einträge der } i\text{-ten Zeile den Einträgen von } \mathbf{z}^{(i)} \text{ entsprechen} \\
&\stackrel{(1.5)}{=} \sum_{i \in I_0} c_{k,i} b_i.
\end{aligned}$$

Darum gilt die Behauptung. → (Beh. 1)

Behauptung 2. Es gibt eine Lösung zu $(A|\mathbf{b})$.

Bew. Da $|I_0| \leq n < n+1$ lässt sich eine Teilmenge $I \subseteq \{1, 2, \dots, m\}$ wählen, so dass $I \supseteq I_0$ und $|I| = n+1$. Dann per *Annahme* ist $(A|\mathbf{b})_I$ lösbar. Das heißt, ein $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$ existiert, so dass

$$b_i = \sum_{j=1}^n a_{i,j} x_j \tag{1.6}$$

für alle $i \in I$ gilt. Da $I \supseteq I_0$ können wir **Behauptung 1** und die Verhältnisse in (1.3) anwenden. Für jedes $k \in \{1, 2, \dots, m\} \setminus I$ gilt

$$\begin{aligned}
\sum_{j=1}^n a_{k,j} x_j &= \sum_{j=1}^n (\mathbf{z}^{(k)})_j x_j \\
&\quad \text{da die Einträge der } k\text{-ten Zeile den Einträgen von } \mathbf{z}^{(k)} \text{ entsprechen} \\
&\stackrel{(1.3)}{=} \sum_{j=1}^n \left(\sum_{i \in I_0} c_{k,i} \mathbf{z}^{(i)} \right)_j x_j \\
&= \sum_{j=1}^n \sum_{i \in I_0} c_{k,i} z_j^{(i)} x_j \\
&= \sum_{i \in I_0} c_{k,i} \sum_{j=1}^n z_j^{(i)} x_j \\
&= \sum_{i \in I_0} c_{k,i} \sum_{j=1}^n a_{i,j} x_j \\
&\quad \text{da die Einträge der } i\text{-ten Zeile den Einträgen von } \mathbf{z}^{(i)} \text{ entsprechen} \\
&\stackrel{(1.6)}{=} \sum_{i \in I_0} c_{k,i} b_i \\
&\stackrel{\text{Beh. 1}}{=} b_k
\end{aligned}$$

Also ist $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$ nicht nur eine Lösung zu Zeile i des LGS, $(A|\mathbf{b})$, für jedes $i \in I$, sondern auch für jedes $i \in \{1, 2, \dots, m\} \setminus I$. Das heißt, \mathbf{x} ist eine Lösung des LGS $(A|\mathbf{b})$. Also ist $(A|\mathbf{b})$ lösbar. → (Beh. 2)

Laut **Behauptung 2** ist also $(A|\mathbf{b})$ lösbar. Dies ist aber ein Widerspruch! Darum stimmt die *Annahme* oben nicht. Also gibt es *doch* eine Teilmenge $I \subseteq \{1, 2, \dots, m\}$ mit $|I| = n+1$, so dass $(A|\mathbf{b})_I$ unlösbar ist. Damit wurde die zu zeigende Implikation bewiesen. ■ (Satz 1.7)

Bemerkung 1.8 Falls man sich aber auf rudimentäre Mitteln beschränken will, kann man alternativ wie folgt vorgehen. Man wende zuerst das Gaußverfahren an und erhalte somit eine Folge

$$(A^{(0)}|\mathbf{b}^{(0)}) \rightsquigarrow (A^{(1)}|\mathbf{b}^{(1)}) \rightsquigarrow (A^{(2)}|\mathbf{b}^{(2)}) \rightsquigarrow \dots \rightsquigarrow (A^{(N)}|\mathbf{b}^{(N)})$$

wobei $N \in \mathbb{N}$, $A^{(0)} = A$, $\mathbf{b}^{(0)} = \mathbf{b}$, $(A^{(N)}|\mathbf{b}^{(N)})$ eine erweiterte Koeffizientenmatrix in Zeilenstufenform ist, und jede der » \rightsquigarrow « Übergänge jeweils eine Transformation der Art (I), (II), oder (III) bezeichnet. Da $m > n$ sieht nun die Zeilenstufenform, also $(A^{(N)}|\mathbf{b}^{(N)})$, folgendermaßen aus:

$$\left(\begin{array}{cccccccc|c}
\underbrace{00 \dots 0}_{\ell_1} & \gamma_1 & \dots & * & \dots & \dots & * & \dots & b_1^{(N)} \\
00 \dots 0 & 0 & \underbrace{00 \dots 0}_{\ell_2} & \gamma_2 & \dots & \dots & * & \dots & b_2^{(N)} \\
\vdots & & & & & & & & \vdots \\
00 \dots 0 & 0 & 00 \dots 0 & 0 & \dots & \underbrace{00 \dots 0}_{\ell_r} & \gamma_r & \dots & b_r^{(N)} \\
00 \dots 0 & 0 & 00 \dots 0 & 0 & \dots & 00 \dots 0 & 0 & \dots & b_{r+1}^{(N)} \\
\vdots & & & & & & & & \vdots \\
00 \dots 0 & 0 & 00 \dots 0 & 0 & \dots & 00 \dots 0 & 0 & \dots & b_m^{(N)}
\end{array} \right)$$

wobei $r \in \mathbb{N}_0$ die Anzahl der Stufen ist, $\ell_1, \ell_2, \dots, \ell_r \in \mathbb{N}_0$, und $\gamma_1, \gamma_2, \dots, \gamma_r \in \mathbb{R} \setminus \{0\}$ die Hauptkoeffizienten der Stufen sind. Es muss nun $0 \leq r \leq \min\{m, n\} = n$ gelten.

Jetzt kann man leicht dafür argumentieren, dass (1) die Zeilenstufenform, $(A^{(N)}|\mathbf{b}^{(N)})$, die Implikation erfüllt. Dann aufgrund der Umkehrbarkeit der Elementartransformationen, reicht es aus zu zeigen, dass (2): wenn $(A', \mathbf{b}') \rightsquigarrow (A'', \mathbf{b}'')$ und wenn (A', \mathbf{b}') die Implikation erfüllt, dann erfüllt (A'', \mathbf{b}'') die Implikation. Dies ist nur etwas mühseliger und die Argumentation von (2) führt letzten Endes zu ähnlichen Ideen, die im Beweis oben vorkommen. ◇

Übungsserie 2

Woche 2

ACHTUNG. Diese Lösungen dienen *nicht* als Musterlösungen sondern eher als Referenz. Hier wird eingehender gearbeitet, als generell verlangt wird. Das Hauptziel hier ist, eine Variante anzubieten, gegen die man seine Versuche vergleichen kann.

Aufgabe 2.1

Satz 2.1 (vgl. [Sin20, Korollar 1.3.3]). Sei V ein Vektorraum über \mathbb{R} wie \mathbb{R}^n für ein $n \in \mathbb{N}$. Seien $\mathbf{v}, \mathbf{w} \in V$ mit $\mathbf{v} \neq \mathbf{w}$ und $\mathbf{w} \neq \mathbf{0}$ und sei

$$L := \{s\mathbf{v} + (1-s)\mathbf{w} \mid s \in \mathbb{R}\}$$

die Verbindungsgerade zw. \mathbf{v} und \mathbf{w} . Dann gilt $\mathbf{0} \in L \Leftrightarrow \exists c \in \mathbb{R} : \mathbf{v} = c\mathbf{w}$. ◇

Beweis. Der Beweis wird in zwei Teilen gezeigt.

(\implies). Angenommen, $\mathbf{0} \in L$. **Zu zeigen:** $\exists c \in \mathbb{R} : \mathbf{v} = c\mathbf{w}$.

Per Definition von L existiert ein $s \in \mathbb{R}$, so dass sich $\mathbf{0}$ als $\mathbf{0} = s\mathbf{v} + (1-s)\mathbf{w}$ darstellen lässt. Daraus lässt sich ableiten:

$$\begin{aligned} \mathbf{0} = s\mathbf{v} + (1-s)\mathbf{w} &\iff s\mathbf{v} = (s-1)\mathbf{w} \\ &\iff \underbrace{(s=0 \text{ und } \mathbf{w} = s(\mathbf{w}-\mathbf{v}) = \mathbf{0})}_{\text{unmöglich, da } \mathbf{w} \neq \mathbf{0} \text{ per Voraussetzung}} \text{ oder } (s \neq 0 \text{ und } \mathbf{v} = ((s-1)/s)\mathbf{w}) \\ &\iff s \neq 0 \text{ und } \mathbf{v} = ((s-1)/s)\mathbf{w} \\ &\implies \exists c \in \mathbb{R} : \mathbf{v} = c\mathbf{w}. \end{aligned}$$

(\impliedby). Angenommen, $\mathbf{v} = c\mathbf{w}$ für ein $c \in \mathbb{R}$. **Zu zeigen:** $\mathbf{0} \in L$.

Per Voraussetzung gilt nun $\mathbf{v} \neq \mathbf{w}$, sodass $c = 1$ direkt ausgeschlossen ist.

