

Mathematische Logik - Sommersemester 2014

Übungsaufgaben

Prof. Dr. Peter Koepke

Serie 2

Dr. Philipp Schlicht

Gegeben sei eine erststufige Sprache S und eine S -Struktur \mathfrak{A} . Eine *Erweiterung von \mathfrak{A} durch Belegung von Variablen* ist ein S -Modell \mathfrak{M} mit $\mathfrak{M} \upharpoonright (\{\forall\} \cup S) = \mathfrak{A}$.

Aufgabe 5 (6 Punkte). Es sei $S_{Ar} = \{+, \cdot, 0, 1\}$ die Sprache der Arithmetik und \mathfrak{M} eine Erweiterung der Standardstruktur der natürlichen Zahlen durch Belegung von Variablen (d.h. \mathfrak{M} ist ein S_{Ar} -Modell mit $\mathfrak{M}(\forall) = \mathbb{N}$, $\mathfrak{M}(+) = +_{\mathbb{N}}$, $\mathfrak{M}(\cdot) = \cdot_{\mathbb{N}}$, $\mathfrak{M}(0) = 0_{\mathbb{N}}$ und $\mathfrak{M}(1) = 1_{\mathbb{N}}$). Wir betrachten die folgenden Aussagen.

- (1) „ $\mathfrak{M}(v_0) > \mathfrak{M}(v_1)$ “.
- (2) „ $\mathfrak{M}(v_0)$ teilt $\mathfrak{M}(v_1)$ “.
- (3) „ $\mathfrak{M}(v_0)$, $\mathfrak{M}(v_1)$ und $\mathfrak{M}(v_2)$ sind paarweise teilerfremd“.
- (4) „ $\mathfrak{M}(v_0)$ ist eine Primzahl“.
- (5) „ $\mathfrak{M}(v_0)$ ist ein Gegenbeispiel zur Goldbach-Vermutung“.
- (6) „Es gibt unendlich viele Primzahlzwillinge“.

Formalisieren Sie diese Aussagen durch S_{Ar} -Formeln, i.e. geben Sie S_{Ar} -Formeln $\varphi_1, \dots, \varphi_6$ an, so dass „ $\mathfrak{M}(\varphi_i) = 1$ “ der Aussage (i) entspricht.

Gegeben seien S -Strukturen \mathfrak{A} und \mathfrak{B} . Wir sagen, dass \mathfrak{A} eine *S -Substruktur* von \mathfrak{B} ist, falls die folgenden Aussagen gelten.

- (1) $\mathfrak{A}(\forall) \subseteq \mathfrak{B}(\forall)$.
- (2) $\mathfrak{A}(f) = \mathfrak{B}(f) \upharpoonright \mathfrak{A}(\forall)^n$ für jedes n -stellige Funktionssymbol f in S .
- (3) $\mathfrak{A}(R) = \mathfrak{B}(R) \cap \mathfrak{A}(\forall)^n$ für jedes n -stellige Relationssymbol R in S .

Im Folgenden sei \mathfrak{A} eine S -Substruktur von \mathfrak{B} . Ist \mathfrak{M} eine Erweiterung von \mathfrak{A} durch Belegung von Variablen, so bezeichnet $\mathfrak{M}^{\mathfrak{B}}$ die Funktion $F : \{\forall\} \cup S \cup Var \rightarrow V$ mit $F \upharpoonright (\{\forall\} \cup S) = \mathfrak{B}$ und $F \upharpoonright Var = \mathfrak{M} \upharpoonright Var$.

Aufgabe 6 (4 Punkte). Zeigen Sie, dass $\mathfrak{M}^{\mathfrak{B}}$ eine Erweiterung von \mathfrak{B} durch Belegung von Variablen ist und $\mathfrak{M}(t) = \mathfrak{M}^{\mathfrak{B}}(t)$ für jeden S -Term t gilt.

Wir sagen, dass eine S -Formel φ *absolut zwischen \mathfrak{A} und \mathfrak{B} ist*, falls $\mathfrak{M}(\varphi) = \mathfrak{M}^{\mathfrak{B}}(\varphi)$ für jede Erweiterung \mathfrak{M} von \mathfrak{A} durch Belegung von Variablen gilt.

Aufgabe 7. Beweisen Sie die folgenden Aussagen.

- (1) (3 Punkte) Die Mengen der zwischen \mathfrak{A} und \mathfrak{B} absoluten Formeln ist abgeschlossen unter Negation, Konjunktion und Disjunktion.
- (2) (3 Punkte) Jede quantorenfreie Formel ist absolut zwischen \mathfrak{A} und \mathfrak{B} .
- (3) (6 Punkte) Die folgenden Aussagen sind äquivalent.
 - (a) \mathfrak{A} ist eine *elementare Substruktur* von \mathfrak{B} (d.h. jede S -Formel ist absolut zwischen \mathfrak{A} und \mathfrak{B}).
 - (b) Ist φ eine S -Formel und \mathfrak{M} eine Erweiterung von \mathfrak{A} durch Belegung von Variablen, so impliziert $\mathfrak{M}^{\mathfrak{B}}(\exists x\varphi) = 1$ bereits $\mathfrak{M}(\exists x\varphi) = 1$.

Abgabe: Montag, den 28. April 2014, vor der Vorlesung.