

Musterlösung Serie 4

STRUKTUR, VARIABLENBELEGUNG, INTERPRETATION, MODELL EINER THEORIE

Einige (Teil-)Aufgaben sind mit (*) markiert. Versuchen Sie, wenigstens diese Aufgaben zu lösen.

0. **(*) Relation**) Relationen treten im Zusammenhang mit Modellen auf, da jede Struktur Relationssymbole auf Relationen abbildet. Wir definieren die binäre Relation \leq auf $\mathbb{N} := \{\varepsilon, |, ||, |||, \dots\}$, der Menge der natürlichen Zahlen, als

$$\leq := \{(m, n) \in \mathbb{N}^2 = \mathbb{N} \times \mathbb{N} \mid \text{ES GIBT EIN } k \text{ IN } \mathbb{N}, \text{ SODASS } km \equiv n.\}$$

(km ist die Verkettung von k und m .) Für jedes Paar $(m, n) \in \mathbb{N}^2$ schreiben wir $m \leq n$ genau dann, falls $(m, n) \in \leq$. Zeigen Sie, dass \leq folgende Eigenschaften besitzt:

- (a) (Reflexivität) Für jedes $n \in \mathbb{N}$ gilt $n \leq n$.
- (b) (Transitivität) Für alle $\ell, m, n \in \mathbb{N}$ implizieren $\ell \leq m$ und $m \leq n$, dass $\ell \leq n$.
- (c) (Antisymmetrie) Für alle $m, n \in \mathbb{N}$ implizieren $m \leq n$ und $n \leq m$, dass $m \equiv n$.

Bemerkung: Sie dürfen Folgendes ohne Beweis verwenden:

- (i) (Assoziativität der Verkettung) Verkettung von (ENDLICHEN) Zeichenketten ist assoziativ, d. h. für alle Zeichenketten u, v, w gilt $(uv)w \equiv u(vw)$.
- (ii) (Injektivität des Hinzufügens) Rechtes Hinzufügen eines Symbols s zu einer Zeichenkette ist injektiv, d. h. für alle Zeichenketten v, w und jedes Symbol s impliziert $vs \equiv ws$, dass $v \equiv w$.
- (iii) (Induktion¹) Sei P eine Abbildung, die jedem $n \in \mathbb{N}$ eine Aussage $P(n)$ zuordnet, sodass $P(\varepsilon)$ gilt und für jedes $n \in \mathbb{N}$ die Aussage $P(n)$ die Aussage $P(n|)$ impliziert. Dann gilt für jedes $n \in \mathbb{N}$ die Aussage $P(n)$.

Hinweis: Verwenden Sie für Antisymmetrie Induktion mit:

$$P(m) := \text{“Für jedes } p \in \mathbb{N} \text{ impliziert } pm \equiv m, \text{ dass } p \equiv \varepsilon\text{.”}$$

Für den Induktionsschritt verwenden Sie (i,ii).

Lösung:

- (a) (Reflexivität) Sei $n \in \mathbb{N}$. Für $k \equiv \varepsilon$ gilt $kn \equiv n$. Daher liegt (n, n) in \leq , d. h., es gilt $n \leq n$.

¹Dieses Prinzip wird auch *Meta-Induktion* genannt, um es vom Axiom PA_6 der Peano-Arithmetik zu unterscheiden.

- (b) (Transitivität) Seien $\ell, m, n \in \mathbb{N}$ so, dass $\ell \leq m$ und $m \leq n$. Dann gibt es $i, j \in \mathbb{N}$, sodass $i\ell \equiv m$ und $jm \equiv n$. Wir definieren $k := ji$. Es gilt:

$$\begin{aligned} n &\equiv j(i\ell) \\ &\equiv k\ell \quad (\text{wegen (i), Assoziativität der Verkettung}) \end{aligned}$$

Daraus folgt, dass $\ell \leq n$. Das beweist Transitivität von \leq .

- (c) (Antisymmetrie) Wir definieren

$P(m) :=$ "Für jedes $p \in \mathbb{N}$ impliziert $pm \equiv m$, dass $p \equiv \varepsilon$."

Behauptung: Für jedes $m \in \mathbb{N}$ gilt die Aussage $P(m)$.

Beweis mit Induktion: Induktionsverankerung: $P(\varepsilon)$: Sei $p \in \mathbb{N}$ so, dass $p\varepsilon \equiv \varepsilon$. Dann gilt $p \equiv p\varepsilon \equiv \varepsilon$, wie gewünscht.

Induktionsschritt: Sei $m \in \mathbb{N}$ so, dass $P(m)$ gilt. Wir zeigen $P(m|)$: Sei $p \in \mathbb{N}$ so, dass

$$p(m|) \equiv m|.$$

Gemäss (i) (Assoziativität der Verkettung) gilt $(pm)| \equiv p(m|) \equiv m|$. Gemäss (ii) (Injektivität des Hinzufügens) folgt daraus, dass $pm \equiv m$. Aus unserer Induktionsannahme $P(m)$ folgt daher, dass $p \equiv \varepsilon$. Es folgt, dass $P(m|)$ gilt. Das schliesst den Induktionsschritt ab.

Mittels (iii) (Induktion) folgt, dass für jedes $m \in \mathbb{N}$ die Aussage $P(m)$ gilt. Das beweist die Behauptung.

Seien jetzt $m, n \in \mathbb{N}$ so, dass $m \leq n$ und $n \leq m$. Dann gibt es $i, j \in \mathbb{N}$, sodass $im \equiv n$ und $jn \equiv m$. Es gilt:

$$\begin{aligned} m &\equiv j(im) \\ &\equiv (ji)m \quad (\text{wegen (i), Assoziativität der Verkettung}) \end{aligned}$$

Mit Hilfe der Behauptung folgt daher, dass $ji \equiv \varepsilon$. Daraus folgt, dass $i \equiv \varepsilon$, also $n \equiv im \equiv m$, wie gewünscht. Das beweist Antisymmetrie von \leq .

1. (**Struktur**) Erinnerung: Die Signaturen der Gruppen- und Ringtheorie und der Theorie der dichten linearen Ordnungen sind gegeben durch $\mathcal{L}_{\text{GT}} = \{e, \circ\}$, $\mathcal{L}_{\text{RT}} = \{0, 1, +, \cdot\}$, $\mathcal{L}_{\text{DLO}} = \{<\}$.

- (a) (*) Seien e, α, β verschiedene Objekte. Geben Sie eine \mathcal{L}_{GT} -Struktur (A, \mathbf{M}) mit Bereich $A := \{e, \alpha, \beta\}$ an.
- (b) Seien 0 und 1 zwei verschiedene Objekte. Geben Sie eine \mathcal{L}_{RT} -Struktur (A, \mathbf{M}) mit Bereich $A := \{0, 1\}$ an.
- (c) Seien α, β, γ verschiedene Objekte. Geben Sie eine \mathcal{L}_{DLO} -Struktur (A, \mathbf{M}) mit Bereich $A := \{\alpha, \beta, \gamma\}$ an.

Lösung:

- (a) Wir definieren die Abbildung $\circ : A^2 = A \times A \rightarrow A$ durch folgende Verknüpfungstabelle:

\circ	e	α	β
e	e	α	β
α	α	β	e
β	β	e	α

Wir definieren die Abbildung M auf \mathcal{L}_{GT} durch:

$$e^M \equiv M(e) := e \quad \circ^M \equiv M(\circ) := \circ$$

Das Paar (A, M) ist eine \mathcal{L}_{GT} -Struktur mit Bereich A .

Bemerkungen:

- Wie wir sehen werden, ist dieses Paar (A, M) sogar ein *Modell der Gruppentheorie* GT.
 - Alternativ können wir e^M als ein beliebiges Element von A und \circ^M als eine beliebige Abbildung von A^2 nach A definieren. Dann ist (A, M) noch stets eine \mathcal{L}_{GT} -Struktur, aber im Allgemeinen kein Modell von GT mehr.
- (b) Wir definieren die Abbildungen $+, \cdot : A^2 \rightarrow A$ durch folgende Verknüpfungstabellen:

$+$	0	1
0	0	1
1	1	0

\cdot	0	1
0	0	0
1	0	1

Wir definieren die Abbildung M auf \mathcal{L}_{RT} durch:

$$0^M \equiv M(0) := 0 \quad 1^M \equiv M(1) := 1 \quad +^M \equiv M(+) := + \quad \cdot^M \equiv M(\cdot) := \cdot$$

Das Paar (A, M) ist eine \mathcal{L}_{RT} -Struktur mit Bereich A .

Bemerkungen:

- Wie wir sehen werden, ist dieses Paar (A, M) sogar ein *Modell der Ringtheorie* RT.
 - Alternativ können wir $0^M, 1^M$ als beliebige Elemente von A und $+^M, \cdot^M$ als beliebige Abbildungen von A^2 nach A definieren. Dann ist (A, M) noch stets eine \mathcal{L}_{RT} -Struktur, aber im Allgemeinen kein Modell von RT mehr.
- (c) Wir definieren

$$< := \{(\alpha, \beta), (\alpha, \gamma), (\beta, \gamma)\} \subseteq A^2$$

und die Abbildung M auf \mathcal{L}_{DLO} durch:

$$<^M := <$$

Das Paar (A, M) ist eine \mathcal{L}_{DLO} -Struktur. **Bemerkungen:**

- Wie wir sehen werden, ist dieses Paar (A, M) sogar ein *Modell* von $T := \{DLO_0, DLO_1, DLO_2\}$ (Teiltheorie der Theorie dichten linearen Ordnungen).
- Alternativ können wir $<^M$ als eine beliebige Teilmenge von A^2 definieren. Dann ist (A, M) noch stets eine \mathcal{L}_{DLO} -Struktur, aber im Allgemeinen kein Modell von T mehr.