Setze nun $s := \frac{1}{1-c} \in \mathbb{R}$, was wohldefiniert ist, da $c \neq 1$.

Man berechnet nun

$$\overbrace{s\mathbf{v} + (1-s)\mathbf{w}}^{\in L, \text{ per Definition}} = \frac{1}{1-c}c\mathbf{w} + \left(1 - \frac{1}{1-c}\right)\mathbf{w} = \underbrace{\left(\frac{c}{1-c} + 1 - \frac{1}{1-c}\right)}_{=\frac{c-1}{1-c}+1=0}\mathbf{w} = 0\mathbf{w} = \mathbf{0}.$$

Darum gilt $\mathbf{0} \in L$. ■

Aufgabe 2.2

(a) **Satz 2.2** Seien $\mathbf{v}, \mathbf{v}', \mathbf{w}, \mathbf{w}' \in \mathbb{R}^2$ mit $\mathbf{w}, \mathbf{w}' \neq \mathbf{0}$. Seien $L := \{\mathbf{v} + t\mathbf{w} \mid t \in \mathbb{R}\}$ und $L' := \{\mathbf{v}' + s\mathbf{w}' \mid s \in \mathbb{R}\}$. Angenommen, $L \neq L'$. Dann sind folgende Aussagen äquivalent:

- (i) $L \cap L' = \emptyset$;
- (ii) \mathbf{w}, \mathbf{w}' sind kollinear, d. h. $\exists c \in \mathbb{R} : \mathbf{w} = c\mathbf{w}'$.

◇

Beweis. Der Beweis wird in zwei Teilen gezeigt.

((ai) \implies (aii)). Angenommen, $L \cap L' = \emptyset$. **Zu zeigen:** $\exists c \in \mathbb{R} : \mathbf{w} = c\mathbf{w}'$.

Angenommen, dies sei nicht der Fall.

Da $\mathbf{w}, \mathbf{w}' \neq \mathbf{0}$ bedeutet dies, dass \mathbf{w}, \mathbf{w}' linear unabhängig sind. (\rightarrow Warum??)

Also gilt für den Untervektorraum $U := \text{Lin}\{\mathbf{w}, \mathbf{w}'\}$, dass $\dim(U) = 2$.

Da $U \subseteq \mathbb{R}^2$ Vektorräume sind und $\dim(U) = 2 = \dim(\mathbb{R}^2)$, folgt hieraus, dass $U = \mathbb{R}^2$. (\rightarrow Warum??)

Betrachte bspw. den Vektor

$$\xi := \mathbf{v}' - \mathbf{v} \in \mathbb{R}^2. \quad (2.1)$$

Dann $\xi \in U = \text{Lin}\{\mathbf{w}, \mathbf{w}'\}$. Folglich existieren Skalare $\alpha, \beta \in \mathbb{R}$, so dass $\alpha\mathbf{w} + \beta\mathbf{w}' = \xi$ gilt.

Setze nun $t := \alpha$ und $s := -\beta$. Dann gilt

$$\begin{aligned} \underbrace{\mathbf{v} + t\mathbf{w}}_{\in L} &= (\mathbf{v} + t\mathbf{w}) - (\mathbf{v}' + s\mathbf{w}') + \mathbf{v}' + s\mathbf{w}' \\ &= (\mathbf{v} - \mathbf{v}') + (t\mathbf{w} - s\mathbf{w}') + \mathbf{v}' + s\mathbf{w}' \\ &= (\mathbf{v} - \mathbf{v}') + (\alpha\mathbf{w} + \beta\mathbf{w}') + \mathbf{v}' + s\mathbf{w}' \\ &\stackrel{(2.1)}{=} -\xi + \xi + \mathbf{v}' + s\mathbf{w}' = \underbrace{\mathbf{v}' + s\mathbf{w}'}_{\in L'}. \end{aligned}$$

Darum gilt $L \cap L' \neq \emptyset$, was ein Widerspruch ist.

Darum stimmt die o. s. Annahme nicht. Also sind \mathbf{w}, \mathbf{w}' kollinear.

((aii) \implies (ai)). Angenommen, $\mathbf{w} = c\mathbf{w}'$ für ein $c \in \mathbb{R}$. **Zu zeigen:** $L \cap L' = \emptyset$.

Angenommen, dies sei nicht der Fall. Dann existiert ein Vektor, $\mathbf{u} \in L \cap L'$.

Per Konstruktion existieren dann $s_0, t_0 \in \mathbb{R}$, so dass

$$\mathbf{v} + t_0\mathbf{w} = \mathbf{u} = \mathbf{v}' + s_0\mathbf{w}'.$$

Aus der Voraussetzung für diese Richtung folgt

$$\mathbf{v}' = \mathbf{v} + (t_0 - s_0c)\mathbf{w} \quad (2.2)$$

Beachte, dass $c \neq 0$, denn sonst würde $\mathbf{w} = c\mathbf{w}' = \mathbf{0}$ gelten, was ein Widerspruch ist. Wir berechnen

$$\begin{aligned} L' &= \{\mathbf{v}' + s\mathbf{w}' \mid s \in \mathbb{R}\} \\ &\stackrel{(2.2)}{=} \{\mathbf{v} + (t_0 - s_0c)\mathbf{w} + s\mathbf{w}' \mid s \in \mathbb{R}\} \\ &= \{\mathbf{v} + (t_0 + (s - s_0)c)\mathbf{w} \mid s \in \mathbb{R}\} \\ &= \{\mathbf{v} + t\mathbf{w} \mid t \in R\}, \end{aligned} \quad (2.3)$$

wobei $R = \{t_0 + (s - s_0)c \mid s \in \mathbb{R}\} = f(\mathbb{R})$. Also $R = f(\mathbb{R})$, wobei $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ eine durch $f(s) = t_0 + (s - s_0)c$ definierte Funktion ist. Da $c \neq 0$, ist es einfach zu sehen, dass f surjektiv ist (in der Tat bijektiv). Darum gilt $R = f(\mathbb{R}) = \mathbb{R}$.

Aus (2.3) folgt also $L' = \{\mathbf{v} + t\mathbf{w} \mid t \in \mathbb{R}\} = L$, was ein Widerspruch ist.

Darum stimmt die o. s. Annahme nicht. Also gilt $L \cap L' = \emptyset$. ■

(b) Wir zeigen nun ein minimales Beispiel dafür, dass Satz 2.2 im allgemeinen für andere Vektorräume nicht gilt. Betrachte den Vektorraum \mathbb{R}^3 . Betrachte die folgenden Vektoren in \mathbb{R}^3 :

$$\mathbf{v} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \quad \mathbf{v}' = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \quad \mathbf{w} = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \quad \mathbf{w}' = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}.$$

Bis auf 2-Dimensionalität erfüllen diese die Voraussetzungen in Satz 2.2. Einerseits wurden \mathbf{w}, \mathbf{w}' so gewählt, dass sie *nicht* kollinear sind. Dennoch schneiden sich die beiden Geraden, L, L' , nicht, da $L \subseteq \{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^3 \mid x_1 = 0\} =: E$ und $L' \subseteq \{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^3 \mid x_1 = 1\} =: E'$ und offensichtlich $E \cap E' = \emptyset$.

Aufgabe 2.3

(a) Für jedes $\gamma \in \mathbb{R}$ sei die Gerade $L_\gamma \subseteq \mathbb{R}^2$ gegeben durch

$$L_\gamma = \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid 2x + y = \gamma \cdot (x - 3y - 7)\}.$$

Satz 2.3 Es gibt exakt einen Punkt in dem Schnitt aus den Geraden, L_γ , $\gamma \in \mathbb{R}$. Es gilt nämlich

$$\bigcap_{\gamma \in \mathbb{R}} L_\gamma = \{\xi\}, \text{ wobei } \xi = (1, -2).$$

◇

Beweis. Wir teilen diesen Beweis in zwei Teilen auf:

(\supseteq). Es reicht aus, für alle $\gamma \in \mathbb{R}$ **zu zeigen**, dass $\xi \in L_\gamma$.

Fixiere also ein beliebiges $\gamma \in \mathbb{R}$. Dann

$$\begin{aligned} 2\xi_1 + \xi_2 &= 2 \cdot 1 + (-2) = 0, & \text{und} \\ \gamma \cdot (\xi_1 - 3\xi_2 - 7) &= \gamma \cdot (1 - 3(-2) - 7) = \gamma \cdot 0 = 0. \end{aligned}$$

Also $2\xi_1 + \xi_2 = \gamma \cdot (\xi_1 - 3\xi_2 - 7)$. Folglich gilt $\xi \in L_\gamma$ per Konstruktion.

(\subseteq). Sei $\eta := (x, y) \in \bigcap_{\gamma \in \mathbb{R}} L_\gamma$ beliebig. **Zu zeigen:** $\eta = \xi$.

