

### Übungen zur Vorlesung „Mathematische Logik“

- Aufgabe 13** (Sprachen der Gruppentheorie). (a) Eine formale Sprache  $\mathcal{L}$  sei bestimmt durch ein zweistelliges Funktionssymbol  $\circ$  und ein zweistelliges Relationssymbol  $=$ . Man formalisiere in  $\mathcal{L}$ : Es gibt ein Element  $e$  mit folgenden Eigenschaften: (i)  $e$  ist Linkseinheit (d.h., multipliziert man es von links an ein beliebiges Element, so reproduziert sich dieses). (ii) Jedes Element  $x$  hat bzgl.  $e$  ein Linksinverses, d.h. ein Element  $y$ , das von links an  $x$  heranmultipliziert  $e$  ergibt.
- (b) Man kann die in (a) implizit geforderte Existenz durch „Skolemisierung“ explizit machen:  $\mathcal{L}'$  sei bestimmt durch die Funktionssymbole  $e$  (nullstellig) sowie  $\circ$  und  $g$  (zweistellig), und ein zweistelliges Relationssymbol  $=$ , wobei  $e$  eine Linkseinheit und  $g(x, e)$  ein Linksinverses von  $x$  bzgl.  $e$  bedeuten sollen. Man formalisiere (i), (ii) aus (a) in  $\mathcal{L}'$ .

**Aufgabe 14.** Man zeige

- (a)  $\vdash (A \tilde{\vee} B \rightarrow C) \rightarrow (A \rightarrow C) \wedge (B \rightarrow C)$ ,  
(b)  $\vdash (\neg\neg C \rightarrow C) \rightarrow (A \rightarrow C) \rightarrow (B \rightarrow C) \rightarrow A \tilde{\vee} B \rightarrow C$ ,  
(c)  $\vdash (\perp \rightarrow B) \rightarrow (A \rightarrow B \tilde{\vee} C) \rightarrow (A \rightarrow B) \tilde{\vee} (A \rightarrow C)$ ,  
(d)  $\vdash (A \rightarrow B) \tilde{\vee} (A \rightarrow C) \rightarrow A \rightarrow B \tilde{\vee} C$ .

**Aufgabe 15.** Man zeige

- (a)  $\vdash_c A \tilde{\vee} B \rightarrow (A \rightarrow C) \rightarrow (B \rightarrow C) \rightarrow C$  für  $C$  ohne  $\vee, \exists$ ,  
(b)  $\vdash_c \exists_x A \rightarrow \forall_x (A \rightarrow B) \rightarrow B$  ( $x \notin \text{FV}(B)$ ,  $B$  ohne  $\vee, \exists$ ).

**Aufgabe 16.** Sei  $A$  ein fest gewähltes Aussagensymbol. Für natürliche Zahlen  $k$  definieren wir die Formel  $kA$  durch  $0A := A$ ,  $(k+1)A := (kA \rightarrow kA)$ . Die Church-Numerale  $\bar{n}_k$  seien definiert durch

$$\bar{n}_k := \lambda_{v^{kA} \rightarrow kA} \lambda_{u^{kA}} (v^n u) \quad \text{mit } v^0 u := u, v^{n+1} u := v(v^n u).$$

(a) Man gebe den Herleitungsbaum für  $\bar{3}_0$  an.

$\rightarrow_\beta$  sei der Abschluß von  $\mapsto_\beta$ , also definiert durch

- (i) Wenn  $M \mapsto_\beta M'$ , so  $M \rightarrow_\beta M'$ .  
(ii) Wenn  $M \rightarrow_\beta M'$ , so  $MN \rightarrow_\beta M'N$ ,  $NM \rightarrow_\beta NM'$ ,  $\lambda_v M \rightarrow_\beta \lambda_v M'$ .

$=_\beta$  sei die von  $\rightarrow_\beta$  erzeugte Äquivalenzrelation (also die kleinste Äquivalenzrelation auf Herleitungstermen, die  $\rightarrow_\beta$  enthält). Man zeige

- (b)  $\bar{n}_k v (\bar{m}_k v u) =_\beta (\overline{m+n})_k v u$ . (Ind. nach  $n$ , mit  $(\overline{n+1})_k v u =_\beta v(\bar{n}_k v u)$ .)  
(c)  $\bar{n}_k (\bar{m}_k v) =_\beta (\overline{m\bar{n}})_k v$ . (Ind. nach  $n$ , mit (b) und  $\bar{n}_k v =_\beta \lambda_u (\bar{n}_k v u)$ .)  
(d)  $\bar{m}_{k+1} \bar{n}_k =_\beta (\overline{n^m})_k$  für  $m \geq 1$ . (Aus (c) durch Induktion nach  $m$ .)

**Abgabe.** Mittwoch, 18. November 2009, in der Vorlesung.