2. (**) **Variablenbelegung, Interpretation eines Terms, Gültigkeit einer Formel in einer Interpretation, Ringtheorie**) Betrachten Sie die \mathcal{L}_{RT} -Struktur (A, M) , die Sie in 1.b definiert haben. Wir definieren die Variablenbelegung $j : \{\text{Variable}\} \rightarrow A := \{0, 1\}$ als die konstante Abbildung

$$j(\nu) := 1, \quad \text{für jedes } \nu.$$

Wir betrachten die Interpretation $\mathbf{I} := (M, j)$.

- (a) Bestimmen Sie folgende Objekte:

$$\mathbf{I}(x + 0) \quad \mathbf{I}(x + y) \quad \mathbf{I}(x \cdot 1) \quad \mathbf{I}(x \cdot y)$$

Welche der folgenden Aussagen gelten? Begründen Sie Ihre Antwort.

- (b) $\mathbf{I} \models x = 1$
 (c) $\mathbf{I} \models x = 1 \wedge y = 0$
 (d) $\mathbf{I} \models x = y$
 (e) $\mathbf{I} \models \forall x(x = y)$
 (f) $\mathbf{I} \models \forall x \forall y(x = y)$
 (g) $\mathbf{I} \models \exists x(x = y)$

Lösung:

- (a)

$$\mathbf{I}(x + 0) \equiv \mathbf{I}(x) + \mathbf{I}(0) \equiv j(x) + 0^M \equiv 1 + 0 \equiv 1 \quad (\text{gemäss der Additionstabelle})$$

$$\mathbf{I}(x + y) \equiv \mathbf{I}(x) + \mathbf{I}(y) \equiv j(x) + j(y) \equiv 1 + 1 \equiv 0$$

$$\mathbf{I}(x \cdot 1) \equiv \mathbf{I}(x) \cdot \mathbf{I}(1) \equiv 1 \cdot 1 \equiv 1 \quad (\text{gemäss der Multiplikationstabelle})$$

$$\mathbf{I}(x \cdot y) \equiv 1 \cdot 1 \equiv 1$$

- (b) $x = 1$: Es gilt

$$\mathbf{I}(x) \equiv 1 \equiv 1^M \equiv \mathbf{I}(1).$$

Gemäss der Definition von \models gilt daher:

$$\mathbf{I} \models x = 1$$

- (c) $x = 1 \wedge y = 0$: Es gilt

$$\mathbf{I}(y) \equiv 1 \neq 0 \equiv 0^M \equiv \mathbf{I}(0).$$

Gemäss der Definition von \models gilt daher *nicht* $\mathbf{I} \models y = 0$. Daher gilt *nicht*: $\mathbf{I} \models x = 1$ und $\mathbf{I} \models y = 0$. Gemäss der Definition von \models gilt daher:

$$\mathbf{I} \not\models x = 1 \wedge y = 0$$

- (d) $x = y$: Da $\mathbf{I}(x) \equiv 1 \equiv \mathbf{I}(y)$ gilt:

$$\mathbf{I} \models x = y$$

- (e) $\forall x(x = y)$: Wir definieren $a := 0$. Es gilt:

$$\mathbf{I}_x^a(x) \equiv a \equiv 0 \neq 1 \equiv j(y) \equiv \mathbf{I}_x^a(y)$$

Darum gilt *nicht*, dass $\mathbf{I}_x^a \models x = y$. Es gilt daher *nicht* für jedes $a \in A$, dass $\mathbf{I}_x^a \models x = y$. Gemäss der Definition von \models gilt daher:

$$\mathbf{I} \not\models \forall x(x = y)$$

(f) $\forall x \forall y (x = y)$:

Bemerkung: Seien \mathcal{L} eine Signatur, (A, \mathbf{M}) eine \mathcal{L} -Struktur und φ eine \mathcal{L} -Formel. Dann gilt:

$$\mathbf{I} \models \forall x \forall y \varphi \quad \Leftrightarrow \quad \text{Für alle } a, b \in A \text{ gilt } (\mathbf{I} \frac{a}{x} \frac{b}{y}) \models \varphi. \quad (1)$$

Das folgt aus der Definition von \models .

Wir definieren $a := \mathbf{0}$, $b := \mathbf{1}$. Es gilt:

$$(\mathbf{I} \frac{a}{x} \frac{b}{y})(x) \equiv \mathbf{I} \frac{a}{x}(x) \equiv a \equiv \mathbf{0} \neq \mathbf{1} \equiv (\mathbf{I} \frac{a}{x} \frac{b}{y})(y)$$

Darum gilt:

$$(\mathbf{I} \frac{a}{x} \frac{b}{y}) \not\models x = y$$

Gemäss (1) gilt daher:

$$\mathbf{I} \not\models \forall x \forall y (x = y)$$

(g) $\exists x (x = y)$: Wir definieren $a := \mathbf{1}$. Es gilt:

$$\mathbf{I} \frac{a}{x}(x) \equiv a \equiv \mathbf{1} \equiv j(y) \equiv \mathbf{I} \frac{a}{x}(y)$$

Daraus folgt, dass $\mathbf{I} \frac{a}{x} \models (x = y)$. Gemäss der Definition von \models folgt, dass gilt:

$$\mathbf{I} \models \exists x (x = y)$$

3. **(Variablenbelegung, Gültigkeit einer Formel in einer Interpretation, Theorie der dichten linearen Ordnungen)** Betrachten Sie die \mathcal{L}_{DLO} -Struktur (A, \mathbf{M}) , die Sie in 1.c definiert haben. Wir definieren die Variablenbelegung $j : \{\text{Variable}\} \rightarrow A := \{\alpha, \beta\}$ als die Abbildung

$$j(\nu) := \begin{cases} \alpha, & \text{falls } \nu \equiv x, \\ \beta, & \text{falls } \nu \equiv y, \\ \gamma, & \text{sonst.} \end{cases}$$

Wir betrachten die Interpretation $\mathbf{I} := (\mathbf{M}, j)$. Welche der folgenden Aussagen gelten? Begründen Sie Ihre Antwort.

$$\mathbf{I} \models x < y \quad \mathbf{I} \models y < x \quad \mathbf{I} \models \exists x \exists y (y < x)$$

Lösung: Es gilt $(\mathbf{I}(x), \mathbf{I}(y)) \equiv (j(x), j(y)) \equiv (\alpha, \beta) \in < = <^{\mathbf{M}}$. Gemäss der Definition von \models gilt daher:

$$\mathbf{I} \models x < y$$

Es gilt $(\mathbf{I}(y), \mathbf{I}(x)) \equiv (j(y), j(x)) \equiv (\beta, \alpha) \notin < = <^{\mathbf{M}}$. Gemäss der Definition von \models gilt daher:

$$\mathbf{I} \not\models x < y$$

$\exists x \exists y (y < x)$: Wir definieren $a := \beta$, $b := \alpha$. Es gilt

$$\left((\mathbf{I} \frac{a}{x} \frac{b}{y})(y), (\mathbf{I} \frac{a}{x} \frac{b}{y})(x) \right) \equiv (\alpha, \beta) \in < = <^{\mathbf{M}}$$

und daher

$$(\mathbf{I} \frac{a}{x} \frac{b}{y}) \models y < x. \quad (2)$$

Es gibt also ein b (nämlich $b \equiv \alpha$), sodass (2) gilt. Gemäss der Definition von \models gilt daher

$$\mathbf{I} \stackrel{a}{x} \models \exists y(y < x). \quad (3)$$

Es gibt also ein a (nämlich $a \equiv \beta$), sodass (3) gilt. Gemäss der Definition von \models gilt daher

$$\mathbf{I} \models \exists x \exists y(y < x).$$

4. (**Modell**) In dieser Aufgabe verwenden wir den Begriff eines Modells. Dieser ist wie folgt definiert. Sei \mathcal{L} eine Signatur und $\mathbf{M} = (A, \mathbf{M})$ eine \mathcal{L} -Struktur.

DEFINITION 1 (Modell) • Sei φ eine \mathcal{L} -Formel. Wir nennen \mathbf{M} ein Modell von φ g. d. w. für jede Variablenbelegung j in \mathbf{M} gilt

$$I := (\mathbf{M}, j) \models \varphi.$$

Wir schreiben:

$$\mathbf{M} \models \varphi \quad :\Leftrightarrow \quad \mathbf{M} \text{ ist ein Modell von } \varphi.$$

- Sei Φ eine Menge von \mathcal{L} -Formeln. Wir nennen \mathbf{M} ein Modell von Φ g. d. w. \mathbf{M} ein Modell jeder Formel in Φ ist. Wir schreiben:

$$\mathbf{M} \models \Phi \quad :\Leftrightarrow \quad \mathbf{M} \text{ ist ein Modell von } \Phi.$$

Seien e, α, β verschiedene Objekte.

- (a) (**(*) Gruppentheorie**) Wir betrachten die Signatur der Gruppentheorie, $\mathcal{L} := \mathcal{L}_{\text{GT}} = \{e, \circ\}$. Wir definieren den Bereich $A := \{e, \alpha, \beta\}$ und die Abbildung $\circ : A^2 = A \times A \rightarrow A$ durch folgende Verknüpfungstabelle:

\circ	e	α	β
e	e	α	β
α	α	β	e
β	β	e	α

Wir definieren die Abbildung \mathbf{M} auf \mathcal{L}_{GT} durch:

$$e^{\mathbf{M}} \equiv \mathbf{M}(e) := e \quad \circ^{\mathbf{M}} \equiv \mathbf{M}(\circ) := \circ$$

Zeigen Sie, dass (A, \mathbf{M}) ein Modell der Gruppentheorie ist.

