

**UE GRUNDZÜGE DER MATHEMATISCHEN LOGIK (SS
2017): ÜBUNGSBLATT 3, 17.03.2017**

Aufgabe 1. Sei $\mathcal{L}_N = (\{0\}, \{S, \pm, \cdot\}, \{\leq\})$ die Sprache der natürlichen Zahlen. Sei \mathfrak{N} die \mathcal{L}_N -Struktur mit Universum \mathbb{N} . Sei β eine Belegung, wobei $\beta(v_n) = 2n$ für alle $n \geq 0$. Welche der folgenden Aussagen sind richtig und welche nicht? Begründen Sie ihre Antwort.

- (1) $\mathfrak{N} \models (v_1 \cdot (v_1 \pm v_1)) \doteq v_4[\beta]$
- (2) $\mathfrak{N} \models \forall v_0 \exists v_1 v_0 \leq v_1[\beta]$
- (3) $\mathfrak{N} \models \exists v_0 (v_0 \pm v_0) \doteq v_1[\beta]$
- (4) $\mathfrak{N} \models \exists v_0 (v_0 \cdot v_0) \doteq v_1[\beta]$
- (5) $\mathfrak{N} \models \exists v_0 (v_0 \cdot v_1) \doteq v_1[\beta]$
- (6) $\mathfrak{N} \models \forall v_0 \forall v_1 \exists v_2 (v_0 \leq v_2 \wedge v_2 \leq v_1)[\beta]$

Aufgabe 2. Eine Formel, die keine Quantoren enthält heißt *quantorenfrei*. Sei $\mathfrak{A} \subseteq \mathfrak{B}$ und sei β eine Belegung in \mathfrak{A} . Zeigen Sie die folgenden Aussagen:

- (1) für jeden \mathcal{L} -Term t , $t^{\mathfrak{A}}[\beta] = t^{\mathfrak{B}}[\beta]$
- (2) für jede quantorenfreie \mathcal{L} -Formel φ , $\mathfrak{A} \models \varphi[\beta]$ gdw $\mathfrak{B} \models \varphi[\beta]$.

Hinweis: Benutzen Sie Induktion über den Aufbau der \mathcal{L} -Terme und \mathcal{L} -Formeln.

Aufgabe 3. Seien \mathfrak{A} und \mathfrak{B} isomorphe \mathcal{L} -Strukturen. Zeigen Sie, dass \mathfrak{A} und \mathfrak{B} elementar äquivalent sind.

Aufgabe 4. Sei \mathfrak{A} eine \mathcal{L} -Struktur mit Universum A . Eine Teilmenge X von A^n heißt *definierbar in \mathfrak{A}* wenn es eine Formel $\varphi = \varphi(x_1, \dots, x_n)$ gibt, so dass

$$X = \{(a_1, \dots, a_n) \in A^n : \mathfrak{A} \models \varphi[a_1, \dots, a_n]\}.$$

Zeigen Sie, dass wenn $X \subseteq A^n$ definierbar und π ein Isomorphismus von \mathfrak{A} auf \mathfrak{A} ist, dann $\{\pi(a) : a \in X\} = X$.

Aufgabe 5. Sei $\mathcal{L}_0 = (\{0\}, \{\pm, \cdot\}, \emptyset)$, $\mathcal{L}_1 = (\{0\}, \{\pm\}, \emptyset)$ Sprachen. Betrachten Sie die \mathcal{L}_0 -Struktur \mathfrak{A} und \mathcal{L}_1 -Struktur \mathfrak{B} , wobei $A = B = \mathbb{R}$ und $\pm^{\mathfrak{A}}, \pm^{\mathfrak{B}}, 0^{\mathfrak{A}}, 0^{\mathfrak{B}}, \cdot^{\mathfrak{A}}$ die üblichen Objekte auf \mathbb{R} sind. Sei

$$X := \{(r_0, r_1) \in \mathbb{R}^2 : r_0 < r_1\},$$

d.h. X ist die Kleiner-Beziehung auf \mathbb{R} . Zeigen Sie, dass

- (1) X definierbar in \mathfrak{A} ist,
- (2) X nicht definierbar in \mathfrak{B} ist.

Hinweis: Um zu zeigen dass X in \mathfrak{B} nicht definierbar ist, betrachten Sie einen geeigneten Isomorphismus von \mathfrak{B} auf sich selbst.

KURT GÖDEL RESEARCH CENTER, UNIVERSITY OF VIENNA, WÄHRINGERSTRASSE 25,
1090 VIENNA, AUSTRIA

E-mail address: vera.fischer@univie.ac.at