

# Übungen zur Mathematischen Logik

## Zusatzblatt

**Ankündigung:** Dienstag, 18. Juli 2006, findet die Vorbesprechung zum Seminar Mathematische Logik (WS 06/07) um 14 c.t. im Raum M2 (Gebäude C) statt.

DEFINITION: Sei  $\langle M, \subseteq \rangle$  eine Halbordnung. Eine Abbildung  $\mathfrak{C} : M \rightarrow M$  heißt genau dann Abschluss-Operator bezüglich  $M$ , wenn für alle Elemente  $x, y \in M$  folgende Axiome erfüllt sind:

$$(A1) \quad x \subseteq \mathfrak{C}(x)$$

$$(A2) \quad x \subseteq y \quad \Rightarrow \quad \mathfrak{C}(x) \subseteq \mathfrak{C}(y)$$

$$(A3) \quad \mathfrak{C}(x) = \mathfrak{C}(\mathfrak{C}(x))$$

(54) Zeigen Sie, dass  $Cons(\Sigma) := \{\phi \in \mathfrak{L}; \Sigma \models \phi\}$  ein Abschluss-Operator bezüglich einer formalen Sprache  $\mathfrak{L}$  ist.

(1 Punkt)

(55) Für einen beliebigen aussagenlogischen Ausdruck  $\phi \in \mathfrak{L}$  sei  $\phi_n$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) wie folgt definiert:  $\phi_0 := \phi$ ,  $\phi_{n+1} := (\phi_n \rightarrow \phi)$ .

Prüfen Sie, für welche  $n \in \mathbb{N}$  der Ausdruck  $\phi_n$  eine Tautologie ist. (1 Punkt)

(56) Prüfen Sie, ob in der  $\mathfrak{L}$ -Formel  $\phi \simeq \forall v : (v = w + z \vee \forall w : w = z + v)$  die Terme  $t_1 \simeq v$  für  $v$ ,  $t_2 \simeq w + z$  für  $w$  und  $t_3 \simeq z + z$  für  $z$  frei einsetzbar sind.

(1 Punkt)

(57) Sei  $Q$  der Quantor „es gibt unendlich viele“. Erweitern Sie die formale Sprache  $\mathfrak{L}$  um diesen Quantor und fügen sie folgende Regel zur Auswertung von Formeln hinzu:

$$(A7) \quad val_{\mathfrak{M}}^h(Qv\phi) = \begin{cases} 1 & \text{falls } \{m \in M; val_{\mathfrak{M}}^{h[v/m]}(\phi) = 1\} \text{ unendlich ist} \\ 0 & \text{sonst} \end{cases}$$

Prüfen Sie folgende Behauptungen:

(a) Der Kompaktheitssatz gilt für die formale Sprache  $\mathfrak{L}(\neg, \rightarrow, \forall, Q, =)$ .

(b) Zwei aufeinanderfolgende  $Q$ -Quantoren sind vertauschbar. (3 Punkte)

(58) Zeigen Sie, dass folgende  $\mathfrak{L}$ -Formeln für beliebige  $\mathfrak{L}$ -Formeln  $\phi$  und  $\psi$  logisch-allgemeingültig sind:

$$(a) \quad (\forall v\phi \wedge \exists v\psi) \rightarrow \exists v(\phi \wedge \psi)$$

$$(b) \quad \exists v(\phi \wedge \psi) \rightarrow (\exists v\phi \wedge \exists v\psi)$$

(2 Punkte)

(59) Seien  $\phi$  und  $\psi$   $\mathfrak{L}$ -Formeln, die Variable  $v$  nicht frei in  $\psi$  ( $v \notin Fr(\psi)$ ). Geben Sie für folgende  $\mathfrak{L}$ -Formel eine Ableitung im Prädikatenkalkül an:

$$(a) \quad \exists v(\psi \rightarrow \phi) \rightarrow (\psi \rightarrow \exists v\phi)$$

(2 Punkte)

**Abgabe:** Am Montag, dem 24. Juli 2006, in der Vorlesung.