Zu diesem Zwecke seien $\gamma_1, \gamma_2 \in \mathbb{R}$ irgendwelche Werte mit $\gamma_1 \neq \gamma_2$. Per Wahl gilt $\eta \in L_{\gamma_1} \cap L_{\gamma_2}$. Also

$$\begin{aligned} 2x + y &= \gamma_1 \cdot (x - 3x - 7), \text{ und} \\ 2x + y &= \gamma_2 \cdot (x - 3x - 7). \end{aligned}$$

Wir können ganz naiv arbeiten und die Gleichungen subtrahieren. Dies liefert $(\gamma_1 - \gamma_2) \cdot (x - 3x - 7) = 0$, woraus sich ergibt, dass $x - 3y - 7 = 0$ gelten muss, da $\gamma_1 \neq \gamma_2$. Eingesetzt in die erste Gleichung oben liefert $2x + y = \gamma \cdot 0 = 0$. Darum muss $\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}$ das LGS $(A|\mathbf{b})$ lösen, wobei

$$A = \begin{pmatrix} 1 & -3 \\ 2 & 1 \end{pmatrix}, \quad \mathbf{b} = \begin{pmatrix} 7 \\ 0 \end{pmatrix}$$

Gaußverfahren angewandt auf $(A|\mathbf{b})$:

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

Wende die Zeilentransformation $Z_2 \leftarrow Z_2 - 2 \cdot Z_1$ an:

$$\left(\begin{array}{cc|c} 1 & -3 & 7 \\ 0 & 7 & -14 \end{array} \right)$$

Aus der Stufenform erschließt sich

$$\begin{aligned} y &= \frac{-14}{7} = -2 \\ x &= 7 + 3 \cdot y = 1. \end{aligned}$$

Also $\eta = (x, y) = (1, -2) = \xi$ für alle $\eta \in \bigcap_{\gamma \in \mathbb{R}} L_\gamma$. Das heißt $\bigcap_{\gamma \in \mathbb{R}} L_\gamma \subseteq \{\xi\}$. ■

(b) (i) Sei $\gamma \in \mathbb{R}$. Dann gilt

$$\begin{aligned}(-3, 2) \in L_\gamma &\iff 2(-3) + (2) = \gamma \cdot ((-3) - 3(2) - 7) \\ &\iff \gamma = \frac{-4}{-16} = \frac{1}{4}.\end{aligned}$$

Also ist $\boxed{\gamma = \frac{1}{4}}$ der eindeutige Parameter, für den $(-3, 2) \in L_\gamma$ gilt.

(ii) Sei $\gamma \in \mathbb{R}$. Man beobachte, dass

$$\begin{aligned}L_\gamma &= \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid (2 - \gamma)x + (1 + 3\gamma)y = -7\gamma\} \\ &= \begin{cases} \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid 0x + (1 + 3 \cdot 2)y = -7 \cdot 2\} & : \gamma = 2 \\ \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid (2 - \frac{-1}{3})x + 0y = -7 \cdot \frac{-1}{3}\} & : \gamma = -\frac{1}{3} \\ \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid (2 - \gamma)x + (1 + 3\gamma)y = -7\gamma\} & : \text{sonst} \end{cases} \\ &= \begin{cases} \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid y = -2\} & : \gamma = 2 \\ \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid x = 1\} & : \gamma = -\frac{1}{3} \\ \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid y = \frac{\gamma-2}{1+3\gamma}x - \frac{7\gamma}{1+3\gamma}\} & : \text{sonst} \end{cases}.\end{aligned}$$

Daraus folgt, dass L_γ

- parallel zur x -Achse für $\gamma = 2$ ist,
- parallel zur y -Achse für $\gamma = -\frac{1}{3}$ ist,
- und ansonsten weder zur x - noch y -Achse parallel ist, da in diesem Falle L_γ die Gerade $\gg y = ax + b \ll$ ist, wobei $a \neq 0$.

Also ist der gesuchte Parameterwert eindeutig $\boxed{\gamma = -\frac{1}{3}}$.

(iii) Die Gerade $\gg x - 2y = -1 \ll$ lässt sich äquivalent als $\gg y = \frac{1}{2}x + 1 \ll$ darstellen. Darum wird ein Wert $\gamma \in \mathbb{R}$ gesucht, so dass die Gerade L_γ weder zur x - noch y -Achse parallel ist, und die die y - x -Steigung $\frac{1}{2}$ hat. Nach der o. s. Berechnung in (ii) kommt dies nur für den 3. Fall in Frage. Darum gilt

$$\begin{aligned}L_\gamma \text{ parallel zur Gerade } \gg x - 2y = -1 \ll &\iff \gamma \notin \{2, -\frac{1}{3}\} \text{ und } \frac{\gamma-2}{1+3\gamma} = \frac{1}{2} \\ &\iff \gamma \notin \{2, -\frac{1}{3}\} \text{ und } (\gamma - 2) = \frac{1}{2}(1 + 3\gamma) \\ &\iff \gamma \notin \{2, -\frac{1}{3}\} \text{ und } \gamma = -5 \\ &\iff \gamma = -5.\end{aligned}$$

Also ist der gesuchte Parameterwert eindeutig $\boxed{\gamma = -5}$.

Übungsserie 3

Woche 3

ACHTUNG. Diese Lösungen dienen *nicht* als Musterlösungen sondern eher als Referenz. Hier wird eingehender gearbeitet, als generell verlangt wird. Das Hauptziel hier ist, eine Variante anzubieten, gegen die man seine Versuche vergleichen kann.

Aufgabe 3.1

Wir arbeiten im Vektorraum \mathbb{R}^3 und betrachten die Vektoren

$$\mathbf{v}_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \\ 1 \end{pmatrix} \quad \mathbf{v}_2 = \begin{pmatrix} -2 \\ 5 \\ -2 \end{pmatrix} \quad \mathbf{w}_1 = \begin{pmatrix} 4 \\ -3 \\ -3 \end{pmatrix} \quad \mathbf{w}_2 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

Zu berechnen: $U := \text{Lin}\{\mathbf{v}_1, \mathbf{v}_2\} \cap \text{Lin}\{\mathbf{w}_1, \mathbf{w}_2\}$ als Untervektorraum von \mathbb{R}^3 .

Zu diesem Zwecke betrachte einen beliebigen Vektor, $\xi \in \mathbb{R}^3$. Es gilt

$$\begin{aligned} \xi \in U &\iff \exists t_1, t_2, t_3, t_4 \in \mathbb{R} : \xi = t_1 \mathbf{v}_1 + t_2 \mathbf{v}_2 \text{ und } \xi = t_3 \mathbf{w}_1 + t_4 \mathbf{w}_2 \\ &\iff \exists \mathbf{t} \in \mathbb{R}^4 : \xi = t_1 \mathbf{v}_1 + t_2 \mathbf{v}_2 \text{ und } t_1 \mathbf{v}_1 + t_2 \mathbf{v}_2 = t_3 \mathbf{w}_1 + t_4 \mathbf{w}_2 \\ &\iff \exists \mathbf{t} \in \mathbb{R}^4 : \xi = t_1 \mathbf{v}_1 + t_2 \mathbf{v}_2 \text{ und } t_1 \mathbf{v}_1 + t_2 \mathbf{v}_2 - t_3 \mathbf{w}_1 - t_4 \mathbf{w}_2 = \mathbf{0} \\ &\iff \exists \mathbf{t} \in \mathbb{R}^4 : \xi = t_1 \mathbf{v}_1 + t_2 \mathbf{v}_2 \text{ und } t_1 \mathbf{v}_1 + t_2 \mathbf{v}_2 + t_3 \mathbf{w}_1 + t_4 \mathbf{w}_2 = \mathbf{0} \\ &\iff \exists \mathbf{t} \in \mathbb{R}^4 : \xi = t_1 \mathbf{v}_1 + t_2 \mathbf{v}_2 \text{ und } A \mathbf{t} = \mathbf{0}, \end{aligned} \tag{3.1}$$

wobei

$$A := (\mathbf{v}_1 \ \mathbf{v}_2 \ \mathbf{w}_1 \ \mathbf{w}_2) = \begin{pmatrix} 1 & -2 & 4 & 0 \\ 3 & 5 & -3 & 1 \\ 1 & -2 & -3 & 1 \end{pmatrix}$$

Darum ist es notwendig und hinreichend, die *homogenen Lösungen* für A zu finden, und daraus die Parameter abzulesen.

Homogenes Problem für A :

Zeilentransformationen $Z_2 \leftarrow Z_2 - 3 \cdot Z_1$, $Z_3 \leftarrow Z_3 - Z_1$ anwenden:

$$\begin{pmatrix} 1 & -2 & 4 & 0 \\ 0 & 11 & -15 & 1 \\ 0 & 0 & -7 & 1 \end{pmatrix}$$

Wende die Zeilentransformation $Z_2 \leftarrow Z_2 - Z_3$ an:

$$\begin{pmatrix} 1 & -2 & 4 & 0 \\ 0 & 11 & -8 & 0 \\ 0 & 0 & -7 & 1 \end{pmatrix}$$

Aus der Zeilenstufenform erschließt sich, dass t_4 frei ist. Also $t_4 = \alpha$ für ein frei wählbares $\alpha \in \mathbb{R}$.

