

1. Zeigen Sie, daß die folgenden Funktionen primitiv-rekursiv sind:

- $\lambda x. \lambda y. x^y$
- $\lambda x. \lfloor \frac{x}{2} \rfloor$

Lösung:

- Wie wir aus der Vorlesung wissen ist die Multiplikation f . primitiv-rekursiv. Da die Exponentiation f_{exp} die folgenden Rekursionsgleichungen erfüllt

$$f_{exp}(0, x) = 1 = S(N(y))$$

$$f_{exp}(y + 1, x) = x^{y+1} = x^y \cdot x = f.(f_{exp}(y, x), x)$$

ist f_{exp} primitiv rekursiv (da $S \circ N$ und f . es sind).

- Aus der Vorlesung wissen wir, daß $\lambda x. 2x$ primitiv rekursiv ist (Als Komposition der Multiplikation und $S(S(N))$). Ausserdem ist damit die Funktion $g(x, y) = \overline{sg}(x - 2y)$. Diese Funktion ist 1, solange y nicht größer als $\frac{x}{2}$ ist. Wie man leicht einsieht ist

$$\lambda x. \lfloor \frac{x}{2} \rfloor = \sum_{i=0}^x g(x, i) - 1 .$$

Die Summe auf der rechten Seite erfüllt aber die Rekursionsgleichung

$$\sum_{i=0}^0 g(x, i) = g(x, 0)$$

$$\sum_{i=0}^{y+1} g(x, i) = \sum_{i=0}^y g(x, i) + g(x, y + 1)$$

ist also als Funktion $\lambda x, y. \sum_{i=0}^y g(x, i)$ primitiv rekursiv. Also ist auch $\lambda x. \lfloor \frac{x}{2} \rfloor$ primitiv rekursiv.

2. Zeigen Sie, daß die Paarungs-Funktion π aus der Vorlesung bijektiv ist. Folgern Sie ausserdem mit Hilfe von vollständiger Induktion, daß für alle k die Funktionen $\langle \cdot \rangle^k : \mathbb{N}^k \rightarrow \mathbb{N}$ bijektiv sind.

Lösung:

- Sei $\pi(n, 0) = T_n$ wie man leicht sieht ist $T_n < T_{n+1}$.
- Des Weiteren gilt

$$\pi(x, y) = \pi(x + y, 0) + y .$$

Sei jetzt $z \in \mathbb{N}$ beliebig. Es gibt eindeutige Zahlen n, m , so daß $z = T_n + m$ mit $0 \leq m < n$: Sei hierzu n die eindeutig bestimmte natürliche Zahl, so daß $T_n \leq z < T_{n+1}$ und $m = z - T_n$ (Man beachte, daß $T_{n+1} - T_n = n + 1$, und damit $0 \leq m < n$). D.h.; aber, daß $\pi(n, m) = \pi(n + m, 0) + m =$

$T_n + z - T_n = z$, und auch, daß m, n die einzigen Zahlen mit dieser Eigenschaft sind.

Sei nun $\pi(x, y) = \pi(x', y')$. Wieder wie oben, bzw. bei der Herleitung der Formel in den Folien, ist $\pi(x, y) = \pi(x + y, 0) + y = \pi(x' + y', 0) + y'$. Da es, wie oben

Der Rest folgt jetzt mit Induktion über k . Der Induktionsanfang $k = 2$ ist nur die Bijektivität von π wie oben gezeigt. Sei jetzt $z \in \mathbb{N}$ beliebig. Da π bijektiv ist gibt es $x_1, y \in \mathbb{N}$, so daß $\pi(x_1, y) = z$. Des Weiteren, da nach Induktionsannahme $\langle \cdot \rangle^k$ surjektiv ist gibt es x_2, \dots, x_{k+1} , so daß $\langle x_2, \dots, x_{k+1} \rangle^k = y$. Zusammen haben wir

$$\langle x_1, x_2, \dots, x_{k+1} \rangle^{k+1} = \pi(x_1, \langle x_2, \dots, x_{k+1} \rangle^k) = \pi(x_1, y) = z .$$

Also haben wir die Surjektivität gezeigt. Sei jetzt

$$\langle x_1, x_2, \dots, x_{k+1} \rangle^{k+1} = \langle x'_1, x'_2, \dots, x'_{k+1} \rangle^{k+1}$$

Also

$$\pi(x_1, \langle x_2, \dots, x_{k+1} \rangle^k) = \pi(x_1, \langle x'_2, \dots, x'_{k+1} \rangle^k) .$$

Da π injektiv ist ist also $x_1 = x'_1$ und

$$\langle x_2, \dots, x_{k+1} \rangle^k = \langle x'_2, \dots, x'_{k+1} \rangle^k$$

Nach Induktionsvoraussetzung ist jetzt auch noch $x_2 = x'_2, \dots, x_{k+1} = x'_{k+1}$.

