Universität des Saarlandes Fakultät für Mathematik und Informatik Fachrichtung Mathematik

Prof. Dr. Roland Speicher Dr. Tobias Mai



Übungen zur Vorlesung Höhere Mathematik für Ingenieure I Wintersemester 2020/21

Blatt 1 Lösungshinweise

Aufgabe 1 (1 + 1 + 1 + 2 + 2 + 3 Punkte): Berechnen bzw. vereinfachen Sie:

Aufgabe 1 (1 + 1 + 1 + 2 + 2 + 3 Punkte): Berechnen bzw. vereinfachen Sie:
$$\frac{2}{3} \cdot \frac{9}{4}$$
, $\frac{1}{3} + \frac{1}{6}$, $\frac{\frac{6}{5}}{\frac{12}{15}}$, $\left[\frac{1}{2} - \frac{1}{3}\right] \cdot \left[\frac{1}{3} - \frac{1}{4}\right]^{-1}$, $\frac{1}{x + \frac{1}{x}}$, $\frac{1}{x + \frac{1}{x}}$.

Lösung: Wir berechnen direkt

$$\frac{2}{3} \cdot \frac{9}{4} = \frac{2 \cdot 9}{3 \cdot 4} = \frac{3}{2}, \qquad \frac{1}{3} + \frac{1}{6} = \frac{2}{6} + \frac{1}{6} = \frac{3}{6} = \frac{1}{2}, \qquad \frac{\frac{6}{5}}{\frac{12}{15}} = \frac{6}{5} \cdot \frac{15}{12} = \frac{6 \cdot 15}{5 \cdot 12} = \frac{3}{2}.$$

Ferner

$$\left[\frac{1}{2} - \frac{1}{3}\right] \cdot \left[\frac{1}{3} - \frac{1}{4}\right]^{-1} = \left[\frac{3}{6} - \frac{2}{6}\right] \cdot \left[\frac{4}{12} - \frac{3}{12}\right]^{-1} = \frac{1}{6} \cdot \left[\frac{1}{12}\right]^{-1} = \frac{1}{6} \cdot 12 = 2.$$

Schließlich berechnen wir

$$\frac{1}{x + \frac{1}{x + \frac{1}{x}}} = \frac{1}{x + \frac{x}{x^2 + 1}} = \frac{x^2 + 1}{x(x^2 + 1) + x} = \frac{x^2 + 1}{x^3 + 2x}$$

und damit

$$\frac{1}{x + \frac{1}{x + \frac{1}{x + \frac{1}{x}}}} = \frac{1}{x + \frac{x^2 + 1}{x^3 + 2x}} = \frac{x^3 + 2x}{x(x^3 + 2x) + (x^2 + 1)} = \frac{x^3 + 2x}{x^4 + 3x^2 + 1}.$$

Aufgabe 2 (3 + 3 + 4 Punkte): Es seien A und B zwei beliebige Aussagen. Verifizieren Sie mithilfe von Wahrheitstafeln:

- (a) Es gilt $(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg B \Rightarrow \neg A)$.
- (b) Die Implikation $A \Rightarrow B$ ist genau dann wahr, wenn $A \land (\neg B)$ falsch ist. (Dies begründet, warum die Vorgehensweise bei einem *Widerspruchsbeweis* erlaubt ist.)
- (c) Es gelten die de-morganschen Regeln

$$\neg (A \lor B) \quad \Longleftrightarrow \quad (\neg A) \land (\neg B) \qquad \text{und} \qquad \neg (A \land B) \quad \Longleftrightarrow \quad (\neg A) \lor (\neg B).$$

Lösung: (a) Es sei C die Aussage $(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg B \Rightarrow \neg A)$. Wir erstellen die folgende Wahrheitstafel:

| w(A) | w(B) | $w(\neg B)$ | $w(\neg A)$ | $w(A \Rightarrow B)$ | $w(\neg B \Rightarrow \neg A)$ | w(C) |
|------|------|-------------|-------------|----------------------|--------------------------------|------|
| 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 |

Es gilt also in jedem Fall w(C) = 1, womit die Behauptung bewiesen ist.

(b) Wir betrachten die folgende Wahrheitstafel:

| w(A) | w(B) | $w(\neg B)$ | $w(A \wedge (\neg B))$ | $w(A \Rightarrow B)$ |
|------|------|-------------|------------------------|----------------------|
| 0 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |

Dies bestätigt, dass $w(A \Rightarrow B) = 1$ genau dann, wenn $w(A \land (\neg B)) = 0$.

(c) Es bezeichne C die Aussage $\neg(A \lor B) \iff (\neg A) \land (\neg B)$. Für diese erstellen wir die folgende Wahrheitstafel:

| w(A) | w(B) | $w(A \vee B)$ | $w(\neg(A \lor B))$ | $w(\neg A)$ | $w(\neg B)$ | $w((\neg A) \wedge (\neg B))$ | w(C) |
|------|------|---------------|---------------------|-------------|-------------|-------------------------------|------|
| 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |

Nun bezeichne C die Aussage $\neg(A \land B) \iff (\neg A) \lor (\neg B)$. Für diese erstellen wir die folgende Wahrheitstafel:

| w(A) | w(B) | $w(A \wedge B)$ | $w(\neg(A \land B))$ | $w(\neg A)$ | $w(\neg B)$ | $w((\neg A) \lor (\neg B))$ | w(C) |
|------|------|-----------------|----------------------|-------------|-------------|-----------------------------|------|
| 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |

Aufgabe 3 (10 Punkte): Wir betrachten die folgenden beiden Aussagen:

$$A: \quad \exists t \in \mathbb{R}: \quad \left[\forall s \in \mathbb{R}: \quad \left[\forall p \in \mathbb{R} \quad \text{gilt} \quad s = p + t \right] \right],$$

$$B: \quad \forall s \in \mathbb{R}: \quad \left[\forall p \in \mathbb{R}: \quad \left[\exists t \in \mathbb{R} \quad \text{sodass} \quad s = p + t \right] \right].$$

Sind diese Aussagen wahr oder falsch? Bestimmen Sie jeweils die Negation der Aussage.