Aus der Stufenform von Gleichungen 3, 2, 1 erschließt sich

$$\begin{aligned} t_3 &= \frac{1}{7} t_4 = \frac{1}{7} \alpha \\ t_2 &= \frac{8}{11} t_3 = \frac{8}{77} \alpha \\ t_1 &= 2t_2 - 4t_3 = \frac{16}{77} \alpha - \frac{4}{7} \alpha = -\frac{28}{77} \alpha \end{aligned}$$

Man kann o. E. α durch $\beta := -77\alpha$ ersetzen. Also ist die homogene Lösung gegeben durch

$$\mathbf{t} = \beta \begin{pmatrix} 28 \\ -8 \\ -11 \\ -77 \end{pmatrix}, \quad \text{mit } \beta \in \mathbb{R} \text{ frei wählbar.}$$

Wir können nun (3.1) fortsetzen und erhalten

$$\begin{aligned}
\xi \in U &\iff \exists \mathbf{t} \in \mathbb{R}^4 : \xi = t_1 \mathbf{v}_1 + t_2 \mathbf{v}_2 \text{ und } A\mathbf{t} = \mathbf{0} \\
&\iff \exists \mathbf{t} \in \mathbb{R}^4 : \xi = t_1 \mathbf{v}_1 + t_2 \mathbf{v}_2 \text{ und } \exists \beta \in \mathbb{R} : \mathbf{t} = \beta \begin{pmatrix} 28 \\ -8 \\ -11 \\ -77 \end{pmatrix} \\
&\iff \exists \beta \in \mathbb{R} : \xi = \beta \cdot \underbrace{(28\mathbf{v}_1 + -8\mathbf{v}_2)}_{=:\mathbf{u}} \\
&\iff \xi \in \text{Lin}\{\mathbf{u}\}
\end{aligned} \tag{3.2}$$

für alle $\xi \in \mathbb{R}^3$.
Es gilt

$$\mathbf{u} = 28 \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \\ 1 \end{pmatrix} - 8 \begin{pmatrix} -2 \\ 5 \\ -2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 44 \\ 44 \\ 44 \end{pmatrix} = 44 \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}.$$

Aus (3.2) ergibt sich der zu berechnende Untervektorraum als

$$\text{Lin}\{\mathbf{v}_1, \mathbf{v}_2\} \cap \text{Lin}\{\mathbf{w}_1, \mathbf{w}_2\} = U = \text{Lin}\{\mathbf{u}\} = \text{Lin}\{44 \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}\} = \text{Lin}\{\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}\}.$$

Aufgabe 3.2

Seien X, Y nicht leere Mengen und $f : X \rightarrow Y$ eine Funktion.

(a) **Behauptung.** Die Aussage $\forall A, B \subseteq X : f(A \cap B) = f(A) \cap f(B)$ ist nicht allgemein gültig. ◇

Beweis. Betrachte das Beispiel $X = \{0, 1\}$, $Y = \{2\}$, und $f : X \rightarrow Y$ mit $f(x) = 2$ für alle $x \in X$. Für $A = \{0\}$ und $B = \{1\}$ gilt $f(A \cap B) = f(\emptyset) = \emptyset$, während $f(A) \cap f(B) = \{2\} \cap \{2\} = \{2\}$. Also $f(A \cap B) \neq f(A) \cap f(B)$. Darum ist dies ein Gegenbeispiel zur Aussage. ■

Bemerkung. Die Aussage ist eigentlich genau dann wahr, wenn f injektiv ist.

(b) **Behauptung.** Die Aussage $\forall A, B \subseteq X : f(A \cup B) = f(A) \cup f(B)$ ist allgemein gültig. ◇

Für manche (doppelte) Implikationen hier, nämlich für den Umgang mit Existenzquantoren, braucht man Grundkenntnisse in Prädikatenlogik 1. Stufe. Hierfür gibt es zahlreiche Einführungswerke in die mathematische Logik, bspw. [EFT18].

Beweis. Seien $A, B \subseteq X$ beliebige Teilmengen. Es reicht aus **zu zeigen**, dass $y \in f(A \cup B) \Leftrightarrow y \in f(A) \cup f(B)$ für alle $y \in Y$ gilt.

Sei also $y \in Y$ beliebig. Es gilt

$$\begin{aligned}
 y \in f(A \cup B) &\iff \exists x \in A \cup B : y = f(x) \\
 &\iff \exists x \in X : x \in A \cup B \text{ und } y = f(x) \\
 &\iff \exists x \in X : (x \in A \text{ oder } x \in B) \text{ und } y = f(x) \\
 &\iff \exists x \in X : ((x \in A \text{ und } y = f(x)) \text{ oder } (x \in B \text{ und } y = f(x))) \\
 &\iff \exists x \in X : (x \in A \text{ und } y = f(x)) \text{ oder } \exists x \in X : (x \in B \text{ und } y = f(x)) \\
 &\iff \exists x \in A : y = f(x) \text{ oder } \exists x \in B : y = f(x) \\
 &\iff y \in f(A) \text{ oder } y \in f(B) \\
 &\iff y \in f(A) \cup f(B).
 \end{aligned}$$

Darum gilt $f(A \cup B) = f(A) \cup f(B)$ für alle $A, B \subseteq X$. ■

(c) **Behauptung.** Die Aussage $\forall A \subseteq X : f(X \setminus A) = Y \setminus f(A)$ ist nicht allgemein gültig. ◇

Beweis. Betrachte das Beispiel $X = \{0, 1\}$, $Y = \{2\}$, und $f : X \rightarrow Y$ mit $f(x) = 2$ für alle $x \in X$. Für $A = \{0\}$ gilt $f(X \setminus A) = f(\{1\}) = \{2\}$, während $Y \setminus f(A) = \{2\} \setminus \{2\} = \emptyset$. Also $f(X \setminus A) \neq Y \setminus f(A)$. Darum ist dies ein Gegenbeispiel zur Aussage. ■

Bemerkung. Die Aussage ist eigentlich genau dann wahr, wenn f bijektiv ist. Und eine leicht modifizierte Aussage, $\forall A \subseteq X : f(X \setminus A) = f(X) \setminus f(A)$, ist genau dann wahr, wenn f injektiv ist.

(d) **Behauptung.** Die Aussage $\forall A, B \subseteq Y : f^{-1}(A \cap B) = f^{-1}(A) \cap f^{-1}(B)$ ist allgemein gültig. ◇

Beweis. Seien $A, B \subseteq Y$ beliebige Teilmengen. Es reicht aus **zu zeigen**, dass $x \in f^{-1}(A \cap B) \Leftrightarrow x \in f^{-1}(A) \cap f^{-1}(B)$ für alle $x \in X$ gilt.

Sei also $x \in X$ beliebig. Es gilt

$$\begin{aligned}
 x \in f^{-1}(A \cap B) &\iff f(x) \in A \cap B \\
 &\iff f(x) \in A \text{ und } f(x) \in B \\
 &\iff x \in f^{-1}(A) \text{ und } x \in f^{-1}(B) \\
 &\iff x \in f^{-1}(A) \cap f^{-1}(B).
 \end{aligned}$$

Darum gilt $f^{-1}(A \cap B) = f^{-1}(A) \cap f^{-1}(B)$ für alle $A, B \subseteq Y$. ■

(e) **Behauptung.** Die Aussage $\forall A, B \subseteq Y : f^{-1}(A \cup B) = f^{-1}(A) \cup f^{-1}(B)$ ist allgemein gültig. ◇

Beweis. Seien $A, B \subseteq Y$ beliebige Teilmengen. Es reicht aus **zu zeigen**, dass $x \in f^{-1}(A \cup B) \Leftrightarrow x \in f^{-1}(A) \cup f^{-1}(B)$ für alle $x \in X$ gilt.

Sei also $x \in X$ beliebig. Es gilt

$$\begin{aligned}x \in f^{-1}(A \cup B) &\iff f(x) \in A \cup B \\ &\iff f(x) \in A \text{ oder } f(x) \in B \\ &\iff x \in f^{-1}(A) \text{ oder } x \in f^{-1}(B) \\ &\iff x \in f^{-1}(A) \cup f^{-1}(B).\end{aligned}$$

Darum gilt $f^{-1}(A \cup B) = f^{-1}(A) \cup f^{-1}(B)$ für alle $A, B \subseteq Y$. ■

Aufgabe 3.3

- (a) Seien $n \in \mathbb{N}$ und $v \in \mathbb{R}^n$. Sei $f : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$ durch $f(x) = x + v$ definiert.

Behauptung. f ist bijektiv.

◇

Beweis. Sei $g : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$ durch $g(x) = x - v$ definiert. Es ist einfach zu sehen, dass $f \circ g = \text{id}_{\mathbb{R}^n}$ und $g \circ f = \text{id}_{\mathbb{R}^n}$. Per Definition ist also f eine Bijektion mit Inversem g . ■

- (b) Seien $n \in \mathbb{N}$ und $X = \mathbb{R}^n \times (\mathbb{R}^n \setminus \{0\})$. Sei Y die Menge aller Geraden im \mathbb{R}^n . Sei $f : X \rightarrow Y$ durch $f(v, w) = \{v + t \cdot w \mid t \in \mathbb{R}\}$ definiert.