3. (a) Bestimmen Sie $\langle 3, 1, 4 \rangle^3$ und $\langle 3, 1, 4 \rangle^*$.
- (b) Geben Sie ein Beispiel, daß zeigt, daß $\langle \cdot \rangle^*$ nicht surjektiv ist.
- (c) Bestimmen Sie $(666)_2^3$

Lösung:

- (a) $\langle 3, 1, 4 \rangle^3 = \pi(3, \langle 1, 4 \rangle^2) = \pi(3, \pi(1, 4)) = 272$ und

$$\begin{aligned} \langle 3, 1, 4 \rangle^* &= \langle 3, 3, \langle 1, 4 \rangle^* \rangle^3 = \left\langle 3, 3, \langle 2, 1, \langle 4 \rangle^* \rangle^3 \right\rangle^3 = \\ &\left\langle 3, 3, \left\langle 2, 1, \langle 1, 4, \langle \cdot \rangle^* \rangle^3 \right\rangle^3 \right\rangle^3 = \left\langle 3, 3, \left\langle 2, 1, \langle 1, 4, 0 \rangle^3 \right\rangle^3 \right\rangle^3 = \\ &\langle 3, 3, 1078 \rangle^3 = \langle 3, 3, 1078 \rangle^3 = 171641455652 . \end{aligned}$$

- (b) Wie man leicht sieht ist $\langle 0, n \rangle^*$ für kein $n \in \mathbb{N}$ im Bild der Abbildung $\langle x_1, \dots, x_k \rangle^* = \pi(m, z)$ mit $m \geq 1$ für alle k und damit $\neq \pi(0, z)$. Der Fall $\langle \cdot \rangle^* = 0$ ist ebenfalls ausgeschlossen.
- (c) $(666)_2^3 = \pi_1(\pi_2(666)) = \pi_1(0) = 0$. Wie man leicht sieht ist $\langle 36, 0, 0 \rangle^3 = \pi(36, \pi(0, 0)) = 666$.

4. Die Folge von Fibonacci Zahlen (F_n) ist bekanntermaßen

$$1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, \dots ;$$

d.h. die ersten beiden Fibonacci Zahlen sind 1 und jede weitere Zahl ist die Summe ihrer zwei Vorgänger. Zeigen Sie, daß die Funktion, die jedem n die n -te Fibonacci Zahl zuordnet primitiv rekursiv ist.

Tipp: Verwenden Sie Tupelkodierungen indem sie zuerst zeigen, daß die Funktion $g : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ mit der Eigenschaft $g(\pi(F_n, F_{n+1})) = \pi(F_{n+1}, F_{n+2})$ primitiv rekursiv ist.

Lösung: Die Lösung ist ja schon fast im Tipp gegeben.

5. Sei $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ eine totale μ -rekursive Funktion. Zeigen Sie, daß auch die folgenden beiden Funktionen total und μ -rekursiv sind:

- Die Funktion $g : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$, die jedem $n \in \mathbb{N}$ das Maximum der Zahlen $f(0), \dots, f(n)$ zuordnet.
- Die Funktion $h : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$, die jedem $n \in \mathbb{N}$ eine Zahl m zuordnet, so dass $f(m)$ das Maximum der Zahlen $f(0), \dots, f(n)$ ist.

Lösung:

- g erfüllt die primitive Rekursion

$$\begin{aligned}g(0) &= f(0) \\g(n+1) &= \max g(n), f(n+1)\end{aligned}$$

Da $\lambda m, n. \max m, f(n+1)$ μ -rekursiv ist, ist somit auch g μ -rekursiv.

- Die Funktion h erhält man ebenfalls durch primitive Rekursion aus

$$\begin{aligned}h(0) &= 0 \\h(n+1) &= h(n) + ((n+1) - h(n)) \text{sg}(f(n+1) - f(h(n)))\end{aligned}$$

Zur Erklärung: ist $f(n+1)$ größer als $f(h(n))$, also das Maximum der Werte $f(0), \dots, f(n)$, so ist die Signums-Funktion 1 und damit ist $h(n+1) = n+1$. Ansonsten ist die Funktion $h(n)$, da $f(h(n))$ ja dann auch Maximum der Werte $f(0), \dots, f(n+1)$ ist.

6. Zeigen Sie, daß für die Ackermann-Funktion gilt: $B(n, x) > x$ für alle n .
Tipp: Zwei geschachtelte Induktionen über n und x .

Lösung: Wir führen Zunächst eine Induktion über n :

- $n = 0$: Klar, nach Definition von B .
- $n \rightarrow n+1$: Wiederum mit Induktion über x : Induktionsanfang ist wieder klar, da $B(n+1, 0) = 1 > 0$. Für den Induktionsschritt $x \rightarrow x+1$ können wir die Rekursiongleichung $B(n+1, x+1) =$

$B(n, B(n+1, x))$ verwenden. Da wir die Aussage schon für n gezeigt haben ist dann

$$B(n+1, x+1) = B(n, B(n+1, x)) > B(n+1, x) .$$

Letzteres ist echt größer, nach IV von x als x . Insgesamt haben wir also

$$B(n+1, x+1) > B(n+1, x) > x$$

und damit muss $B(n+1, x+1) > x+1$ sein.