Bemerkung: Für jede \mathcal{L}_{GT} -Struktur (A, \mathbf{M}) gilt $\mathbf{M} \models \text{GT}$ genau dann, wenn das Tripel $(A, e^{\mathbf{M}}, \circ^{\mathbf{M}})$ eine Gruppe ist. Das Tripel (A, e, \circ) aus dieser Aufgabe ist also eine Gruppe.

Hinweise:

- Zeigen Sie $\mathbf{M} \models \text{GT}_i$ in der Reihenfolge $i = 1, 0, 2$.
- $\mathbf{M} \models \text{GT}_1 := \forall x(e \circ x = x)$: Sei j eine Variablenbelegung in \mathbf{M} . Wir definieren die Interpretation $\mathbf{I} := (\mathbf{M}, j)$.
 - Sei $a \in A$. Zeigen Sie, dass $\mathbf{I} \stackrel{a}{x}(e \circ x) \equiv \mathbf{I} \stackrel{a}{x}(x)$. Verwenden Sie dazu, dass $\mathbf{I} \stackrel{a}{x}(e) \equiv e^{\mathbf{M}} \equiv e$, sowie die e -Zeile² der Verknüpfungstabelle.

²Für jedes Symbol s in der Kopfspalte (= Spalte ganz links) meinen wir mit s -Zeile die Zeile der Tabelle, welche die Kopfspalte in der Zelle mit dem Symbol s schneidet.

– Folgern Sie, dass $\mathbf{I} \models \forall x(e \circ x = x) \equiv \text{GT}_1$.

Bemerkung: $\mathbf{M} \models \forall x(e \circ x = x)$ ist äquivalent dazu, dass für jedes $a \in A$ gilt: $e \circ a = a$, d. h., e ist links-neutral.

- $\mathbf{M} \models \text{GT}_0 := \forall x \forall y \forall z (x \circ (y \circ z) = (x \circ y) \circ z)$: Sei j eine Variablenbelegung in \mathbf{M} . Wir definieren $\mathbf{I} := (\mathbf{M}, j)$. Seien $a, b, c \in A$. Wir kürzen ab: $J := \left(\left(\mathbf{I} \frac{a}{x} \right) \frac{b}{y} \right) \frac{c}{z}$.
 - Zeigen Sie, dass

$$J(x \circ (y \circ z)) \equiv J((x \circ y) \circ z). \quad (4)$$

Verwenden Sie dazu Folgendes:

$$J(z) \equiv c \quad J(y) \equiv b \quad J(x) \equiv a \quad (5)$$

$$a \circ (b \circ c) \equiv (a \circ b) \circ c \quad \text{für alle } a, b, c \in A \quad (6)$$

Warum gelten die Identitäten (5)?

Um (6) zu zeigen, können wir im Prinzip alle Tripel $(a, b, c) \in A^3$ durchgehen und die Verknüpfungstabelle benutzen. Es gibt $3 \cdot 3 \cdot 3 = 27$ solche Tripel. Um den Beweis von (6) zu vereinfachen, tun Sie Folgendes: Verwenden Sie, dass \circ in unserem Beispiel kommutativ ist. (Überprüfen Sie das mit Hilfe der Verknüpfungstabelle!) Betrachten Sie folgende Fälle:

- * (Mindestens) eines der drei Elemente a, b, c ist gleich e .
- * Keines der drei Elemente ist gleich e : Unterfälle:
 - $a \equiv c$
 - $a \equiv b \neq c$
 - $a \neq b \equiv c$: Verwenden Sie den Unterfall $a \equiv b \neq c$.

- Folgern Sie aus (4), dass $\left(\left(\mathbf{I} \frac{a}{x} \right) \frac{b}{y} \right) \frac{c}{z} \models (x \circ (y \circ z) = (x \circ y) \circ z)$.
- Folgern Sie daraus, dass $\left(\mathbf{I} \frac{a}{x} \right) \frac{b}{y} \models \forall z (x \circ (y \circ z) = (x \circ y) \circ z)$.
- Argumentieren Sie analog für die Quantoren $\forall y$ und $\forall x$.

Lösung:

- $\mathbf{M} \models \text{GT}_1 \equiv \forall x(e \circ x = x)$ (e ist links-neutral.): Sei j eine Variablenbelegung in \mathbf{M} . Wir definieren die Interpretation $\mathbf{I} := (\mathbf{M}, j)$. Sei $a \in A$. Es gilt:

$$\begin{aligned} \mathbf{I} \frac{a}{x}(e \circ x) &\equiv \mathbf{I} \frac{a}{x}(e) \circ^{\mathbf{M}} \mathbf{I} \frac{a}{x}(x) \\ &\equiv (e^{\mathbf{M}} \equiv e) \circ a \\ &\equiv a \quad (\text{gemäss der } e\text{-Zeile der Verknüpfungstabelle}) \\ &\equiv \mathbf{I} \frac{a}{x}(x) \end{aligned}$$

Gemäss der Definition \models folgt daraus, dass $\mathbf{I} \frac{a}{x} \models e \circ x = x$. Da a beliebig ist, folgt daraus mittels der Definition \models , dass

$$\mathbf{I} \models \forall x(e \circ x = x) \equiv \text{GT}_1.$$

Da j beliebig ist, folgt daraus, dass

$$\mathbf{M} \models \text{GT}_1.$$

- $\mathbf{M} \models \text{GT}_0 := \forall x \forall y \forall z (x \circ (y \circ z) = (x \circ y) \circ z)$ (Assoziativität von \circ):

Bemerkung: \circ ist kommutativ, da die Verknüpfungstabelle symmetrisch ist bzgl. Spiegelung an der (nach rechts unten zeigenden) Diagonale.

Sei j eine Variablenbelegung in M . Wir definieren $I := (M, j)$. Seien $a, b, c \in A$. Wir kürzen ab: $J := ((I \frac{a}{x} \frac{b}{y}) \frac{c}{z})$. Es gilt:

$$J(z) \equiv c \quad J(y) \equiv (I \frac{a}{x} \frac{b}{y})(y) \equiv b \quad J(x) \equiv (I \frac{a}{x} \frac{b}{y})(x) \equiv I \frac{a}{x}(x) \equiv a \quad (7)$$

Behauptung:

$$a \circ (b \circ c) \equiv (a \circ b) \circ c \quad \text{für alle } a, b, c \in A \quad (8)$$

Beweis der Behauptung:

Fall: Eines der drei Elemente ist gleich e : Es gilt $a \circ (b \circ c) \equiv (a \circ b) \circ c$, da e neutral bzgl. \circ ist und \circ kommutativ ist. Zum Beispiel gilt nämlich $e \circ (b \circ c) \equiv b \circ c \equiv (e \circ b) \circ c$.

Fall: Keines der drei Elemente ist gleich e :

Unterfall: $a \equiv c$: Da gemäss obiger Bemerkung \circ kommutativ ist, gilt

$$a \circ (b \circ a) \equiv a \circ (a \circ b) \equiv (a \circ b) \circ a,$$

wie gewünscht.

Unterfall: $a \equiv b \neq c$: Wir können die Gleichheit

$$a \circ (a \circ c) \equiv (a \circ a) \circ c \quad (9)$$

mittels der Verknüpfungstabelle für jedes Paar $a \neq c$ überprüfen. (Tun Sie das exemplarisch für $a \equiv \alpha, c \equiv \beta$.) Es gibt 2 solche Paare, nämlich (α, β) und (β, α) . Für jede der 2 Seiten von (9) müssen wir 2 Multiplikationen in der Tabelle nachschlagen.

Unterfall: $a \neq b \equiv c$: Es gilt:

$$\begin{aligned} a \circ (b \circ b) &\equiv (b \circ b) \circ a && \text{(Kommutativität von } \circ) \\ &\stackrel{(9)}{\equiv} b \circ (b \circ a) \\ &\equiv (a \circ b) \circ b && \text{(Kommutativität von } \circ), \end{aligned}$$

wie gewünscht.

Die obigen Fälle decken alle Möglichkeiten für das Tripel (a, b, c) ab. Somit haben wir die Behauptung (8) in allen Fällen gezeigt.

Es gilt:

$$\begin{aligned}
J(x \circ (y \circ z)) &\equiv J(x) \circ^{\mathbf{M}} J(y \circ z) \\
&\equiv J(x) \circ^{\mathbf{M}} (J(y) \circ^{\mathbf{M}} J(z)) \\
&\equiv a \circ (b \circ c) \quad (\text{gemäss (7)}) \\
&\equiv (a \circ b) \circ c \quad (\text{gemäss (8)}) \\
&\equiv (J(x) \circ^{\mathbf{M}} J(y)) \circ^{\mathbf{M}} J(z) \quad (\text{gemäss (7)}) \\
&\equiv J(x \circ y) \circ^{\mathbf{M}} J(z) \\
&\equiv J((x \circ y) \circ z)
\end{aligned}$$

Daraus folgt, dass $((\mathbf{I} \frac{a}{x}) \frac{b}{y}) \frac{c}{z} = J \models x \circ (y \circ z) = (x \circ y) \circ z$. Da c beliebig ist, folgt daraus, dass $(\mathbf{I} \frac{a}{x}) \frac{b}{y} \models \forall z (x \circ (y \circ z) = (x \circ y) \circ z)$. Da b beliebig ist, folgt daraus, dass $\mathbf{I} \frac{a}{x} \models \forall y \forall z (x \circ (y \circ z) = (x \circ y) \circ z)$. Da a beliebig ist, folgt daraus, dass

$$\mathbf{I} \models \forall x \forall y \forall z (x \circ (y \circ z) = (x \circ y) \circ z) \equiv \mathbf{GT}_0.$$

Da j beliebig ist, folgt daraus, dass

$$\mathbf{M} \models \mathbf{GT}_0.$$

- $\mathbf{M} \models \mathbf{GT}_2 := \forall x \exists y (y \circ x = e)$ (Jedes Element besitzt ein Links-Inverses.): Sei j eine Variablenbelegung in \mathbf{M} . Wir definieren $\mathbf{I} := (\mathbf{M}, j)$. Sei $a \in A$. Falls $a \equiv e$, dann erfüllt gemäss der Verknüpfungstabelle das Element $b := e$ die Bedingung $b \circ a \equiv e$. Falls $a \equiv \alpha$, dann erfüllt $b := \beta$ diese Bedingung. Falls $a \equiv \beta$, dann erfüllt $b := \alpha$ die Bedingung. Es gibt also in jedem Fall ein $b \in A$, sodass $b \circ a \equiv e$.