Behauptung. f ist surjektiv aber nicht injektiv.

◇

Beweis. Surjektivität

Idee: Folgt aus der Definition von Geraden durch Parameter.

Sei $L \subseteq \mathbb{R}^n$ eine beliebige Gerade. **Zu zeigen:** $L \in f(X)$.

Nun, *per Definition* einer Geraden existieren $u, v \in \mathbb{R}^n$ mit $w \neq 0$ und so dass $L = \{u + t \cdot w \mid t \in \mathbb{R}\}$. Offensichtlich gilt $(v, w) \in X$. Darum gilt $L = f((v, w)) \in f(X)$.

Nichtinjektivität

Idee: Wir wissen, dass verschiedene aber parallele Vektoren dieselbe Gerade definieren.

Fixiere beliebiges $v, w \in \mathbb{R}^n$ und wähle ein $c \in \mathbb{R} \setminus \{0, 1\}$.

Dann sind $w, cw \neq 0$ verschiedene aber parallele Vektoren.

Darum gilt $f((v, w)) = \{v + t \cdot w \mid t \in \mathbb{R}\} = \{v + tc \cdot w \mid t \in \mathbb{R}\} = f((v, cw))$.

Da $(v, w) \neq (v, cw)$, ist f somit nicht injektiv. ■

- (c) Es sei X die Menge aller Bücher in einem fixierten Kontext. Sei Y die Menge alle Autor(inn)en von Büchern. Sei $f : X \rightarrow \mathcal{P}(Y)$ definiert durch $f(x) = \{y \mid y \text{ ein(e) Autor(in) vom Buch } x\}$ für alle $x \in X$.

Behauptung. f ist nicht im Allgemeinen injektiv und niemals surjektiv.

◇

Beweis. Nichtsurjektivität

Zu zeigen: Es gibt Konstellationen von Autor(inn)en, die kein gemeinsames Buch verfasst haben.

Es gibt *immer* eine(n) Autor(in) eines Buchs, sodass $\emptyset \notin f(X)$ in allen Kontexten. Darum ist f niemals surjektiv.

Nichtinjektivität

Zu zeigen: Es gibt zwei verschiedene Bücher, die von der gleichen Konstellation an Autor(inn)en verfasst wurden. In unserem Kontext hat bspw. $a = JK \text{ Rowling}$ alleine die Bücher $b_1 := \text{»HP and the Philosopher's Stone«}$ und $b_2 := \text{»HP and the Goblet of Fire«}$ geschrieben. Darum $b_1 \neq b_2$ und $f(b_1) = \{a\} = f(b_2)$. Also ist f in unserem Kontext nicht injektiv. ■

Anmerkung. Falls wir \emptyset von der Bildmenge $\mathcal{P}(Y)$ excludieren, dann können wir mindestens dafür argumentieren, dass f nicht im Allgemeinen surjektiv ist: In unserem konkreten Kontext haben bspw. $JK \text{ Rowling}$ und $Oscar \text{ Wilde}$ nie am selben Buch gearbeitet, also gilt $\{JK \text{ Rowling}, Oscar \text{ Wilde}\} \notin f(X)$. In der Tat ist ein Kontext kaum vorstellbar, in dem sich *alle* Autor(inn)en an einem gemeinsamen Buch beteiligt haben, d. h. $Y \in f(X)$ sowie alle „große“ Teilmengen sind fast immer ausgeschlossen.

- (d) Seien X die Menge aller in Deutschland zugelassener Kfz und Y die Menge aller amtlicher Kennzeichen. Sei $f : X \rightarrow Y$ die Abbildung, die jedem Kfz sein Kennzeichen zuordnet.

Behauptung. f ist injektiv aber nicht im Allgemeinen surjektiv.

◇

Beweis. Injektivität: Jedes Kennzeichen darf per Gesetz nur einem Kfz zugehören. **Nichtsurjektivität:** Es besteht zwar die Chance, dass irgendwann alle Kennzeichen aufgebraucht werden, aber in der Praxis ist die Menge Y sehr groß, dass dies aktuell und für eine lange Zeit nicht vorkommt. ■

TEIL II
Selbstkontrollenaufgaben

SKA Blatt 4

Woche 4

SKA 4.1

Seien X, Y nicht leere Mengen. Einer Abbildung, $f : X \rightarrow Y$, können wir eindeutig die Relation $\text{Gph}(f) := \{(x, y) \in X \times Y \mid f(x) = y\}$ zuordnen. Dies nennt sich der **Graph von f** (siehe [Sin20, §2.3]—dort wird dies mit Γ_f bezeichnet). Hier ist $\text{Gph}(f)$ also eine Relation auf $X \times Y$. In der Tat setzen manche Werke Funktionen mit ihrem Graphen gleich (siehe bspw. [Jec97, S.11]), aber dies ist streng genommen nicht die ganze Wahrheit.

SKA 4.2

Hinweis: Hier scheint im Punkt (ii) etwas verwechselt worden zu sein.

Seien M, N Mengen und $R \subseteq M \times N$.

Behauptung 4.1 Angenommen, R erfülle folgende Eigenschaften:

- (i) $\forall x \in M : \exists y \in N : (x, y) \in R$
- (ii) $\forall x \in M : \forall y, y' \in N : (x, y), (x, y') \in R \Rightarrow y = y'$

Dann existiert eine (notwendigerweise eindeutige) Funktion, $f : M \rightarrow N$, so dass $\text{Gph}(f) = R$. ◇

Beweis. Wir definieren $f : M \rightarrow N$ durch

$$f(x) = y$$

für $(x, y) \in R$. Offensichtlich gilt $\text{Gph}(f) = \{(x, y) \in M \times N \mid f(x) = y\} = \{(x, y) \in M \times N \mid (x, y) \in R\} = R$.

Zu zeigen: (1) f ist überall definiert; (2) f ist wohldefiniert.

Überall definiert: Sei $x \in M$. **Zu zeigen:** $f(x) = y$ für ein $y \in N$.

Eigenschaft (i) besagt, dass ein $y \in N$ existiert, so dass $(x, y) \in R$. Per Konstruktion erhalten wir, dass $f(x) = y$ gilt.

Wohldefiniertheit: Seien $x \in M$ und $y, y' \in N$. Angenommen, $f(x) = y$ und $f(x) = y'$.

Zu zeigen: $y = y'$.

Aus $f(x) = y$ und $f(x) = y'$ folgt $(x, y), (x, y') \in R$ per Konstruktion von f . Eigenschaft (ii) besagt, dass $y = y'$.

Darum ist f eine Abbildung zwischen M und N und $\text{Gph}(f) = R$. ■

SKA 4.3

Sei $X = \{a, b, c\}$ und betrachte die binäre Relation, $(\mathcal{P}(X), \leq)$, definiert durch

$$A \leq B \iff X \setminus A \subseteq X \setminus B$$

für $A, B \in \mathcal{P}(X)$.

Behauptung. $(\mathcal{P}(X), \leq)$ ist eine partielle Ordnung (auch »Halbordnung« genannt). ◇

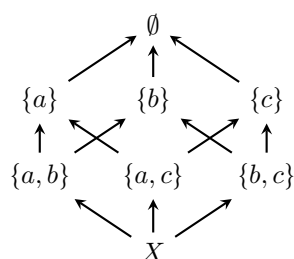
Es gibt nun 3 Ansätze, um dies zu zeigen.

Beweis (Ansatz I). Beobachte, dass für $A, B \in \mathcal{P}(X)$

$$\begin{aligned} A \leq B &\stackrel{\text{Defn}}{\iff} X \setminus A \subseteq X \setminus B \\ &\implies X \setminus (X \setminus A) \supseteq X \setminus (X \setminus B) \\ &\implies A \supseteq B, \text{ da } A, B \subseteq X \\ &\implies X \setminus A \subseteq X \setminus B \\ &\stackrel{\text{Defn}}{\iff} A \leq B, \end{aligned}$$

also $A \leq B \iff A \supseteq B$. Darum kann $(\mathcal{P}(X), \leq)$ mit $(\mathcal{P}(X), \supseteq)$ identifiziert werden. Letzteres ist bekanntermaßen eine Halbordnung. ■ (Ansatz I)

Beweis (Ansatz II). Im konkreten Falle von $X = \{a, b, c\}$ können wir die Relation durch ein *Hasse-Diagramm* skizzieren:



Man sieht, dass dies einen *Verband* und damit insbesondere eine Halbordnung bildet. ■ (Ansatz II)

Beweis (Ansatz III). Wir gehen die Axiome einer Halbordnung durch:

Reflexivität: Sei $A \in \mathcal{P}(X)$ beliebig. **Zu zeigen:** $A \leq A$.

Offensichtlich gilt $X \setminus A \subseteq X \setminus A$.

