



Mathematische Logik

Blatt 6

Aufgabe 21 (4 Punkte). Im Kontext von Aufgabe 13 führen wir ein zweistelliges Funktionssymbol $+$ ein, wobei wir $x + y$ anstatt $+xy$ schreiben. Ferner erweitern wir die zulässigen Regeln um

$$\frac{}{t + \mathbf{0} \equiv t} \text{ (+)o} \qquad \frac{}{t + (\mathbf{S} s) \equiv \mathbf{S}(t + s)} \text{ (+)s}$$

Hierbei sind t, s jeweils beliebige Terme. Zeigen sie mittels Angabe einer Herleitung, entweder *auf Papier* oder in *Minlog* (siehe `ueb06.scm`), jeweils

$$\begin{aligned} \vdash \forall x (\mathbf{0} + x \equiv x), \quad \vdash \forall x ((\mathbf{S} x) + y \equiv \mathbf{S}(x + y)), \\ \vdash \forall x, y (x + y \equiv y + x). \end{aligned}$$

Aufgabe 22 (4 Punkte). Sei $\mathcal{T} = (D, I_0, I_1)$ ein *Baummodell* über T und η eine beliebige *Variablenbelegung* in D . Wir schreiben, abkürzend, $k \Vdash A\eta$ für $\mathcal{T}, k \Vdash A[\eta]$. Zeigen sie die folgenden Aussagen mittels *Induktion* über *Terme* bzw. *Formeln*.

- (a) Für alle Terme r, t gilt $\eta(r[x/t]) = \eta_x^{\eta(t)}(r)$.
- (b) Für alle Formeln A gilt

$$(k \Vdash A[x/t]\eta) \Leftrightarrow (k \Vdash A\eta_x^{\eta(t)})$$

Aufgabe 23 (4 Punkte). Seien R, S zwei nullstellige Relationssymbole. Sei

$$T := \left\{ \langle a_0, \dots, a_{n-1}, b_0, \dots, b_{m-1} \rangle \mid n, m \in \mathbb{N} \ \& \ \text{alle } i \ (a_i = 0, b_i = 1) \right\}.$$

Wir betrachten ein Baummodell $\mathcal{T} = (D, I_0, I_1)$ über T mit

$$\begin{aligned} I_1(S, k) &:= \emptyset \quad (\text{alle } k \in T), \\ I_1(R, \langle 0, \dots, 0 \rangle) &:= \emptyset, \\ I_1(R, \langle 0, \dots, 0, 1, \dots, 1 \rangle) &:= \{\emptyset\}. \end{aligned}$$

Man beachte, $I_1(R, k), I_1(S, k) \subseteq \{\emptyset\}$ und nach Definition der Erzwingungsrelations ist e.g.,

$$k \Vdash R \Leftrightarrow \left[\text{existiert } n \in \mathbb{N}, \text{ sodass für alle } k' \in T \ (k \preceq_n k' \Rightarrow \emptyset \in I_1(R, k')) \right].$$

Zeigen sie, dass für alle $k \in T$ gilt

- (a) $k \Vdash (S \rightarrow R)$,
- (b) $k \Vdash (R \rightarrow S) \rightarrow R$.

Aufgabe 24 (4 Punkte). Wir definieren die Menge der *negativen Formeln* induktiv durch

$$G, H \in \mathcal{F}^- ::= \perp \mid \neg R \vec{t} \mid \forall_x G \mid A \rightarrow G \mid G \wedge H.$$

Dabei ist zu beachten, dass in der vierten Klausel $A \in \mathcal{F}$ eine beliebige Formel ist.

(a) Beweisen sie, dass für alle $G \in \mathcal{F}^-$ gilt

(i) $\vdash \neg\neg G \rightarrow G$,

(ii) $\forall_{\vec{x}}(\neg\neg R \vec{x} \rightarrow R \vec{x}) \vdash G \Rightarrow \forall_{\vec{x}}(\perp \rightarrow R \vec{x}) \vdash G$.

(b) Sei nun $(\cdot)^g$ die *Gentzen-Übersetzung*. Zeigen sie, dass für alle Formeln $A \in \mathcal{F}$ gilt

(i) $A^g \in \mathcal{F}^-$,

(ii) $\vdash_i A \rightarrow A^g$.

Abgabe. Mittwoch, 29. November 2023, 8:15 (Uni2Work oder in der VL).

Besprechung. Freitag, 1. Dezember 2023, 8:30, A027.