Bemerkung: Kurz gesagt besitzt jedes Element von A ein Links-Inverses bzgl. \circ , da im Tabellenkörper³ der Verknüpfungstabelle in jeder Spalte ein e steht. (Überlegen Sie sich das!)

Wir wählen ein b , sodass $b \circ a \equiv e$. Es gilt

$$\begin{aligned}
(\mathbf{I} \frac{a}{x}) \frac{b}{y} (y \circ x) &\equiv (\mathbf{I} \frac{a}{x}) \frac{b}{y} (y) \circ^{\mathbf{M}} (\mathbf{I} \frac{a}{x}) \frac{b}{y} (x) \\
&\equiv b \circ a \\
&\equiv e \\
&\equiv e^{\mathbf{M}}.
\end{aligned}$$

Daraus folgt, dass $(\mathbf{I} \frac{a}{x}) \frac{b}{y} \models y \circ x = e$. Gemäss der Definition von \models gilt darum:

$$\mathbf{I} \frac{a}{x} \models \exists y (y \circ x = e)$$

Da a beliebig ist, folgt daraus:

$$\mathbf{I} \models \forall x \exists y (y \circ x = e) \equiv \mathbf{GT}_2$$

³Das ist die Tabelle ohne Kopfzeile, Kopfspalte und die Zelle mit dem Verknüpfungszeichen \circ .

Somit haben wir gezeigt, dass

$$\mathbf{M} \models \text{GT},$$

d. h., \mathbf{M} ist ein Modell der Gruppentheorie GT .

- (b) (**Gruppentheorie**) Finden Sie eine \mathcal{L}_{GT} -Struktur (A, \mathbf{M}) mit Bereich $A := \{e, \alpha\}$, sodass $\mathbf{M} \not\models \text{GT}$.

Lösung: Wir definieren die Abbildung \mathbf{M} auf \mathcal{L}_{GT} durch

$$e^{\mathbf{M}} := e \quad \circ^{\mathbf{M}} : A^2 \rightarrow A, \quad a \circ^{\mathbf{M}} b := e \text{ für jedes } (a, b) \in A^2$$

Das Paar (A, \mathbf{M}) ist kein Modell von GT . Um das zu sehen, wählen wir eine beliebige Variablenbelegung j und definieren $\mathbf{I} := (\mathbf{M}, j)$. Es gilt:

$$\mathbf{I}_x^\alpha(e \circ x) \equiv e^{\mathbf{M}} \circ^{\mathbf{M}} \alpha \equiv e \neq \alpha \equiv \mathbf{I}_x^\alpha(x)$$

Daher gilt $\mathbf{I}_x^\alpha \not\models e \circ x = x$. Die Aussage $\mathbf{I}_x^\alpha \models e \circ x = x$ gilt also *nicht* für jedes $a \in A$. Daraus folgt, dass

$$\mathbf{I} \not\models \forall x (e \circ x = x) \equiv \text{GT}_1.$$

Daraus folgt, dass $\mathbf{M} \not\models \text{GT}_1$ und daher $\mathbf{M} \not\models \text{GT}$.

- (c) (**(*) Theorie mit leerer Signatur**) Wir betrachten die leere Signatur $\mathcal{L} := \emptyset$ und die Theorie \mathbf{T} gegeben durch folgendes Axiom:

$$x = y$$

- i. Finden Sie ein Modell von \mathbf{T} .
- ii. Beschreiben Sie alle Modelle von \mathbf{T} .

Lösung:

- i. Wir wählen ein Objekt α und definieren $A := \{\alpha\}$ und \mathbf{M} als die leere Abbildung auf $\mathcal{L} = \emptyset$.⁴ Das Paar (A, \mathbf{M}) ist ein Modell von \mathbf{T} , da für jede Variablenbelegung j für $\mathbf{I} := (\mathbf{M}, j)$ gilt, dass $\mathbf{I}(x) \equiv \alpha \equiv \mathbf{I}(y)$ und daher $\mathbf{I} \models x = y$, d. h. $\mathbf{I} \models \mathbf{T}$.
 - ii. Eine \mathcal{L} -Struktur (A, \mathbf{M}) ist genau dann ein Modell von \mathbf{T} , falls A *genau ein* Element besitzt. Die Implikation \Leftarrow haben wir oben bewiesen. Die Implikation \Rightarrow folgt aus den Tatsachen, dass jedes Modell per definitionem *mindestens ein* Element besitzt und dass jede Struktur mit mehr als einem Element kein Modell von \mathbf{T} ist. (Warum?)
- (d) (**Ringtheorie**) Seien $\mathbf{0}$ und $\mathbf{1}$ zwei verschiedene Objekte. Finden Sie ein Modell (A, \mathbf{M}) der Ringtheorie mit Bereich $A := \{\mathbf{0}, \mathbf{1}\}$. Überlegen Sie sich, dass tatsächlich $\mathbf{M} \models \text{RT}$ gilt.

Bemerkung: Für jede \mathcal{L}_{RT} -Struktur (A, \mathbf{M}) gilt $\mathbf{M} \models \text{RT}$ genau dann, wenn das Tupel $(A, 0^{\mathbf{M}}, 1^{\mathbf{M}}, +^{\mathbf{M}}, \cdot^{\mathbf{M}})$ ein Ring ist. Das Tupel $(A, \mathbf{0}, \mathbf{1}, +, \cdot)$ aus dieser Aufgabe ist also ein Ring.

Lösung: Wir definieren $+$ und \cdot durch folgende Verknüpfungstabellen:

$+$	$\mathbf{0}$	$\mathbf{1}$
$\mathbf{0}$	$\mathbf{0}$	$\mathbf{1}$
$\mathbf{1}$	$\mathbf{1}$	$\mathbf{0}$

\cdot	$\mathbf{0}$	$\mathbf{1}$
$\mathbf{0}$	$\mathbf{0}$	$\mathbf{0}$
$\mathbf{1}$	$\mathbf{0}$	$\mathbf{1}$

⁴Das ist die einzige Abbildung auf \emptyset .

Wir definieren die Abbildung M auf \mathcal{L}_{RT} durch:

$$0^M := 0 \quad 1^M := 1 \quad +^M := + \quad \cdot^M := \cdot$$

Wir können analog zu Aufgabe 4.a überprüfen, dass in (A, M) jedes Axiom der Ringtheorie gilt. Wir überprüfen exemplarisch, dass gilt:

$$M \models RT_0 \equiv \forall x \forall y \forall z (x + (y + z) = (x + y) + z) \quad (10)$$

Sei j eine Variablenbelegung in M . Wir definieren $I := (M, j)$. Seien $a, b, c \in A$. Wir kürzen ab: $J := \left(\left(\left(\mathbf{I} \frac{a}{x} \right) \frac{b}{y} \right) \frac{c}{z} \right)$.

Behauptung:

$$a + (b + c) \equiv (a + b) + c \quad \text{für alle } a, b, c \in A. \quad (11)$$

Beweis der Behauptung:

Fall: Eines der drei Elemente ist gleich 0. Nehmen wir beispielsweise an, dass $a \equiv 0$. Dann ist $0 + (b + c) \equiv b + c$ und $(0 + b) + c \equiv b + c$, also gilt die Behauptung.

Fall: Alle drei Elemente sind gleich 1. Dann ist $(1 + 1) + 1 \equiv 0 + 1 \equiv 1$ und $1 + (1 + 1) \equiv 1 + 0 \equiv 1$, also gilt die Behauptung.

Es gilt:

$$\begin{aligned} J(x + (y + z)) &\equiv J(x) + (J(y) + J(z)) \\ &\equiv a + (b + c) \\ &\equiv (a + b) + c \quad (\text{gemäss (11)}) \\ &\equiv (J(x) + J(y)) + J(z) \\ &\equiv J((x + y) + z). \end{aligned}$$

Von hier aus zeigt dasselbe Argument wie in 4(a), dass (10) gilt.

- (e) **(Ringtheorie)** Finden Sie eine \mathcal{L}_{RT} -Struktur (A, M) mit Bereich $A := \{0, 1\}$, sodass $M \not\models RT$.

Lösung: Wir definieren $0^M := 0$, $1^M := 0$ und $+^M, \cdot^M : A^2 \rightarrow A$ als die konstanten Abbildungen $+^M(a, b) := 0$, $\cdot^M(a, b) := 0$, für alle $(a, b) \in A^2$. Das Tupel (A, M) ist kein Modell der Ringtheorie RT , da $M \not\models RT_2$, $M \not\models RT_5$. (Warum?)