Per Konstruktion gilt also $A \leq A$.

Antisymmetrie: Seien $A, A' \in \mathcal{P}(X)$ beliebig.

Zu zeigen: $A \leq A'$ und $A' \leq A \implies A = A'$.

Es gilt

$$\begin{aligned} A \leq A' \text{ und } A' \leq A &\iff X \setminus A \subseteq X \setminus A' \text{ und } X \setminus A' \subseteq X \setminus A && \text{(per Konstruktion)} \\ &\implies X \setminus A = X \setminus A' && \text{(per Definition von Mengengleichheit)} \\ &\implies A = A', && \text{da } A, A' \subseteq X. \end{aligned}$$

Transitivität: Seien $A, A', (A'', B'') \in \mathcal{P}(X)$ beliebig.

Zu zeigen: $A \leq A'$ und $A' \leq A'' \implies A \leq A''$.

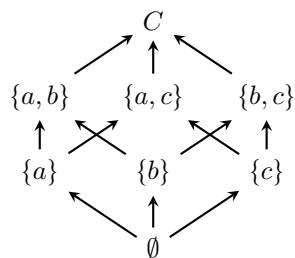
Es gilt

$$\begin{aligned} A \leq A' \text{ und } A' \leq A'' &\iff X \setminus A \subseteq X \setminus A' \text{ und } X \setminus A' \subseteq X \setminus A'' \text{ (per Konstruktion)} \\ &\implies X \setminus A \subseteq X \setminus A'' \\ &\iff A \leq A'' \text{ (per Konstruktion)}. \end{aligned}$$

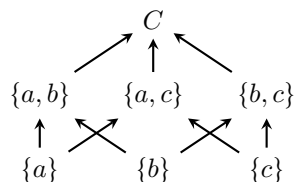
Darum erfüllt $(\mathcal{P}(X), \leq)$ die Axiome einer Halbordnung. ■ (Ansatz III)

SKA 4.4

Betrachten wir die Halbordnung aus [Sin20, Beispiel 2.4.2(2)]. Es sei also $C = \{a, b, c\}$ und die durch folgendes *Hasse-Diagramm* dargestellte Ordnungsrelation auf $\mathcal{P}(C)$:



Wenn wir das Element \emptyset von $\mathcal{P}(C)$ entfernen sieht die Struktur folgendermaßen aus



Offensichtlich hat $(\mathcal{P}(C) \setminus \{\emptyset\}, \subseteq)$ kein kleinstes Element. Die Menge der minimalen Elementen ist durch $\{\{a\}, \{b\}, \{c\}\}$ gegeben. Also gibt es 3 minimale Elemente.

SKA 4.5

Sei W die Menge aller Wörter und Σ die Menge aller Buchstaben. O. E. können wir annehmen, dass jedes Wort $w \in W$ der Länge $|w| \geq 2$ ist. (In Sprachen wie Englisch, Russisch, usw. ist dies nicht der Fall, aber wir könnten diese trivialen Wörter einfach ausschließen.)

Betrachten wir die Relation (W, \sim) gegeben durch

$$w \sim w' \iff f(w) = f(w'), \tag{4.1}$$

wobei $f : W \rightarrow \Sigma$ die Abbildung mit $f(w) = 1$. Buchstabe in w für alle $w \in W$ ist.

Dann per Konstruktion reduziert f die Relation (W, \sim) auf $(\Sigma, =)$. Aufgrund dessen und da $(\Sigma, =)$ eine Äquivalenzrelation ist, ist (W, \sim) automatisch eine Äquivalenzrelation auch.

Eigentlich spielt es keine Rolle, wie die Funktion, f , aussieht. Solange die Reduktion (4.1) gilt, bleibt (W, \sim) eine Äquivalenzrelation. Dies gilt also insbesondere ebenfalls, wenn f den zweitletzten Buchstaben von Wörtern berechnet.

SKA 4.6

$$\begin{aligned} \text{(a)} \quad \sum_{i=2}^6 (-1)^i i^2 &= (-1)^2 \cdot 2^2 + (-1)^3 \cdot 3^2 + (-1)^4 \cdot 4^2 + (-1)^5 \cdot 5^2 + (-1)^6 \cdot 6^2 \\ &= 4 - 9 + 16 - 25 + 36 = 22 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{(b)} \quad \prod_{j=1}^4 (2j - 1) &= (2 \cdot 1 - 1) + (2 \cdot 2 - 1) + (2 \cdot 3 - 1) + (2 \cdot 4 - 1) \\ &= 1 - 3 + 5 - 7 = -4 \end{aligned}$$

SKA 4.7

Behauptung 4.3 Bezeichne mit $\Phi(n)$ die Aussage

$$\sum_{i=1}^n (-1)^i i^2 = (-1)^n \frac{1}{2} n(n+1). \tag{4.2}$$

Dann gilt $\forall n \in \mathbb{N} : \Phi(n)$. ◇

Beweis. Wir zeigen Behauptung 4.3 stumpf per Induktion.

Induktionsanfang: Sei $n = 1$. Dann

$$\begin{aligned}\sum_{i=1}^n (-1)^i i^2 &= (-1)^1 1^2 = -1 \\ (-1)^n \frac{1}{2} n(n+1) &= (-1)^1 \frac{1}{2} \cdot 1 \cdot (1+1) = -1\end{aligned}$$

Also gilt (4.2). Also gilt $\Phi(1)$.

Induktionsvoraussetzung: Sei $n > 1$. Angenommen, $\Phi(n-1)$ gilt.

Induktionsschritt: Zu zeigen: $\Phi(n)$ gilt, d. h. Gleichung (4.2) gilt.
Es gilt

$$\begin{aligned}\sum_{i=1}^n (-1)^i i^2 &= \sum_{i=1}^{n-1} (-1)^i i^2 + (-1)^n n^2 \\ &= (-1)^{n-1} \frac{1}{2} (n-1)(n-1+1) + (-1)^n n^2 \\ &\quad \text{wegen der IV} \\ &= (-1)^n \cdot \left(-\frac{1}{2} n(n-1) + n^2\right) \\ &= (-1)^n \cdot \left(-\frac{1}{2} n^2 + \frac{1}{2} n + n^2\right) \\ &= (-1)^n \cdot \left(\frac{1}{2} n^2 + \frac{1}{2} n\right) \\ &= (-1)^n \frac{1}{2} n(n+1).\end{aligned}$$

Also gilt (4.2). Also gilt $\Phi(n)$.

Also gilt $\forall n \in \mathbb{N} : \Phi(n)$. ■

Für die Summe $\sum_{i=3}^n (-1)^i i^2$ ist der Ausdruck lediglich

$$\begin{aligned}\sum_{i=3}^n (-1)^i i^2 &= \sum_{i=1}^n (-1)^i i^2 - (-1)^1 \cdot 1 - (-1)^2 2^2 \\ &= (-1)^n \frac{1}{2} n(n+1) - 3\end{aligned}$$

für alle $n \geq 3$. Sollten wir dies per Induktion beweisen wollen, brauchen wir lediglich im o. s. Beweis den **Induktionsanfang** auf $n = 3$ zu ändern. Der Rest bleibt erhalten.

Bemerkung 4.4 Man merkt, dass Induktion mit Deduzieren (\gg Ableiten \ll) nichts zu tun hat. Induktion ist schließlich nur ein Werkzeug, um Behauptungen zu *verifizieren*. Sie verschafft uns aber keine Mittel, um *auf die Behauptungen zu kommen*. In diesem konkreten Falle wurde Vorarbeit geleistet und *direkt* argumentiert, um auf den Ausdruck in (4.2) zu kommen. Ohne diese Arbeit wären wir auf diesen Ausdruck gar nicht gekommen. In dieser Vorarbeit steckt also die eigentliche mathematische Arbeit und dies bedarf etwas Kreativität, Intuition, usw. Häufig reicht diese Vorarbeit aber nur, um auf eine sinnvolle Behauptung zu kommen, und zum Schluss runden wir dies mit Induktion ab, um formal die behauptete Aussage zu bestätigen. Das ist die eigentliche Rolle von Induktion als Beweismittel. ◇

SKA 4.8

Kurzes Argument:

Wenn jede Farbe jeweils auf maximal 1 Karte vorkommt, gibt es $\leq 4 \cdot 1$ Karten. Aber 5 Karten werden gewählt.

Ausführliches Argument:

Seien $X := \{\clubsuit, \diamondsuit, \heartsuit, \spadesuit\}$ die Menge der Farben und $Y := \{1, 2, 3, 4, 5\}$ die Indizes der Karten. Sei $f : X \rightarrow \mathcal{P}(Y)$ die Funktion, die der Wahl entspricht, d. h.

$$f(x) = \{y \in Y \mid \text{Karte } y \text{ hat Farbe } x\}$$

für alle Farben $x \in X$.

