

Aufgabe 4

Es seien $g : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ und $q : \mathbb{N}^{m+2} \rightarrow \mathbb{N}$. Weiterhin seien $r_1, \dots, r_m : \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ so definiert, daß für alle $x, y \in \mathbb{N}$ und $1 \leq i \leq m$ jeweils $r_i(x, y) \leq y$ ist. Eine Funktion $f : \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ werde durch Wertverlaufsrekursion definiert, d.h. durch das Schema

$$\begin{aligned} f(x, 0) &= g(x) \\ f(x, y') &= q(x, y, f(x, r_1(x, y)), \dots, f(x, r_m(x, y))) \end{aligned}$$

1. Zeigen Sie, daß f primitiv-rekursiv ist, falls g, q, r_1, \dots, r_m primitiv-rekursiv sind.
2. Definieren Sie eine Funktion, welche durch Wertverlaufsrekursion die Fibonacci-Folge (von einem geeigneten Anfangswert an) berechnet.

Aufgabe 5

Zeigen Sie, dass die folgende Funktion primitiv-rekursiv ist:

$$\chi(n) = \begin{cases} 1, & \text{wenn } n \text{ Kodezahl einer Formel ist} \\ 0, & \text{sonst} \end{cases}$$

Sie dürfen dabei auf die primitiv-rekursiven Prädikate und Funktionen bis inklusive Seite 12 zurückgreifen.

Aufgabe 6

Sei φ eine Formel mit $FV(\varphi) = \{x\}$. Zeigen Sie, dass für jede natürliche Zahl n folgendes gilt:

$$PA \vdash \forall x < \bar{n} : \varphi(x) \leftrightarrow \bigwedge_{k=0}^{n-1} \varphi(\bar{k})$$

(Wobei hier $\bigwedge_{k=0}^{-1} \varphi(\bar{k}) := \top$ und $\bigwedge_{k=0}^n \varphi(\bar{k}) := \bigwedge_{k=0}^{n-1} \varphi(\bar{k}) \wedge \varphi(\bar{n})$.)

Aufgabe 7

Zeigen Sie:

Für alle geschlossenen Terme t_1, t_2 gilt: wenn $\mathbb{N} \models t_1 = t_2$, dann $PA \vdash t_1 = t_2$.

Aufgabe 8

Betrachten Sie den Beweis von Hilfssatz 5.7. Zeigen Sie, dass für jedes Tupel $\langle n_1, \dots, n_k \rangle$ natürlicher Zahlen sowohl $PA \vdash \sigma(\bar{r}, \bar{n}_1, \dots, \bar{n}_k)$ als auch $PA \vdash \sigma(y, \bar{n}_1, \dots, \bar{n}_k) \rightarrow y = \bar{r}$ gilt.