Bemerkung: Sei M ein Modell von \mathcal{L}_{RT} mit Bereich $A = \{0, 1\}$, sodass $0^M \equiv 0$. Dann gilt $1^M \equiv 1$, $+^M \equiv +$, $\cdot^M \equiv \cdot$. (Überprüfen Sie das!) Es gibt also nur *ein* Modell von \mathcal{L}_{RT} mit diesem Bereich und mit $0^M \equiv 0$, nämlich das aus Aufgabe 4.d. Daraus folgt, dass es bis auf Isomorphie nur einen Ring mit zwei Elementen gibt.

- (f) **(Teiltheorie von DLO)** Seien α, β, γ verschiedene Objekte. Finden Sie ein Modell (A, M) der Theorie $T := \{DLO_0, DLO_1, DLO_2\}$ mit Bereich $A := \{\alpha, \beta, \gamma\}$.

Lösung: Wir definieren die Abbildung M auf \mathcal{L}_{DLO} durch $<^M := M(<) := < := \{(\alpha, \beta), (\alpha, \gamma), (\beta, \gamma)\}$.

$M \models DLO_0$ gilt, weil $(\alpha, \alpha) \notin <$ und $(\beta, \beta) \notin <$ und $(\gamma, \gamma) \notin <$, d. h. für jedes $a \in A$ gilt $(a, a) \notin <$.

$M \models DLO_1$: Sei $(a, b, c) \in A^3$, sodass $a < b$ und $b < c$. Dann gilt $(a, b, c) \equiv (\alpha, \beta, \gamma)$ und daher $a < b$. Daraus folgt, dass $M \models DLO_1$.

Auf eine ähnliche Weise können wir zeigen, dass für jedes Paar $(a, b) \in A^2$ gilt: $a < b$ oder $b < a$ oder $a \equiv b$. Daher gilt $M \models DLO_2$.

- (g) (**Teiltheorie von DLO**) Finden Sie ein Modell (A, M) der Theorie $T := \{DLO_0, DLO_1, DLO_2\}$ mit einem unendlichen Bereich.

Hinweis: Verwenden Sie eine andere Übungsaufgabe.

Bemerkung: Überlegen Sie sich grundsätzlich, dass Ihr gefundenes (A, M) tatsächlich ein Modell von T ist. Es wird *nicht* erwartet, dass Sie das im Detail ausführen.

Lösung: Wir definieren $A := \mathbb{N}$ und \leq wie in Aufgabe 0. und die Relation $<$ auf \mathbb{N} als

$$< := \{(m, n) \in \leq \mid m \neq n\}. \quad (12)$$

Wir definieren M als die Abbildung auf \mathcal{L}_{DLO} gegeben durch $<^M := <$. Wir können analog zu den Aufgaben 4.a und 4.d überprüfen, dass (\mathbb{N}, M) ein Modell von T ist. Zum Beispiel gilt $M \models DLO_0 \equiv \forall x \neg(x < x)$, da für jedes $n \in \mathbb{N}$ die Ungleichung $n < n$ nicht gilt. Es folgt, dass (\mathbb{N}, M) ein Modell von T ist. Sein Bereich $A = \mathbb{N}$ ist eine unendliche Menge.

Bemerkung: Es gilt $M \not\models DLO_3$, da zum Beispiel $0 := \varepsilon < 1 := |$, es aber kein $n \in \mathbb{N}$ mit $0 < n$ und $n < 1$ gibt. Es gibt auch ein kleinstes Element, nämlich 0 . Daher gilt $M \not\models DLO_4$.

- (h) (**Theorie der dichten linearen Ordnungen**) Finden Sie ein Modell (A, M) der Theorie DLO der dichten linearen Ordnungen.

Hinweis: Definieren Sie A als eine gewisse Menge von Zahlen.

Bemerkung: Überlegen Sie sich, dass tatsächlich $M \models DLO$ gilt. Sie dürfen dabei grundlegende Eigenschaften von Zahlen verwenden.

Lösung: Wir definieren \mathbb{N} als die Menge der positiven natürlichen Zahlen, $0 := \varepsilon$, $1 := |$ und Addition $+$ und Multiplikation \cdot auf \mathbb{N} wie in der Vorlesung (Standardmodell der Peano-Arithmetik). Für $m, n \in \mathbb{N}$ kürzen wir ab:

$$mn := m \cdot n$$

(mn bedeutet hier also das Produkt von m und n , nicht die Verkettung der Zeichenfolgen.) Wir definieren $\mathbb{N}_{>0} := \mathbb{N} \setminus \{0\}$,

$$A := \mathbb{Q}_{>0} := \left\{ \frac{m}{n} \mid m, n \in \mathbb{N}_{>0} \right\}$$

(Menge der positiven rationalen Zahlen), $<$ wie in (12) und $<$ durch

$$\frac{k}{\ell} < \frac{m}{n} \quad \text{g. d. w.} \quad kn < \ell m.$$

(Das ist die übliche strikte Ordnung auf $\mathbb{Q}_{>0}$.) Wir definieren die Abbildung M auf \mathcal{L}_{DLO} durch

$$<^M := <.$$

Wir zeigen, dass (A, M) ein Modell von DLO ist. Aus der Definition von $<$ folgt, dass $M \models DLO_0, DLO_1, DLO_2$.

- $M \models DLO_3$: Seien $r, s \in A = \mathbb{Q}_{>0}$, sodass $r < s$. Wir wählen $k, \ell, m, n \in \mathbb{N}_{>0}$, sodass

$$\frac{k}{\ell} \equiv r, \quad \frac{m}{n} \equiv s.$$

Es gilt

$$r \equiv \frac{k}{\ell} < \frac{k+m}{\ell+n} < \frac{m}{n} \equiv s.$$

Daraus folgt, dass $\mathbf{M} \models \text{DLO}_3$.

- $\mathbf{M} \models \text{DLO}_4$: Sei $r \in A$. Wir wählen $m, n \in \mathbb{N}_{>0}$, sodass $r \equiv \frac{m}{n}$. Es gilt

$$\frac{m}{n+1} < \frac{m}{n} < \frac{m+1}{n}$$

Daraus folgt, dass $\mathbf{M} \models \text{DLO}_4$. Wir haben also gezeigt, dass $\mathbf{M} \models \text{DLO}$, d. h. \mathbf{M} ist ein Modell für DLO.

- (i) **(*) Peano-Arithmetik** Wir definieren (\mathbb{N}, \mathbb{N}) , das Standardmodell der Peano-Arithmetik, wie in der Vorlesung, wobei wir abweichend von der ursprünglichen Definition $s^{\mathbb{N}}(n) := |n|$ statt $|n$ definieren. (Dadurch vereinfacht sich diese Übungsaufgabe.) Zeigen Sie, dass (\mathbb{N}, \mathbb{N}) ein Modell der Peano-Arithmetik ist.

Bemerkungen:

- Sie dürfen 0.(i,ii,iii) ohne Beweis verwenden.
- Es wird *nicht* erwartet, dass Sie alle Details des Beweises von $\mathbb{N} \models \text{PA}_6$ ausführen. Erklären Sie stattdessen in Worten, warum diese Aussage gilt.

Lösung:

- $\mathbb{N} \models \text{PA}_0$: Wir schreiben in dieser Aufgabe $m +^{\mathbb{N}} n := m + n := mn$ für die Verkettung der Zeichenfolgen $m \equiv |\dots|$ und $n \equiv |\dots|$ und $\cdot^{\mathbb{N}} := \cdot$ für die Multiplikation auf \mathbb{N} . Wir haben $0^{\mathbb{N}} := \mathbf{0} := \varepsilon$ definiert. Da ε die leere Zeichenkette ist, gilt für jedes $n \in \mathbb{N}$, dass $s^{\mathbb{N}}(n) \equiv n| \neq \varepsilon$. Daraus folgt, dass $\mathbb{N} \models \text{PA}_0$.
- $\mathbb{N} \models \text{PA}_1$: Seien $m, n \in \mathbb{N}$ so, dass $m| \equiv n|$. Gemäss 0.(ii) (Injektivität des Hinzufügens) gilt dann $m \equiv n$. Daraus folgt, dass $\mathbb{N} \models \text{PA}_1$. (Überprüfen Sie das!)
- $\mathbb{N} \models \text{PA}_2$ folgt aus: Für jedes $n \in \mathbb{N}$ gilt $n + \mathbf{0} \equiv n\varepsilon = n$.
- $\mathbb{N} \models \text{PA}_3$ folgt aus: Für alle $m, n \in \mathbb{N}$ gilt $m(n|) \equiv (mn)|$. Das folgt aus 0.(i) (Assoziativität der Verkettung).
- $\mathbb{N} \models \text{PA}_4$ folgt aus: Für jedes $n \in \mathbb{N}$ gilt $n \cdot \varepsilon \equiv \varepsilon$ (keine Kopie von n).
- $\mathbb{N} \models \text{PA}_5$ folgt aus: Für alle $m, n \in \mathbb{N}$ gilt $m \cdot (n|) \equiv (m \cdot n)m \equiv (m \cdot n) + m$. Wir haben hier eine Kopie von m für jeden Strich in $m|$, d. h. eine Kopie von m für jeden Strich in n und noch eine Kopie von m für den letzten Strich in $n|$.
- $\mathbb{N} \models \text{PA}_6$: Das folgt mittels (Meta-)Induktion. Um das zu sehen, betrachten wir exemplarisch $\nu \equiv x$ und die Formel

$$\varphi := x + y = y + x. \tag{13}$$

Sei j eine Variablenbelegung in \mathbb{N} . Wir definieren $\mathbf{I} := (\mathbb{N}, j)$. Wir nehmen an, dass gilt:

$$\mathbf{I} \models \varphi(x/0) \wedge \forall x (\varphi \rightarrow \varphi(x/sx)) \equiv 0+y = y+0 \wedge \forall x (x+y = y+x \rightarrow sx+y = y+sx) \tag{14}$$

Wir zeigen, dass dann gilt:

$$\mathbf{I} \models \forall x \varphi \equiv \forall x (x + y = y + x) \tag{15}$$

Wir definieren $m := j(y)$. Für jedes $n \in \mathbb{N}$ definieren wir:
 $P(n) : n + m \equiv m + n$

Aus (14) und der Definition von \models folgt, dass gilt:

$$\mathbf{I} \models 0 + y = y + 0 \text{ und für jedes } n \in \mathbb{N} \text{ gilt } \mathbf{I} \stackrel{n}{x} \models x + y = y + x \rightarrow sx + y = y + sx. \quad (16)$$

$\mathbf{I} \models 0 + y = y + 0$ ist äquivalent zu $P(\varepsilon)$.