Lösung: (a) Die Aussage bedeutet in Worten: Es gibt eine reelle Zahl t, sodass für alle reellen Zahlen s und p gilt: s - p = t. Diese Aussage ist offensichtlich falsch. Für die Negation gilt

$$\neg \left[\exists t \in \mathbb{R} \colon \left[\forall s \in \mathbb{R} \colon \left[\forall p \in \mathbb{R} \colon s = p + t \right] \right] \right] \\
\Leftrightarrow \quad \forall t \in \mathbb{R} \colon \neg \left[\forall s \in \mathbb{R} \colon \left[\forall p \in \mathbb{R} \colon s = p + t \right] \right] \\
\Leftrightarrow \quad \forall t \in \mathbb{R} \colon \left[\exists s \in \mathbb{R} \colon \neg \left[\forall p \in \mathbb{R} \colon s = p + t \right] \right] \\
\Leftrightarrow \quad \forall t \in \mathbb{R} \colon \left[\exists s \in \mathbb{R} \colon \left[\exists p \in \mathbb{R} \colon s \neq p + t \right] \right]$$

(In Worten: Für alle reellen Zahlen t gibt es reelle Zahlen s und p, deren Differenz nicht t ist.)

(b) Die Aussage bedeutet in Worten: Für alle reellen Zahlen s und p gilt: Es gibt eine reelle Zahl t mit der Eigenschaft s-p=t. Diese Aussage ist richtig. Für die Negation gilt

$$\neg \left[\forall s \in \mathbb{R} \colon \left[\forall p \in \mathbb{R} \colon \left[\exists t \in \mathbb{R} \colon s = p + t \right] \right] \right]$$

$$\Leftrightarrow \exists s \in \mathbb{R} \colon \neg \left[\forall p \in \mathbb{R} \colon \left[\exists t \in \mathbb{R} \colon s = p + t \right] \right]$$

$$\Leftrightarrow \exists s \in \mathbb{R} \colon \left[\exists p \in \mathbb{R} \colon \neg \left[\exists t \in \mathbb{R} \colon s = p + t \right] \right]$$

$$\Leftrightarrow \exists s \in \mathbb{R} \colon \left[\exists p \in \mathbb{R} \colon \left[\forall t \in \mathbb{R} \colon s \neq p + t \right] \right]$$

(In Worten: Es gibt reelle Zahlen s und p mit der Eigenschaft, dass alle reellen Zahlen t nicht gleich der Differenz s-p sind.)

Aufgabe 4 (4 + 4 + 2 Punkte):

- (a) Bestimmen Sie für $A:=\{1,2,3,4\},\ B:=\{2,4,5\}$ und $C:=\{1,7\}$ die Mengen $A\cap B, \qquad A\cup B, \qquad A\setminus B, \qquad \text{und} \qquad B\times (C\cap A).$
- (b) Es sei A eine beliebige Menge. Mit $\mathcal{P}(A)$ bezeichnen wir die $Potenzmenge \ von \ A$, d. h. $\mathcal{P}(A) := \{B \mid B \subseteq A\}$. Beispielsweise gilt $\mathcal{P}(\{1,2\}) = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{1,2\}\}$. Bestimmen Sie ebenso

$$P(\{1,3,5\})$$
 und $P(\{1,2,\{1\}\})$.

(c) Es bezeichne $A \subset \mathbb{N}$ die Menge aller durch 4 teilbaren Zahlen und $B \subset \mathbb{N}$ die Menge aller durch 6 teilbaren Zahlen. Bestimmen Sie $A \cap B$.

Lösung: (a) Es gilt

$$A \cap B = \{2, 4\}, \quad A \cup B = \{1, 2, 3, 4, 5\}, \quad A \setminus B = \{1, 3\}$$

und

$$B \times (C \cap A) = \{2, 4, 5\} \times \{1\} = \{(2, 1), (4, 1), (5, 1)\}.$$

(b) Wir bestimmen

$$\mathcal{P}(\{1,3,5\}) = \{\emptyset, \{1\}, \{3\}, \{5\}, \{1,3\}, \{1,5\}, \{3,5\}, \{1,3,5\}\}$$

und

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

(c) Die Menge $A \cap B$ ist definitionsgemäß die Menge aller natürlichen Zahlen, die sowohl durch 4 als auch durch 6 teilbar sind. Wegen $4 = 2 \cdot 2$ und $6 = 2 \cdot 3$, sind das genau die natürlichen Zahlen, die durch $12 = 2 \cdot 2 \cdot 3$ (das kleinste gemeinsame Vielfache von 4 und 6) teilbar sind. Also ist $A \cap B$ die Menge aller durch 12 teilbaren Zahlen.