Nun, jede Karte, $y \in Y$, hat eine Farbe, sodass $y \in f(x)$ für ein $x \in X$. Also $Y \subseteq \bigcup_{x \in X} f(x)$. Und per Definition $f(x) \subseteq Y$ für alle $x \in X$. Darum $\bigcup_{x \in X} f(x) \subseteq Y$. Also

$$Y = \bigcup_{x \in X} f(x)$$

Andererseits sind die Mengen $(f(x))_{x \in X}$ paarweise disjunkt, da jede Karte höchstens eine Farbe hat. Also ist $(f(x))_{x \in X}$ eine *Partition* von Y . Darum

$$\begin{aligned}|Y| &= \left| \bigcup_{x \in X} f(x) \right| = \sum_{x \in X} |f(x)| \leq |X| \cdot \max_{x \in X} |f(x)| \\ \implies \max_{x \in X} |f(x)| &\geq |Y|/|X| = 5/4 > 1 \\ \implies \exists x \in X : |f(x)| &> 1 \\ \implies \exists x \in X : |f(x)| &\geq 2\end{aligned}$$

Nach der Definition von f heißt dies, es gibt eine Farbe, $x \in \{\clubsuit, \diamondsuit, \heartsuit, \spadesuit\}$, so dass ≥ 2 der gezogenen Karten der Farbe x sind.

SKA 4.9

Kurzes Argument:

Wenn jeder Kalendartag jeweils von maximal 17 Studierenden gefeiert wird, gibt es $\leq 366 \cdot 17 = 6222$ Studierende. Aber es gibt ≥ 7000 Studierende.

Ausführliches Argument:

Seien $X = \{1. \text{ Jan}, 2. \text{ Jan}, \dots, 31. \text{ Dez}\}$ die Menge der Kalendartage und $Y = \{x \mid x \text{ ein/e Studierende/r an der Uni Leipzig}\}$. Sei $f : X \rightarrow \mathcal{P}(Y)$ die Funktion, die der Wahl entspricht, d. h.

$$f(x) = \{y \in Y \mid \text{Studierende/r } y \text{ hat am Tag } x \text{ Geburtstag}\}$$

für alle Kalendartage $x \in X$.

Nun, jede/r Studierende/r, $y \in Y$, hat einen Geburtstag, sodass $y \in f(x)$ für ein $x \in X$. Also $Y \subseteq \bigcup_{x \in X} f(x)$. Und per Definition $f(x) \subseteq Y$ für alle $x \in X$. Darum $\bigcup_{x \in X} f(x) \subseteq Y$. Also

$$Y = \bigcup_{x \in X} f(x)$$

Andererseits sind die Mengen $(f(x))_{x \in X}$ paarweise disjunkt, da jede/r Studierende/r höchstens einen Geburtstag hat. Also ist $(f(x))_{x \in X}$ eine *Partition* von Y . Darum

$$\begin{aligned} |Y| &= \left| \bigcup_{x \in X} f(x) \right| = \sum_{x \in X} |f(x)| \leq |X| \cdot \max_{x \in X} |f(x)| \\ \implies \max_{x \in X} |f(x)| &\geq |Y|/|X| \geq 7000/366 > 19 \\ \implies \exists x \in X : |f(x)| &> 19 \\ \implies \exists x \in X : |f(x)| &\geq 20 \end{aligned}$$

Nach der Definition von f heißt dies, es gibt einen Kalendartag, $x \in \{1. \text{ Jan}, 2. \text{ Jan}, \dots, 31. \text{ Dez}\}$, so dass mindestens 20 Studierende x als Geburtstag feiern. Insbesondere gibt es 18 Menschen, die den gleichen Geburtstag feiern.

SKA 4.10

Behauptung 4.5 *Bezeichne mit $\Phi(n)$ die Aussage*

- Für alle endlichen Mengen, E_1, E_2, \dots, E_n , gilt $|\prod_{i=1}^n E_i| = \prod_{i=1}^n |E_i|$.

Dann gilt $\forall n \in \mathbb{N} : \Phi(n)$. ◇

Beweis. Wir zeigen dies per Induktion mit den Fällen $n \leq 2$ als Induktionsanfang.

Induktionsanfang: Sei $n = 1$. Dann für alle Mengen, E_1

$$|\prod_{i=1}^1 E_i| = |E_1| = \prod_{i=1}^1 |E_i|$$

Also gilt $\Phi(1)$.

Sei $n = 2$. Laut Lemma 4.6 (siehe unten) gilt für alle endlichen Mengen E_1, E_2

$$|\prod_{i=1}^2 E_i| = |E_1 \times E_2| = |E_1| \cdot |E_2| = \prod_{i=1}^2 |E_i|.$$

Also gilt $\Phi(2)$.

Induktionsvoraussetzung: Sei $n > 2$. Angenommen, $\Phi(k)$ gilt für alle $k < n$.

Induktionsschritt: Seien E_1, E_2, \dots, E_n beliebige endliche Mengen.

Zu zeigen: $|\prod_{i=1}^n E_i| = \prod_{i=1}^n |E_i|$ gilt.

Es gilt

$$\begin{aligned} |\prod_{i=1}^n E_i| &= |\prod_{i=1}^{n-1} E_i \times E_n| \\ &= |\prod_{i=1}^{n-1} E_i| \cdot |E_n|, \quad \text{da } \Phi(2) \text{ gilt} \\ &= \prod_{i=1}^{n-1} |E_i| \cdot |E_n| \quad \text{wegen der IV} \\ &= \prod_{i=1}^n |E_i|. \end{aligned}$$

Also gilt $\Phi(n)$.

Also gilt $\forall n \in \mathbb{N} : \Phi(n)$. ■

Wir müssen noch den Fall für 2 Mengen beweisen.

Lemma 4.6 Seien X, Y beliebige endliche Mengen. Dann $|X \times Y| = |X| \cdot |Y|$. ◇

Beweis. Wir zeigen dies per Induktion über $|Y|$ mit den Fällen $|Y| \leq 1$ als Induktionsanfang.

Induktionsanfang: Sei Y eine endliche Menge mit $|Y| = 0$. Also $Y = \emptyset$. Darum

$$|X \times Y| = |X \times \emptyset| = |\emptyset| = 0 = |X| \cdot 0 = |X| \cdot |Y|.$$

Sei Y eine 1-elementige Menge. Dann $Y = \{y\}$ für ein Objekt, y . Es ist einfach zu sehen, dass $x \in X \mapsto (x, y) \in X \times Y$ eine Bijektion ist. Folglich sind X und $X \times Y$ gleichmächtig. D. h. $|X \times Y| = |X| = |X| \cdot 1 = |X| \cdot |Y|$.

Induktionsvoraussetzung: Sei $n > 1$. Angenommen, $|X \times Y'| = |X| \cdot |Y'|$ für alle $n - 1$ -elementigen Mengen, Y' .

Induktionsschritt: Sei Y eine beliebige n -elementige Menge.

Zu zeigen: $|X \times Y| = |X| \cdot |Y|$ gilt.

Da $n > 0$, können wir ein beliebiges $y_0 \in Y$ fixieren.

Setze $Y' := Y \setminus \{y_0\}$. Da Y' $n - 1$ -elementig ist, gilt per Induktionsvoraussetzung $|X \times Y'| = |X| \cdot |Y'| = |X| \cdot (n - 1)$.

Wegen Disjunktheit von Y' und $\{y_0\}$, sind $X \times Y'$ und $X \times \{y_0\}$ ebenfalls disjunkt. Es folgt

$$\begin{aligned} |X \times Y| &= |X \times (Y' \cup \{y_0\})| \\ &= |(X \times Y') \cup (X \times \{y_0\})| \\ &= |X \times Y'| + |X \times \{y_0\}| && \text{wegen Disjunktheit} \\ &= |X| \cdot (n - 1) + |X| \cdot 1 && \text{wegen Fall für 1-elem. Mengen} \\ &= |X| \cdot n && \text{wegen rekursiver Defn von Multiplikation} \\ &= |X| \cdot |Y|. \end{aligned}$$

Darum gilt $|X \times Y| = |X| \cdot |Y|$ für alle Mengen X, Y . ■

SKA 4.11

Um ein Argument zurückzuweisen, reicht es häufig aus, das Argument einfach *ausführlich* aufzuschreiben. Wir nehmen die Ausführung und formalisieren diese:

Behauptung. Bezeichne mit $G(x)$, dass x ein Goldfisch ist. Für $n \in \mathbb{N}$ bezeichne mit $\Phi(n)$ folgende Aussage

- Für alle n -elementigen Mengen, X , von Fischen, wenn $\exists x \in X : G(x)$, dann $\forall x \in X : G(x)$.

Dann $\forall n \in \mathbb{N} : \Phi(n)$ ◇

Beweis (ungültiges Argument). Dies wird per Induktion argumentiert.

Induktionsanfang: Betrachte eine 1-elementige Menge, X , von Fischen.

Angenommen, ein $x_0 \in X$ mit $G(x_0)$ existiere.

Da X nur dieses eine Element enthält, gilt offensichtlich $\forall x \in X : G(x)$.

Induktionsvoraussetzung: Sei $n \in \mathbb{N}$ mit $n \geq 1$. Angenommen, $\Phi(n)$ gilt.

