

Übungen zur Vorlesung “Mathematische Logik II”

- Aufgabe 1.** (a) Es sei \mathcal{L} die durch $+$, \cdot , $=$ bestimmte Sprache und \mathcal{N} das Standardmodell. Man gebe \mathcal{L} -Formeln $A(x)$ und $B(x, y)$ an, so daß (i) $\mathcal{N} \models A[a]$ gdw $a = 0$ und (ii) $\mathcal{N} \models B[a, b]$ gdw $b = a + 1$.
- (b) Es sei \mathcal{L} die durch $+$, Sq , $=$ bestimmte Sprache und \mathcal{N} das Standardmodell, wobei $\text{Sq}(n) = n^2$. Man gebe eine \mathcal{L} -Formel $C(x, y, z)$ an, so daß $\mathcal{N} \models C[a, b, c]$ gdw $c = a \cdot b$.

Aufgabe 2. Es sei \mathcal{L} die durch $0, \text{S}, +, \cdot, \beta, =, <$ bestimmte Sprache und \mathcal{N} das Standardmodell (mit $\beta = \text{Betafunktion}$).

- (a) Man gebe eine \mathcal{L} -Formel $\text{Power}(x, y, z)$ an, die die Relation $a^b = c$ in \mathcal{N} definiert.
- (b) Man gebe eine \mathcal{L} -Formel $\text{Prime}(x)$ an, die die Menge der Primzahlen in \mathcal{N} definiert.
- (c) Man gebe eine \mathcal{L} -Formel $\text{Pr}(x, y)$ an, die den Graphen der die Primzahlen aufzählenden Funktion in \mathcal{N} definiert.

Aufgabe 3. Es sei \mathcal{L} eine elementar präsentierte Sprache mit $0, \text{S}, =$ in \mathcal{L} , und T eine konsistente axiomatisierbare \mathcal{L} -Theorie, die die Gleichheitsaxiome $\text{Eq}_{\mathcal{L}}$ enthält. Mit Hilfe der Churchschen These zeige man, daß jede in T repräsentierbare Funktion $f: \mathbb{N}^n \rightarrow \mathbb{N}$ rekursiv ist.

Aufgabe 4. Es sei \mathcal{L} eine elementar präsentierte Sprache mit $0, \text{S}, =$ in \mathcal{L} , und T eine \mathcal{L} -Theorie, die die Gleichheitsaxiome $\text{Eq}_{\mathcal{L}}$ und das ex-falsoquodlibet Axiom $\text{Efq}_{=} : \forall x, y (\perp \rightarrow x = y)$ enthält und für die gilt $T \vdash \underline{b} \neq \underline{c}$ falls $b < c$. Man zeige

- (a) Ist eine Relation $R \subseteq \mathbb{N}^n$ repräsentierbar in T , so ist es auch ihre charakteristische Funktion c_R .
- (d) $A(x_1, \dots, x_n, y)$ repräsentiert eine Funktion $f: \mathbb{N}^n \rightarrow \mathbb{N}$ in T genau dann, wenn $T \vdash A(\underline{a}_1, \dots, \underline{a}_n, y) \leftrightarrow y = f\underline{a}_1 \dots \underline{a}_n$.

Abgabe. Freitag, 30. April 2010, in der Vorlesung, oder früher im Briefkasten im 1. Stock (am Mittwoch, 28. April 2010, fällt die Vorlesung aus).