

Mathematische Logik - Sommersemester 2014

Übungsaufgaben

Prof. Dr. Peter Koepke

Serie 8

Dr. Philipp Schlicht

Aufgabe 27 (2 Punkte). Es sei S eine erststufige Sprache, \mathcal{K} eine Klasse von S -Strukturen und Φ eine Menge von S -Sätzen, die \mathcal{K} axiomatisiert. Ist Ψ eine endliche Menge von S -Sätzen, die \mathcal{K} axiomatisiert, so existiert eine endliche Teilmenge von Φ , die \mathcal{K} axiomatisiert.

Aufgabe 28 (4 Punkte). (1) Zeigen Sie, dass die Klasse aller endlichen Graphen nicht endlich axiomatisierbar ist.
(2) Zeigen Sie, dass die Klasse aller Graphen ohne Zykel nicht endlich axiomatisierbar ist.

Ist S eine erststufige Sprache, \mathfrak{M} ein S -Modell, I eine nicht-leere Menge und \mathcal{U} ein Ultrafilter auf I , so bezeichnen wir mit $\prod_{\mathcal{U}} \mathfrak{M}$ das zugehörige Ultraprodukt der Sequenz $\langle \mathfrak{M} \mid i \in I \rangle$ und nennen dieses Modell die *Ultrapotenz von \mathfrak{M} bezüglich \mathcal{U}* . Für $x \in |\mathfrak{M}|$ sei $c_x : I \rightarrow |\mathfrak{M}|$ die Abbildung mit konstantem Wert x . Definiere

$$e : |\mathfrak{M}| \longrightarrow \prod_{\mathcal{U}} |\mathfrak{M}|; x \mapsto [c_x]_{\mathcal{U}}.$$

Aufgabe 29 (4 Punkte). Zeigen Sie, dass die Abbildung e eine elementare Einbettung von \mathfrak{M} in die Ultrapotenz $\prod_{\mathcal{U}} \mathfrak{M}$ ist. (Tipp: *Verwenden Sie Aufgabe 22*).

Aufgabe 30 (6 Punkte). Es es S eine erststufige Sprache, die ein zweistelliges Relationssymbol „ \prec “ enthält, und Φ eine Menge von S -Sätzen, so dass $\langle |\mathfrak{M}|, \prec^{\mathfrak{M}} \rangle$ für jedes Modell \mathfrak{M} von Φ eine lineare Ordnung ist. Beweisen Sie, dass für jedes unendliche Modell \mathfrak{M} von Φ ein S -Modell \mathfrak{N} mit den folgenden Eigenschaften existiert.

- (1) Es existiert eine Teilmenge Q von $|\mathfrak{N}|$, so dass die Ordnungen $\langle Q, \prec \rangle$ und $\langle Q, \prec^{\mathfrak{N}} \upharpoonright (Q \times Q) \rangle$ isomorph sind.
- (2) Es existiert eine elementare Einbettung von \mathfrak{M} in \mathfrak{N} .

(Tipp: *Verwenden Sie entweder eine Ultrapotenzkonstruktion oder den Kompaktheitssatz. Im ersten Fall betrachten Sie die Menge I aller endlichen Teilmengen von Q , den Filter*

$$\mathcal{F} = \{X \subseteq I \mid (\exists x \in I)(\forall y \in I) [x \subseteq y \rightarrow y \in X]\}$$

auf I und ordnungserhaltende Einbettungen $\langle i_x : (x, \prec) \rightarrow (|\mathfrak{M}|, \prec^{\mathfrak{M}}) \mid x \in I \rangle$. Im zweiten Fall erweitern Sie zunächst S um Konstantensymbole für Elemente von $|\mathfrak{M}|$ und betrachten Sie dann die Theorie von \mathfrak{M} in der erweiterten Sprache).

Abgabe: Montag, den 16. Juni 2014, vor der Vorlesung.