$\mathbf{I} \stackrel{n}{x} \models x + y = y + x \rightarrow sx + y = y + sx$ ist äquivalent zu:
 $P(n)$ impliziert $P(n|)$.

(Überlegen Sie sich das!) Aus (16) folgt daher, dass gilt:

$$P(\varepsilon) \quad \text{und} \quad \text{für jedes } n \in \mathbb{N} \text{ gilt: } P(n) \text{ impliziert } P(n|).$$

Mittels 0.(iii) (Induktion) folgt daraus, dass für jedes $n \in \mathbb{N}$ die Aussage $P(n)$ gilt. Dass bedeutet, dass (15) gilt. (Überlegen Sie sich das!) Wir haben gezeigt, dass gilt:

$$\mathbf{I} \models \left(\varphi(x/0) \wedge \forall x(\varphi \rightarrow \varphi(x/sx)) \right) \rightarrow \forall x \varphi$$

Da j beliebig ist, folgt daraus, dass gilt:

$$\mathbb{N} \models \left(\varphi(x/0) \wedge \forall x(\varphi \rightarrow \varphi(x/sx)) \right) \rightarrow \forall x \varphi$$

Das zeigt $\mathbb{N} \models \mathbf{PA}_6$ im Fall $\nu \equiv x$ und φ gegeben durch (13). Ein ähnliches Argument funktioniert für allgemeine ν und φ . Daher gilt $\mathbb{N} \models \mathbf{PA}_6$. Somit haben wir gezeigt, dass

$$\mathbb{N} \models \mathbf{PA},$$

d. h. \mathbb{N} ist ein Modell für \mathbf{PA} .

- (j) (**Körpertheorie**) Seien $0, 1, \alpha, \beta$ verschiedene Objekte. Wir definieren $A := \{0, 1, \alpha, \beta\}$ und die Abbildungen $+, \cdot : A^2 \rightarrow A$ durch folgende Tabellen:

$+$	0	1	α	β
0	0	1	α	β
1	1	0	β	α
α	α	β	0	1
β	β	α	1	0

\cdot	0	1	α	β
0	0	0	0	0
1	0	1	α	β
α	0	α	β	1
β	0	β	1	α

Wir definieren die Abbildung \mathbf{M} auf $\mathcal{L}_{\text{KT}} = \{0, 1, +, \cdot\}$, der Signatur der Körpertheorie, durch:

$$0^{\mathbf{M}} := \mathbf{M}(0) := 0 \quad 1^{\mathbf{M}} := \mathbf{M}(1) := 1 \quad +^{\mathbf{M}} := \mathbf{M}(+) := + \quad \cdot^{\mathbf{M}} := \mathbf{M}(\cdot) := \cdot$$

Zeigen Sie, dass (A, \mathbf{M}) ein Modell von KT ist.

Bemerkungen: Für jede \mathcal{L}_{KT} -Struktur (A, \mathbf{M}) gilt $\mathbf{M} \models \text{KT}$ genau dann, wenn das Tupel $(A, 0^{\mathbf{M}}, 1^{\mathbf{M}}, +^{\mathbf{M}}, \cdot^{\mathbf{M}})$ ein Körper ist. Das Tupel $(A, 0, 1, +, \cdot)$ aus dieser Aufgabe ist also ein Körper.

Hinweise:

- Zeigen Sie $M \models \text{KT}_i$ in der Reihenfolge $i = 9, 2, 1, 3, 5, 6, 7, 0, 4, 8$. ($i = 0, 4, 8$ sind aufwendig.)
- $M \models \text{KT}_9 \equiv 0 \neq 1$: Sei j eine Variablenbelegung in M . Wir definieren die Interpretation $\mathbf{I} := (M, j)$. Zeigen Sie, dass *nicht* $\mathbf{I}(0) \equiv \mathbf{I}(1)$. Folgern Sie daraus, dass $\mathbf{I} \models \neg(0 = 1)$.

Bemerkung: $M \models 0 \neq 1$ ist äquivalent dazu, dass $\mathbf{0} \neq \mathbf{1}$.

- $M \models \text{KT}_2 \equiv \forall x(0 + x = x)$ (Links-Neutralität der Null bzgl. Addition): Sei j eine Variablenbelegung in M . Wir definieren $\mathbf{I} := (M, j)$.
 - Sei $a \in A$. Zeigen Sie, dass $\mathbf{I} \frac{a}{x}(0 + x) \equiv \mathbf{I} \frac{a}{x}(x)$. Verwenden Sie dazu, dass $\mathbf{I} \frac{a}{x}(0) \equiv 0^M \equiv \mathbf{0}$, sowie die $\mathbf{0}$ -Zeile der Additionstabelle.
 - Folgern Sie, dass $\mathbf{I} \models \forall x(0 + x = x) \equiv \text{KT}_2$.

Bemerkung: $M \models \forall x(0 + x = x)$ ist äquivalent dazu, dass für jedes $a \in A$ gilt: $\mathbf{0} + a = a$, d. h., $\mathbf{0}$ ist links-neutral.

- $M \models \text{KT}_1 \equiv \forall y(x + y = y + x)$ (Kommutativität der Addition): Sei j eine Variablenbelegung in M . Wir definieren $\mathbf{I} := (M, j)$. Seien $a, b \in A$. Wir kürzen ab: $J := (\mathbf{I} \frac{a}{x}) \frac{b}{y}$.
 - Zeigen Sie, dass

$$J(x + y) \equiv J(y + x). \quad (17)$$

Verwenden Sie dazu Folgendes:

$$J(y) \equiv b, J(x) \equiv a \text{ (Warum?)}$$

Die Additionstabelle ist symmetrisch bzgl. Spiegelung an der (nach rechts unten zeigenden) Diagonale.

- Folgern Sie aus (17), dass $(\mathbf{I} \frac{a}{x}) \frac{b}{y} \models (x + y = y + x)$.
- Folgern Sie daraus, dass $\mathbf{I} \frac{a}{x} \models \forall y(x + y = y + x)$.
- Zeigen Sie $M \models \text{KT}_i$ für die übrigen i auf eine analoge Weise mit Hilfe der Additions- und Multiplikationstabellen.
- $M \models \text{KT}_0 \equiv \forall x \forall y \forall z(x + (y + z) = (x + y) + z)$ (Assoziativität der Addition): Seien $a, b, c \in A$. Um $a + (b + c) \equiv (a + b) + c$ zu zeigen, können wir im Prinzip alle Tripel $(a, b, c) \in A^3$ durchgehen. Davon gibt es $4 \cdot 4 \cdot 4 = 64$. Um den Beweis zu vereinfachen, tun Sie Folgendes: Verwenden Sie, dass Addition kommutativ ist. Betrachten Sie folgende Fälle:

- (Mindestens) eines der drei Elemente a, b, c ist gleich $\mathbf{0}$.

- Keines der drei Elemente ist gleich $\mathbf{0}$: Unterfälle:

$$a \equiv c:$$

$$a \equiv b \neq c$$

$$a \neq b \equiv c: \text{ Verwenden Sie den Unterfall } a \equiv b \neq c.$$

a, b, c sind alle verschieden

- $M \models \text{KT}_4 \equiv \forall x \forall y \forall z(x \cdot (y \cdot z) = (x \cdot y) \cdot z)$ (Assoziativität der Multiplikation): Seien $a, b, c \in A$. Verwenden Sie, dass Multiplikation kommutativ ist. Betrachten Sie folgende Fälle:

- Eines der drei Elemente a, b, c ist gleich $\mathbf{0}$.

- Eines der drei Elemente ist gleich $\mathbf{1}$.

- Keines der drei Elemente ist gleich $\mathbf{0}$ oder $\mathbf{1}$: Unterfälle:

$$a \equiv c$$

$$a \equiv b \neq c$$

$$a \neq b \equiv c: \text{ Verwenden Sie den Unterfall } a \equiv b \neq c.$$

Lösung: Wir zeigen, dass $\mathbf{M} := (A, \mathbf{M})$ die Axiome der Körpertheorie erfüllt:

- $\mathbf{M} \models \text{KT}_9 \equiv 0 \neq 1$ (Null ungleich Eins): Sei j eine Variablenbelegung in \mathbf{M} . Wir definieren die Interpretation $\mathbf{I} := (\mathbf{M}, j)$. Es gilt

$$\begin{aligned} \mathbf{I}(0) &\equiv 0^{\mathbf{M}} \\ &\equiv \mathbf{0} \\ &\neq \mathbf{1} \quad (\text{gemäss unserer Wahl}) \\ &\equiv 1^{\mathbf{M}} \\ &\equiv \mathbf{I}(1), \end{aligned}$$

also *nicht* $\mathbf{I}(0) \equiv \mathbf{I}(1)$, also *nicht* $\mathbf{I} \models (0 = 1)$, also $\mathbf{I} \models \neg(0 = 1) \equiv \text{KT}_9$. Da j beliebig ist, folgt daraus, dass $\mathbf{M} \models \text{KT}_9$.

