

## Übungen zur Einführung in die Mathematische Logik

### Übungsblatt 2

Sei  $S$  eine Sprache.

**Aufgabe 1:** (3 Punkte) Zeigen Sie, dass ein echtes Anfangsstück eines Terms in  $T^S$  nie selbst ein Term ist. Dabei ist, wenn  $t$  ein Term der Form  $t: n \rightarrow S_0 \cup S$  ist (also die Folge der  $n$  Symbole  $t(0), \dots, t(n-1)$ ), ein echtes Anfangsstück von  $t$  von der Form  $t \upharpoonright i$  (also die Folge der ersten  $i$  Symbole von  $t$ ) für ein  $i < n$ .

*Hinweis:* Der Beweis zu Aufgabe 1 muss induktiv über den Aufbau von Termen in  $T^S$  geführt werden. Das heißt zuerst muss man die Aussage für Variablen- und Konstantensymbole zeigen (was trivial ist, denn deren echte Anfangsstücke sind nur das leere Wort  $\emptyset$ ). Sei nun  $f \in S$  ein  $n$ -stelliges Funktionssymbol und sei  $t$  von der Form  $ft_0 \dots t_{n-1}$  mit  $t_i$  in  $T^S$  für  $i < n$ . Als Induktionsvoraussetzung kann man nun annehmen dass die Aussage aus Aufgabe 1 für  $t_0, t_1, \dots, t_{n-1}$  gilt, und man muss also zeigen dass sie dann auch für  $t$  gilt.

**Aufgabe 2:** (3 Punkte) Zeigen Sie (abermals induktiv über den Aufbau von Termen in  $T^S$ ), dass sich jedes Endstück eines Terms eindeutig (!) als Folge von Termen schreiben lässt. Dabei ist, wenn  $t$  ein Term der Form  $t: n \rightarrow S_0 \cup S$  ist, ein Endstück von  $t$  ein  $s: i \rightarrow S_0 \cup S$  mit  $i \leq n$  und  $s(k) = t(k+n-i)$  für alle  $k < i$  ( $s$  ist also die Folge der letzten  $i$  Symbole von  $t$ ).

**Aufgabe 3 (Eindeutige Lesbarkeit von Termen):** (3 Punkte) Zeigen Sie mit Hilfe von Aufgabe 2, dass für jeden Term  $t$  in  $T^S$  genau eine der folgenden Aussagen zutrifft:

- (a)  $t = v_n$  für ein  $n \in \mathbb{N}$ .
- (b)  $t = c$  für ein Konstantensymbol  $c \in S$ .
- (c) Es gibt ein  $n$ -stelliges Funktionssymbol  $f \in S$  und eine eindeutig (!) bestimmte Folge von Termen  $t_0, \dots, t_{n-1} \in T^S$  so dass  $t = ft_0 \dots t_{n-1}$ .

**Aufgabe 4 (Eindeutige Lesbarkeit von Formeln):** (3 Punkte) Vervollständigen (durch Ergänzen der fehlenden Fälle) und beweisen Sie folgende Aussage.

Jede Formel  $\varphi$  in  $L^S$  ist von genau einer der folgenden Formen:

- (a)  $\perp$ .
- (b)  $t_0 \equiv t_1$  für  $t_0, t_1$  in  $T^S$ .

...