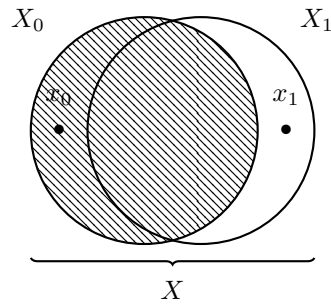
Induktionsschritt: Sei X eine $n + 1$ -elementige Menge von Fischen.

Angenommen, ein $x_0 \in X$ mit $G(x_0)$ existiere. **Zu zeigen:** Für alle $x \in X$ gilt $G(x)$.

Fixiere einen anderen Fisch $x_1 \in X \setminus \{x_0\}$, was möglich ist, weil $|X| = n + 1 \geq 2$.

Setze $X_0 := X \setminus \{x_1\}$ und $X_1 := X \setminus \{x_0\}$.

Da $x_1 \neq x_0$, sind X_0, X_1 verschiedene n -elementige Mengen:



Fokussieren wir uns zunächst auf X_0 (die schattierte Teilmenge).

Da X_0 n -elementig ist und $x_0 \in X_0$ und $G(x_0)$, gilt per IV (†) $\forall x \in X_0 : G(x)$.

Wähle nun irgendeinen der Fische, $\tilde{x} \in X_0$ und setze $X' := X \setminus \{\tilde{x}\}$.

O. E. können wir $\tilde{x} := x_0$ wählen, sodass $X' = X_1$ gilt.

Die Teilmenge X_1 ist nun eine n -elementige Menge mit mindestens $n - 1$ Goldfischen.

Also $\exists x \in X_1 : G(x)$.

Per IV gilt also $\forall x \in X_1 : G(x)$.

Daraus und aus (†) folgt $\forall x \in X : G(x)$, da ja $X = X_0 \cup X_1$.

Darum gilt $\Phi(n + 1)$.

Darum gilt $\forall n \in \mathbb{N} : \Phi(n)$. ■

Das Problem mit diesem Argument steckt im Induktionsschritt an genau dieser Stelle:

Also $\exists x \in X' : G(x)$.

Im ursprünglichen Text ist dies die problematische Stelle:

Jetzt können wir aber auch einen der Goldfische rausnehmen und haben wieder ein Aquarium mit n Fischen und mindestens einem Goldfisch.

Zurück aber zu unserer Formalisierung:

Wir haben etwas ausführlicher gezeigt, dass die Menge X' mindestens $n - 1$ Goldfische enthält. Wenn wir $\tilde{x} := x_0$ wählen entspricht dies der Größe des Schnitts $X_0 \cap X_1$. Das Diagramm mag andeuten, dass dieser Schnitt nicht leer ist, aber das Diagramm täuscht. Im Induktionsschritt setzen wir nur voraus, dass $n \geq 1$. Darum ist $n - 1 > 0$ nur garantiert, wenn stattdessen $n' \geq 2$ vorausgesetzt wird.

Das heißt das Induktionsargument ist faul, weil der Schritt $1 \rightsquigarrow 2$ implizit übersprungen wird.

TEIL III
Quizzes

Quiz 1

Woche 1

Behauptung. Das LGS

$$\begin{aligned} -x + a \cdot y &= 3 \\ a \cdot x - 4y &= 0 \end{aligned}$$

ist genau dann lösbar, wenn $a \in \mathbb{R} \setminus \{\pm 2\}$.

◇

Beweis. Sei $a \in \mathbb{R}$ beliebig. Wir führen das Gaußverfahren aus:

Ursprüngliches LGS $(A_\alpha | b_\beta)$:

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

Wende die Zeilentransformationen $Z_2 \leftarrow a \cdot Z_1 + Z_2$ an:

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

Wenn $a \in \{\pm 2\}$, ist das LGS unlösbar, da in der 2. Zeile links nur 0 Einträge stehen und rechts ± 6 .

Wenn $a \notin \{\pm 2\}$, gibt es zwei Stufen und damit ist das LGS lösbar.

Also gilt die Behauptung. ■

Quiz 2

Woche 2

Sei L die Gerade $\{\mathbf{v} + t\mathbf{w} \mid t \in \mathbb{R}\} \subseteq \mathbb{R}^3$, wobei

$$\mathbf{v} = \begin{pmatrix} -4 \\ 2 \\ 5 \end{pmatrix}, \quad \mathbf{w} = \begin{pmatrix} 2 \\ -6 \\ 12 \end{pmatrix}.$$

(1) **Behauptung.** Der Punkt, $\mathbf{x} = \begin{pmatrix} -3 \\ -1 \\ 11 \end{pmatrix}$, liegt in der Geraden, L . ◇

Beweis. Es gilt

$$\begin{aligned} \mathbf{x} \in L &\iff \exists t \in \mathbb{R} : \mathbf{x} = \mathbf{v} + t\mathbf{w} \\ &\iff \exists t \in \mathbb{R} : \mathbf{x} - \mathbf{v} = t\mathbf{w} \\ &\iff \exists t \in \mathbb{R} : \begin{pmatrix} 1 \\ -3 \\ 6 \end{pmatrix} = t \begin{pmatrix} 2 \\ -6 \\ 12 \end{pmatrix} \end{aligned}$$

Nun ist die letzte Aussage wahr, da der Ausdruck innerhalb des Existenzquantors offensichtlich unter $t = \frac{1}{2}$ wahr ist. Darum gilt $\mathbf{x} \in L$. ■

(2) Fixiere einen Vektor, $\mathbf{w}_\perp \in \mathbb{R}^3$, der zu \mathbf{w} normal ist. Z. B. können wir

$$\mathbf{w}_\perp = \begin{pmatrix} 3 \\ -1 \\ 0 \end{pmatrix}$$

wählen. Dann gilt $\langle \mathbf{w}, \mathbf{w}_\perp \rangle = 0$, sodass die Vektoren normal zueinander stehen.

Nun, für $\mathbf{x} \in L$ setze

$$L_{\mathbf{x}} := \{\mathbf{x} + s \cdot \mathbf{w}_\perp \mid s \in \mathbb{R}\}.$$

Dann gilt offensichtlich $\mathbf{x} \in L \cap L_{\mathbf{x}}$.

Andererseits, da die Richtungsvektoren in den Geraden nicht linear abhängig sind, (da sie normal zueinander stehen), gilt $|L \cap L_{\mathbf{x}}| \leq 1$.

Darum gilt $L \cap L_{\mathbf{x}} = \{\mathbf{x}\}$.

Quiz 3

Woche 3

(a) **Behauptung.** Seien X, Y beliebige Mengen und $f : X \rightarrow Y$ eine Funktion. Sei $B \subseteq Y$ beliebig. Dann gilt $f(f^{-1}(B)) = f(X) \cap B$. Insbesondere gilt $f(f^{-1}(B)) \subseteq B$ \diamond

Beweis. Für $y \in Y$ gilt

$$\begin{aligned} y \in f(f^{-1}(B)) &\iff \exists x \in f^{-1}(B) : f(x) = y \\ &\iff \exists x : (x \in f^{-1}(B) \text{ und } f(x) = y) \\ &\iff \exists x : (x \in X \text{ und } f(x) \in B \text{ und } f(x) = y) \\ &\iff \exists x \in X : (f(x) \in B \text{ und } f(x) = y) \\ &\iff \exists x \in X : (y = f(x) \text{ und } y \in B) \\ &\iff (\exists x \in X : y = f(x)) \text{ und } y \in B \\ &\iff y \in f(X) \text{ und } y \in B \\ &\iff y \in f(X) \cap B. \end{aligned}$$

Darum gilt $f(f^{-1}(B)) = f(X) \cap B \subseteq B$. \blacksquare

(b) Aus (a) folgt:

- f surjektiv $\implies f(f^{-1}(B)) = f(X) \cap B = Y \cap B = B$ für alle $B \subseteq Y$;
- f nicht surjektiv $\implies f(f^{-1}(Y)) = f(X) \cap Y = f(X) \subset Y$ (strikt).

Darum ist es notwendig und hinreichend, eine nicht-surjektive Funktion als Beispiel zu nehmen. Hier ein minimales Beispiel $X = \{0\}$ und $Y = \{1, 2\}$ und $B = Y$ und $f : X \rightarrow Y$ definiert durch $f(0) = 1$. Dann $f(f^{-1}(B)) = f(f^{-1}(Y)) = f(X) = \{1\} \subset Y$ (strikt).

Literaturverzeichnis

- [EFT18] Heinz-Dieter Ebbinghaus, Jörg Flum, and Wolfgang Thomas. *Einführung in die mathematische Logik*. 2018.
- [Jec97] Thomas Jech. *Set Theory*. Springer-Verlag, 1997.
- [Sin20] Rainer Sinn. *Lineare Algebra I: Skript zur Veranstaltung Universität Leipzig*. Vorlesungsskript, 2020.
- [Wal16] Stefan Waldmann. *Lineare Algebra 1: Die Grundlagen für Studierende der Mathematik und Physik*. Springer Berlin Heidelberg, 2016.