

Übungen zur Vorlesung „Logik II: Beweise und Programme“

Aufgabe 25. (4 Punkte) Die Leibniz-Gleichheit \equiv ist definiert durch

$$\begin{aligned}(\text{EqD})_0^+ &: \forall_{\hat{x}}(\hat{x} \equiv \hat{x}), \\ (\text{EqD})^- &: \forall_{\hat{x}} X \hat{x} \hat{x} \rightarrow \forall_{\hat{x}, \hat{y}}(\hat{x} \equiv \hat{y} \rightarrow X \hat{x} \hat{y}).\end{aligned}$$

(a) Beweisen Sie $\forall_{\hat{x}, \hat{y}}(\hat{x} \equiv \hat{y} \rightarrow A(\hat{x}) \rightarrow A(\hat{y}))$.

(b) Beweisen Sie Symmetrie und Transitivität von \equiv .

Die Falschheit \mathbf{F} ist definiert durch $\mathbf{F} := (\text{ff} \equiv \text{tt})$ und die Negation $\neg A$ einer Formel A durch $\neg A := (A \rightarrow \mathbf{F})$.

(c) Beweisen Sie $\mathbf{F} \rightarrow \forall_{\hat{x}, \hat{y}}(\hat{x} \equiv \hat{y})$. Hinweis. Verwenden Sie (a) und $\mathcal{R}_{\mathbb{B}}^T$.

(d) Beweisen Sie $\mathbf{F} \rightarrow \forall_{\hat{n}}(\hat{n} \in T_{\mathbb{N}})$. Hinweis. Verwenden Sie (c).

Aufgabe 26. (4 Punkte) Die Funktion $\text{Fib}: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ sei definiert durch

$$\begin{aligned}\text{Fib}(0) &= 0, \\ \text{Fib}(1) &= 1, \\ \text{Fib}(S(Sn)) &= \text{Fib}(Sn) + \text{Fib}(n).\end{aligned}$$

Ferner sei $L: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}^3$ (mit $\mathbb{N}^3 := \mathbb{N} \times \mathbb{N} \times \mathbb{N}$) definiert durch

$$\begin{aligned}L(0) &= (1, 0, 1), \\ L(Sn) &= \text{Next}(Ln)\end{aligned}$$

wobei $\text{Next}: \mathbb{N}^3 \rightarrow \mathbb{N}^3$ definiert ist durch

$$\text{Next}(n_1, n_2, n_3) = (n_1 + n_2, n_2 + n_3, n_2).$$

(a) Beweisen Sie die Totalität von Fib , also $\forall_{\hat{n}}(T_{\mathbb{N}}(\hat{n}) \rightarrow T_{\mathbb{N}}(\text{Fib}(\hat{n})))$.

(b) Beweisen Sie $L(n+1) = (a_{n+2}, a_{n+1}, a_n)$ mit $a_n := \text{Fib}(n)$.

Aufgabe 27. (4 Punkte) Formalisieren Sie Aufgabe 26 in Minlog.

Aufgabe 28. (4 Punkte) Definieren Sie ein Funktional $\mathbf{Fz}: (\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{B}) \rightarrow \mathbb{N}$ (first zero), das jeder Funktion $g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{B}$ das kleinste n mit $g(n) = \text{tt}$ zuordnet falls ein solches n existiert, und zwar

(a) durch eine Berechnungsregel, und

(b) unter Verwendung von $\text{co}\mathcal{R}_{\mathbb{N}}^{\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{B}}$.

Hinweis zu (a). Ein „rekursiver“ Ansatz kann helfen.

Abgabe. Mittwoch, 18. Juni 2025, 8:00. Eine Lösungshilfe für die Minlog-Aufgabe finden Sie in `fib.scm` auf der Vorlesungsseite. Die Lösungen bitte als `pdf`- bzw. `scm`-Dateien abgeben über Uni2work.