- $\mathbf{M} \models \text{KT}_2 \equiv \forall x(0 + x = x)$ (Links-Neutralität der Null bzgl. Addition): Sei j eine Variablenbelegung in \mathbf{M} . Wir definieren die Interpretation $\mathbf{I} := (\mathbf{M}, j)$. Sei $a \in A$. Es gilt

$$\begin{aligned} \mathbf{I}_x^a(0 + x) &\equiv \mathbf{I}_x^a(0) + \mathbf{I}_x^a(x) \\ &\equiv 0^{\mathbf{M}} + a \\ &\equiv \mathbf{0} + a \\ &\equiv a \quad (\mathbf{0}\text{-Zeile der Additionstabelle}) \\ &\equiv \mathbf{I}_x^a(x), \end{aligned}$$

also $\mathbf{I}_x^a(0+x) \equiv \mathbf{I}_x^a(x)$. Gemäss der Definition von \models folgt daraus, dass $\mathbf{I}_x^a \models 0 + x = x$. Da a beliebig ist, folgt daraus gemäss der Definition von \models , dass $\mathbf{I} \models \forall x(0 + x = x) \equiv \text{KT}_2$. Da j beliebig ist, folgt daraus, dass $\mathbf{M} \models \text{KT}_2$.

- $\mathbf{M} \models \text{KT}_1 \equiv \forall x \forall y(x + y = y + x)$ (Kommutativität der Addition): Sei j eine Variablenbelegung in \mathbf{M} . Wir definieren die Interpretation $\mathbf{I} := (\mathbf{M}, j)$. Seien $a, b \in A$. Wir kürzen ab: $J := (\mathbf{I}_x^a)_y^b$. Es gilt

$$\begin{aligned} J(x + y) &\equiv J(x) + J(y) \\ &\equiv \mathbf{I}_x^a(x) + b \\ &\equiv a + b \\ &\equiv b + a \quad (\text{Additionstabelle symmetrisch bzgl. Spiegelung an Diagonale}) \\ &\equiv b + \mathbf{I}_x^a(x) \\ &\equiv J(y) + J(x) \\ &\equiv J(y + x), \end{aligned}$$

also $J(x + y) \equiv J(y + x)$. Gemäss der Definition von \models folgt daraus, dass $(\mathbf{I}_x^a)_y^b = J \models (x + y = y + x)$. Da b beliebig ist, folgt daraus gemäss der Definition von \models , dass $\mathbf{I}_x^a \models \forall y(x + y = y + x)$. Da a beliebig ist, folgt daraus gemäss der Definition von \models , dass $\mathbf{I} \models \forall x \forall y(x + y = y + x) \equiv \text{KT}_1$. Da j beliebig ist, folgt daraus, dass $\mathbf{M} \models \text{KT}_1$.

- $\mathbf{M} \models \text{KT}_3 \equiv \forall x \exists y(y + x = 0)$ (Links-Inverses bzgl. +): Gemäss der Additionstabelle ist für jedes $a \in A$ das Element a ein Links-Inverses von a bzgl. +. Daraus folgt, dass $\mathbf{M} \models \text{KT}_3$. (Überlegen Sie sich das!)

Bemerkung: Kurz gesagt besitzt jedes Element von A ein Links-Inverses bzgl. $+$, da im Tabellenkörper⁵ der Additionstabelle in jeder Spalte eine 0 steht. (Überlegen Sie sich das!)

- $M \models \text{KT}_5 \equiv \forall x \forall y (x \cdot y = y \cdot x)$ (Kommutativität der Multiplikation): Das folgt daraus, dass die Multiplikationstabelle symmetrisch bzgl. Spiegelung an der Diagonale ist.
- $M \models \text{KT}_6 \equiv \forall x (1 \cdot x = x)$ (Links-Neutralität von 1 bzgl. Multiplikation): Das lässt sich an der 1 -Zeile der Multiplikationstabelle ablesen.
- $M \models \text{KT}_7 \equiv \forall x \exists y (x \neq 0 \rightarrow y \cdot x = 1)$ (Links-Inverses bzgl. \cdot): Gemäss der Multiplikationstabelle ist $1 \cdot 1 \equiv 1$ und daher 1 ein Links-Inverses von 1 . Da $\beta \cdot \alpha \equiv 1$, ist β ein Links-Inverses von α . Da $\alpha \cdot \beta \equiv 1$, ist α ein Links-Inverses von β . Somit besitzt jedes Element ungleich 0 ein Links-Inverses. Daraus folgt, dass $M \models \text{KT}_7$.

Bemerkung: Kurz gesagt besitzt jedes Element von A ungleich 0 ein Links-Inverses bzgl. \cdot , da im Tabellenkörper der Multiplikationstabelle in jeder Spalte eine 1 steht, ausser in der 0 -Spalte⁶ (Überlegen Sie sich das!)

- $M \models \text{KT}_0 \equiv \forall x \forall y \forall z (x + (y + z) = (x + y) + z)$ (Assoziativität der Addition): Seien a, b, c Elemente von A .

Fall: (Mindestens) eines der drei Elemente ist gleich 0 : Dann gilt $a + (b + c) \equiv (a + b) + c$, da 0 neutral bzgl. $+$ ist. Zum Beispiel gilt nämlich $0 + (b + c) \equiv b + c \equiv (0 + b) + c$.

Fall: Keines der drei Elemente ist gleich 0 :

Unterfall: $a \equiv c$: Da gemäss $M \models \text{KT}_1$ Addition kommutativ ist, gilt $a + (b + a) \equiv a + (a + b) \equiv (a + b) + a$, wie gewünscht.

Unterfall: $a \equiv b \not\equiv c$: Wir können die Gleichheit

$$a + (a + c) \equiv (a + a) + c \tag{18}$$

mittels der Additionstabelle für jedes Paar $a \not\equiv c$ überprüfen. (Tun Sie das exemplarisch für $a \equiv 1, c \equiv \alpha$.) Es gibt $3 \cdot 2 = 6$ solche Paare. Für jede der 2 Seiten von (18) müssen wir 2 Additionen in der Tabelle nachschlagen.

Unterfall: $a \not\equiv b \equiv c$: Es gilt:

$$\begin{aligned} a + (b + b) &\equiv (b + b) + a && (M \models \text{KT}_1, \text{Kommutativität der Addition}) \\ &\stackrel{(18)}{\equiv} b + (b + a) \\ &\stackrel{M \models \text{KT}_1}{\equiv} (a + b) + b, \end{aligned}$$

wie gewünscht.

⁵Das ist die Tabelle ohne Kopfzeile, Kopfspalte und die Zelle mit dem Verknüpfungszeichen $+$.

⁶Für jedes Symbol s in der Kopfzeile (= Zeile ganz oben) meinen wir mit s -Spalte die Spalte der Tabelle, welche die Kopfzeile in der Zelle mit dem Symbol s schneidet.

Unterfall: a, b, c sind alle verschieden: Aus der Additionstabelle folgt:

$$1 + (\alpha + \beta) \equiv \mathbf{0} \quad \alpha + (\beta + 1) \equiv \mathbf{0} \quad \beta + (1 + \alpha) \equiv \mathbf{0} \quad (19)$$

Das Element $a + (b + c)$ ist identisch mit einem dieser drei Elemente. (Falls nötig, vertauschen wir b und c . Das ist wegen $\mathbf{M} \models \text{KT}_1$ erlaubt.) Ebenso ist das Element $(a + b) + c$ identisch mit einem der drei Elemente in (19), da wir wegen $\mathbf{M} \models \text{KT}_1$ $(a + b)$ und c vertauschen dürfen. (Falls nötig, vertauschen wir auch a und b .) Daraus folgt, dass $a + (b + c) \equiv \mathbf{0} \equiv (a + b) + c$, wie gewünscht.

Die obigen Fälle decken alle Möglichkeiten für das Tripel (a, b, c) ab. Somit haben wir $a + (b + c) \equiv (a + b) + c$ in allen Fällen gezeigt. Das beweist $\mathbf{M} \models \text{KT}_0$.

- $\mathbf{M} \models \text{KT}_4 \equiv \forall x \forall y \forall z (x \cdot (y \cdot z) = (x \cdot y) \cdot z)$ (Assoziativität der Multiplikation): Seien a, b, c Elemente von A .

Fall: Eines der drei Elemente ist gleich $\mathbf{0}$: Es gilt $a \cdot (b \cdot c) \equiv \mathbf{0} \equiv (a \cdot b) \cdot c$, da $\mathbf{0} \cdot u \equiv \mathbf{0}$ für jedes $u \in A$ und wegen $\mathbf{M} \models \text{KT}_5$ Multiplikation kommutativ ist. Zum Beispiel gilt nämlich $\mathbf{0} \cdot (b \cdot c) \equiv \mathbf{0} \equiv \mathbf{0} \cdot c \equiv (\mathbf{0} \cdot b) \cdot c$.

Fall: Eines der drei Elemente ist gleich $\mathbf{1}$: Es gilt $a \cdot (b \cdot c) \equiv (a \cdot b) \cdot c$, da $\mathbf{1}$ neutral bzgl. \cdot ist und Multiplikation kommutativ ist. Zum Beispiel gilt nämlich $\mathbf{1} \cdot (b \cdot c) \equiv b \cdot c \equiv (\mathbf{1} \cdot b) \cdot c$.

Fall: Keines der drei Elemente ist gleich $\mathbf{0}$ oder $\mathbf{1}$:

Unterfall: $a \equiv c$: Da wegen $\mathbf{M} \models \text{KT}_5$ Multiplikation kommutativ ist, gilt

$$a \cdot (b \cdot a) \equiv a \cdot (a \cdot b) \equiv (a \cdot b) \cdot a,$$

wie gewünscht.

