

**UE GRUNDZÜGE DER MATHEMATISCHEN LOGIK:
ÜBUNGSBLATT 2, 10.03.2017**

Aufgabe 1. (Eindeutige Lesbarkeit von Termen)

- (1) Zeigen Sie, dass kein \mathcal{L} -Term ein echtes Anfangsstück eines anderen \mathcal{L} -Terms ist.
- (2) Sei $t = ft_1 \cdots t_n$ ein \mathcal{L} -Term, wobei f ein n -stelliges Funktionszeichen ist und t_1, \dots, t_n \mathcal{L} -Terme sind. Beweisen Sie, dass f, t_1, \dots, t_n eindeutig bestimmt sind.

Aufgabe 2. Sei $\mathcal{L} = (\mathcal{C}, \mathcal{F}, \mathcal{R})$ eine Sprache, wobei $\mathcal{C}, \mathcal{F}, \mathcal{R}$ endlich sind. Sei A eine endliche Menge. Zeigen Sie, dass es nur endlich viele \mathcal{L} -Strukturen mit Universum A gibt.

Aufgabe 3. Geben Sie eine Sprache mit unendlich vielen nicht isomorphen Strukturen an. Begründen Sie Ihre Antwort.

Notationen&Definitionen:

- A. Sei $f : A^n \rightarrow A$ eine Funktion und sei B eine Teilmenge von A . Mit $f \upharpoonright B^n$ bezeichnen wir die Funktion mit Definitionsbereich B^n , wobei für $\bar{a} = (a_1, \dots, a_n) \in B^n$, $(f \upharpoonright B^n)(\bar{a}) = f(\bar{a})$ ist. Die Funktion $f \upharpoonright B^n$ nennen wir *die Einschränkung von f auf B^n* .
- B. Es seien \mathfrak{A} und \mathfrak{B} \mathcal{L} -Strukturen. Dann heißt \mathfrak{A} *Unterstruktur* von \mathfrak{B} (schreibe $\mathfrak{A} \subseteq \mathfrak{B}$) wenn $A \subseteq B$ und
 - (a) für jedes n -stellige Relationssymbol R in \mathcal{L} ist $R^{\mathfrak{A}} = R^{\mathfrak{B}} \cap A^n$
 - (b) für jedes n -stellige Funktionssymbol f in \mathcal{L} ist $f^{\mathfrak{A}} = f^{\mathfrak{B}} \upharpoonright A^n$
 - (c) für jede Konstante c in \mathcal{L} ist $c^{\mathfrak{A}} = c^{\mathfrak{B}}$.

Aufgabe 4. Sei F ein zweistelliges Funktionssymbol, R ein zweistelliges Relationssymbol. Betrachten Sie die Sprache $\mathcal{L} = (\mathcal{C}, \mathcal{F}, \mathcal{R})$, wobei $\mathcal{C} = \emptyset$, $\mathcal{F} = \{F\}$, $\mathcal{R} = \{R\}$. Sei \mathbb{N} die Menge der natürlichen Zahlen. Sei \mathbb{O} die Menge der ungerade natürlichen Zahlen, \mathbb{E} die Menge der gerade natürlichen Zahlen, G die übliche Addition auf \mathbb{N} , R die Relation kleiner-gleich auf \mathbb{N} .

- (1) Ist $(\mathbb{E}, \{G \upharpoonright \mathbb{E} \times \mathbb{E}\}, \{R \cap \mathbb{E} \times \mathbb{E}\})$ eine \mathcal{L} -Struktur?
- (2) Ist $(\mathbb{O}, \{G \upharpoonright \mathbb{O} \times \mathbb{O}\}, \{R \cap \mathbb{O} \times \mathbb{O}\})$ eine Unterstruktur von $(\mathbb{N}, \{G\}, \{R\})$?

Aufgabe 5. Sei F ein einstelliges Funktionssymbol. Betrachten Sie die Sprache $\mathcal{L} = (\emptyset, \{F\}, \emptyset)$ und die \mathcal{L} -Struktur \mathfrak{B} mit Universum \mathbb{N} , wobei $F^{\mathfrak{B}}(n) = 2017 * n$ für alle n . Sei \mathfrak{A} eine beliebige Unterstruktur von \mathfrak{B} mit Universum A . Zeigen Sie, dass wenn $\exists b \in A (b \neq 0)$, dann A unendlich ist.

Aufgabe 6. Sei \mathcal{F} die Menge aller aussagenlogischen Formeln über dem Alphabet

$$\{ (,), \neg, \wedge \} \cup \text{Var}$$

und sei $\mathcal{R} \subseteq \mathcal{F} \times \mathcal{F}$ eine Relation, wobei $(\phi, \psi) \in \mathcal{R}$ gdw. ϕ und ψ aussagenlogisch äquivalent sind. Zeigen Sie, dass \mathcal{R} eine Äquivalenzrelation auf \mathcal{F} ist, d.h. dass \mathcal{R} reflexiv, transitiv und symmetrisch ist.

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

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