Unterfall: $a \equiv b \neq c$: Wir können die Gleichheit

$$a \cdot (a \cdot c) \equiv (a \cdot a) \cdot c \quad (20)$$

mittels der Multiplikationstabelle für jedes Paar $a \neq c$ überprüfen. (Tun Sie das exemplarisch für $a \equiv \alpha, c \equiv \beta$.) Es gibt 2 solche Paare, nämlich (α, β) und (β, α) . Für jede der 2 Seiten von (20) müssen wir 2 Multiplikationen in der Tabelle nachschlagen.

Unterfall: $a \neq b \equiv c$: Es gilt:

$$\begin{aligned} a \cdot (b \cdot b) &\equiv (b \cdot b) \cdot a && (\mathbf{M} \models \text{KT}_5, \text{Kommutativität der Addition}) \\ &\stackrel{(20)}{\equiv} b \cdot (b \cdot a) \\ &\stackrel{\mathbf{M} \models \text{KT}_5}{\equiv} (a \cdot b) \cdot b, \end{aligned}$$

wie gewünscht.

Die obigen Fälle decken alle Möglichkeiten für das Tripel (a, b, c) ab. Somit haben wir $a \cdot (b \cdot c) \equiv (a \cdot b) \cdot c$ in allen Fällen gezeigt. Das beweist $\mathbf{M} \models \mathbf{KT}_4$.

Bemerkung: Im Fall, dass keines der drei Elemente gleich $\mathbf{0}$ ist, ist der obige Beweis von $\mathbf{I} \models \mathbf{KT}_4$ analog zum Beweis von $\mathbf{I} \models \mathbf{GT}_0$ in der Lösung zur Aufgabe 4.a. Das neutrale Element $\mathbf{1}$ spielt dabei die Rolle des neutralen Elementes e . Die Multiplikation \cdot spielt die Rolle der Verknüpfung \circ .

- $\mathbf{M} \models \mathbf{KT}_8 \equiv \forall x \forall y \forall z (x \cdot (y + z) = (x \cdot y) + (x \cdot z))$ (Multiplikation ist links-distributiv über Addition): Seien $a, b, c \in A$.

Fall: $a \equiv \mathbf{0}$: Gemäss der Additions- und Multiplikationstabelle gilt:

$$\mathbf{0} \cdot (b + c) \equiv \mathbf{0} \equiv \mathbf{0} + \mathbf{0} \equiv \mathbf{0} \cdot b + \mathbf{0} \cdot c$$

Fall: $a \equiv \mathbf{1}$: Gemäss der Additions- und Multiplikationstabelle gilt:

$$\mathbf{1} \cdot (b + c) \equiv b + c \equiv \mathbf{1} \cdot b + \mathbf{1} \cdot c$$

Fall: $b \equiv \mathbf{0}$: Gemäss der Additions- und Multiplikationstabelle gilt:

$$a \cdot (\mathbf{0} + c) \equiv a \cdot c \equiv \mathbf{0} + a \cdot c \equiv a \cdot \mathbf{0} + a \cdot c$$

Fall: $b \equiv c$: Gemäss der Additions- und Multiplikationstabelle gilt:

$$a \cdot (b + b) \equiv a \cdot \mathbf{0} \equiv \mathbf{0} \equiv u + u, \quad u := a \cdot b$$

Fall: $a \equiv \alpha$ oder β :

Unterfall (*): $(b \equiv \mathbf{1}$ und $c \equiv \alpha$ oder $\beta)$ oder $(b, c) \equiv (\alpha, \beta)$:

Wir können die Gleichheit

$$a \cdot (b + c) \equiv a \cdot b + a \cdot c \tag{21}$$

für jedes solche Tripel (a, b, c) mittels der Additions- und Multiplikationstabelle überprüfen. (Tun Sie das exemplarisch für $(a, b, c) \equiv (\alpha, \mathbf{1}, \alpha)$!)

Unterfall: $(b \equiv \alpha$ oder β und $c \equiv \mathbf{1})$ oder $(b, c) \equiv (\beta, \alpha)$:

Die Gleichheit (21) folgt aus dem Unterfall (*) und Kommutativität der Addition, indem wir b und c vertauschen.

Die obigen Fälle decken alle Möglichkeiten für das Tripel (a, b, c) ab. Somit haben wir die Gleichheit (21) in allen Fällen gezeigt. Das beweist $\mathbf{M} \models \mathbf{KT}_8$.

Somit haben wir $\mathbf{M} \models \mathbf{KT}$ gezeigt, d. h., (A, \mathbf{M}) ist ein Modell der Körpertheorie \mathbf{KT} .

5. **(Existenz Rechts-Inversen impliziert nicht Existenz eines Links-Inversen.)** Wir betrachten die Signatur $\mathcal{L}_{\mathbf{GT}} := \{e, \circ\}$ und die Axiome:

$$\mathbf{GT}_0 \equiv \forall x \forall y \forall z (x \circ (y \circ z) = (x \circ y) \circ z)$$

$$\mathbf{GT}_1 \equiv \forall x (e \circ x = x)$$

$$\sigma : \equiv \forall x \exists y (x \circ y = e)$$

(\mathbf{GT}_0 und \mathbf{GT}_1 sind Axiome der Gruppentheorie.) Wir definieren die Theorie $\mathbf{T} := \{\mathbf{GT}_0, \mathbf{GT}_1, \sigma\}$.

Bemerkungen:

- Intuitiv besagt σ , dass jedes Objekt x ein *Rechtsinverses* besitzt.
- Es gilt $\sigma \neq \text{GT}_2 \equiv \forall x \exists y (y \circ x = e)$. Intuitiv besagt das Axiom GT_2 , dass jedes Objekt x ein *Linksinverses* besitzt.

Seien e und α zwei Objekte. Wir definieren $A := \{e, \alpha\}$ und die Funktion $\circ : A^2 \rightarrow A$ durch

$$a \circ b := \circ(a, b) := b, \quad \text{für alle } a, b \in A.$$

Wir definieren die Abbildung \mathbf{M} auf \mathcal{L}_{GT} durch

$$e^{\mathbf{M}} := \mathbf{M}(e) := e, \quad \circ^{\mathbf{M}} := \mathbf{M}(\circ) := \circ.$$

Das Paar $\mathbf{M} := (A, \mathbf{M})$ ist eine \mathcal{L}_{GT} -Struktur.

- Zeigen Sie: $\mathbf{M} \models \mathbf{T}$
- Zeigen Sie: $\mathbf{M} \not\models \text{GT}_2$

Bemerkungen:

- Für jedes Modell G der Gruppentheorie GT gilt, dass $G \models \sigma$. (Das folgt daraus, dass G eine Gruppe ist und darum in G jedes Linksinverse ein Rechtsinverses ist.) Aus dem Gödelschen Vollständigkeitssatz folgt daher, dass $\text{GT} \vdash \sigma$ und daher

$$\text{GT} \vdash \mathbf{T},$$

d. h., die Gruppentheorie beweist \mathbf{T} .

- Gemäss (a,b) ist \mathbf{M} ein Modell von \mathbf{T} , aber kein Modell von GT_2 . Aus der Kontraposition des Korrektheitssatzes folgt daher, dass $\mathbf{T} \not\models \text{GT}_2$ und daher

$$\mathbf{T} \not\models \text{GT},$$

d. h., die Theorie \mathbf{T} beweist die Gruppentheorie. (Wir werden den Korrektheitssatz nächste Woche in der Vorlesung behandeln.)

- Falls wir in \mathbf{T} das Axiom GT_1 durch das Axiom *e ist (links- und rechts-)neutral* ersetzen, dann beweist die abgeänderte Theorie die Gruppentheorie. Genauer gesagt betrachten wir das Axiom

$$\tau := \forall x (e \circ x = x \wedge x \circ e = x).$$

Es gilt:

$$\tilde{\mathbf{T}} := \{\text{GT}_0, \tau, \sigma\} \vdash \text{GT}$$

Für jedes Modell \mathbf{M} von $\tilde{\mathbf{T}}$ gilt nämlich $\mathbf{M} \models \{\text{GT}_1, \text{GT}_2\}$ und daher $\mathbf{M} \models \text{GT}$. (Überlegen Sie sich das!) Aus dem Gödelschen Vollständigkeitssatz folgt daher, dass $\tilde{\mathbf{T}} \vdash \text{GT}$, wie behauptet.

Lösung:

- (GT_0 , Assoziativität) Für alle $a, b, c \in \{e, \alpha\}$ gilt:

$$a \circ (b \circ c) \equiv (b \circ c) \equiv c \equiv (a \circ b) \circ c$$

Daraus folgt $\mathbf{M} \models \text{GT}_0$. (Warum?)

- (GT_1 , linke Neutralität) Da $e \circ e \equiv e$ und $e \circ \alpha \equiv \alpha$, ist e linksneutral. Daraus folgt, dass $\mathbf{M} \models \text{GT}_1$. (Warum?)
- (σ , Rechtsinverses) Da $e \circ e \equiv e$, besitzt e ein Rechtsinverses. Da $\alpha \circ e \equiv e$, besitzt α ein Rechtsinverses. Daraus folgt, dass $\mathbf{M} \models \sigma$. (Warum?)

Das zeigt, dass $\mathbf{M} \models \mathbf{T}$.

- (b) Da $e \circ \alpha \equiv \alpha$ und $\alpha \circ \alpha \equiv \alpha$, besitzt α kein Linksinverses. Daraus folgt, dass $\mathbf{M} \not\models \text{GT}_2$ und daher, dass $\mathbf{M} \not\models \text{GT}$. (Warum?)