

Musterlösung Serie 5

REKURSION UND NATÜRLICHE ZAHLEN

Die Peano-Axiome in der Signatur $\{0, S, +, \cdot\}$ lauten:

$$\mathbf{PA}_1: \forall x: Sx \neq 0$$

$$\mathbf{PA}_2: \forall x, y: (Sx = Sy \longrightarrow x = y)$$

$$\mathbf{PA}_3: \varphi(0) \wedge (\forall x: (\varphi(x) \longrightarrow \varphi(Sx))) \longrightarrow \forall x: \varphi(x)$$

für jede Formel φ mit freier Variable x

$$\mathbf{PA}_4: \forall x: x + 0 = x$$

$$\mathbf{PA}_5: \forall x \forall y: x + Sy = S(x + y)$$

$$\mathbf{PA}_6: \forall x: x \cdot 0 = 0$$

$$\mathbf{PA}_7: \forall x \forall y: x \cdot Sy = x \cdot y + x$$

In Aufgaben 1 und 2 sollen nur diese verwendet werden. Aufgaben 3 und 4 behandeln die Realisierung der Menge ω der natürlichen Zahlen innerhalb der Mengenlehre.

1. Betrachte die natürlichen Zahlen

$$2 := SS0 \quad \text{und} \quad 4 := SSSS0 \quad \text{und} \quad 8 := SSSSSSSS0.$$

Beweise nur unter Verwendung der Axiome und ohne Induktion die Gleichungen

$$2 + 2 = 4 \quad \text{und} \quad 4 \cdot 2 = 8.$$

Lösung: Wir berechnen

$$2 + 2 = SS0 + SS0 \stackrel{\mathbf{PA}_5}{=} S(SS0 + S0) \stackrel{\mathbf{PA}_5}{=} SS(SS0 + 0) \stackrel{\mathbf{PA}_4}{=} SS(SS0) = 4,$$

$$4 \cdot 2 = 4 \cdot SS0 \stackrel{\mathbf{PA}_7}{=} 4 \cdot S0 + 4 \stackrel{\mathbf{PA}_7}{=} (4 \cdot 0 + 4) + 4 \stackrel{\mathbf{PA}_6}{=} (0 + 4) + 4.$$

Sodann zeigen wir für jede natürliche Zahl x

$$\begin{aligned} x + 4 &= x + SSSS0 \stackrel{\mathbf{PA}_5}{=} S(x + SSS0) \stackrel{\mathbf{PA}_5}{=} SS(x + SS0) \\ &\stackrel{\mathbf{PA}_5}{=} SSS(x + S0) \stackrel{\mathbf{PA}_5}{=} SSSS(x + 0) \stackrel{\mathbf{PA}_4}{=} SSSSx. \end{aligned}$$

Durch Anwenden auf die Fälle $x = 0$ und $x = 4$ folgt daraus

$$4 \cdot 2 = (0 + 4) + 4 = SSSS0 + 4 = SSSSSSSS0 = 8.$$

2. *Zur gegenseitigen Korrektur:* Wir nehmen an, dass die Kommutativität und Assoziativität der Addition von natürlichen Zahlen schon bewiesen ist mittels der Peano-Axiome und zeigen die Kommutativität der Multiplikation. Beweise dafür:

- (a) Für alle x und y gilt $x + Sy = y + Sx$.
- (b) Für alle x gilt $0 \cdot x = 0$.
- (c) Für alle x gilt $\forall y: Sy \cdot x = y \cdot x + x$.
- (d) Für alle x gilt $\forall y: y \cdot x = x \cdot y$.

Lösung:

- (a) Mit der Kommutativität der Addition folgt

$$x + Sy \stackrel{\text{PA}_5}{=} S(x + y) = S(y + x) \stackrel{\text{PA}_5}{=} y + Sx.$$

- (b) Wir beweisen die Aussage $\varphi(x) := (0 \cdot x = 0)$ durch Induktion über x . Nach **PA₆** gilt $0 \cdot 0 = 0$ und somit $\varphi(0)$. Gilt $\varphi(x)$, so folgt

$$0 \cdot Sx \stackrel{\text{PA}_7}{=} 0 \cdot x + 0 \stackrel{\varphi(x)}{=} 0 + 0 \stackrel{\text{PA}_6}{=} 0$$

und damit $\varphi(Sx)$. Also gilt $\varphi(x)$ für alle x .

- (c) Wir beweisen die Aussage $\psi(x) := (\forall y: Sy \cdot x = y \cdot x + x)$ durch Induktion über x . Für alle y haben wir

$$Sy \cdot 0 \stackrel{\text{PA}_6}{=} 0 \stackrel{\text{PA}_4}{=} 0 + 0 \stackrel{\text{PA}_6}{=} y \cdot 0 + 0,$$

somit gilt $\psi(0)$. Nun betrachte ein x , für das $\psi(x)$ gilt. Für alle y gilt dann

$$\begin{aligned} Sy \cdot Sx &\stackrel{\text{PA}_7}{=} Sy \cdot x + Sy \\ &\stackrel{\psi(x)}{=} (y \cdot x + x) + Sy \\ &\stackrel{\text{Assoz}}{=} y \cdot x + (x + Sy) \\ &\stackrel{(a)}{=} y \cdot x + (y + Sx) \\ &\stackrel{\text{Assoz}}{=} (y \cdot x + y) + Sx \\ &\stackrel{\text{PA}_7}{=} y \cdot Sx + Sx. \end{aligned}$$

Somit folgt $\varphi(Sx)$. Nach Induktion gilt daher $\psi(x)$ für alle x .

- (d) Wir beweisen die Aussage $\omega(x) := (\forall y: y \cdot x = x \cdot y)$ durch Induktion über x . Für alle y gilt nach (b)

$$0 \cdot y \stackrel{(b)}{=} 0 \stackrel{\text{PA}_6}{=} y \cdot 0,$$

somit gilt $\omega(0)$. Betrachte nun ein x , so dass $\omega(x)$ gilt. Dann gilt für alle y

$$\begin{aligned} y \cdot Sx &\stackrel{\text{PA}_7}{=} y \cdot x + y \\ &\stackrel{\omega(x)}{=} x \cdot y + y \\ &\stackrel{(c)}{=} Sx \cdot y. \end{aligned}$$

3. (a) Beweise $\forall x \in \omega : x \notin x$ mit Induktion anstelle des Fundierungsaxioms.
 (b) Zeige, dass keine Funktion $f: \omega \rightarrow \omega$ existiert mit $\forall x \in \omega : f(Sx) \in f(x)$.
 (c) Erkläre die Bedeutung der Aussage (b) in Worten.

Lösung:

- (a) Für $x = \emptyset$ folgt die Aussage aus der Definition der leeren Menge. Sei jetzt $x \in \omega$ gegeben, so dass $x \notin x$ gilt. Nehmen wir an, es gilt $Sx \in Sx$. Dann ist $Sx \in Sx = x \cup \{x\}$ und folglich gilt $Sx \in x$ oder $Sx = x$. Nun wurde in der Vorlesung, ohne Verwendung der zu beweisenden Aussage, gezeigt, dass

$$\forall x \in \omega \forall y \in x : y \subseteq x$$

gilt. Im Fall $Sx \in x$ folgt also $Sx \subseteq x$, und deshalb gilt in beiden Fällen $Sx \subseteq x$. Wegen $Sx = x \cup \{x\}$ impliziert dies aber $x \in x$, im Widerspruch zur Wahl von x . Somit folgt $Sx \notin Sx$. Durch Induktion zeigt dies die Aussage $x \notin x$ für alle $x \in \omega$.

- (b) Für jede solche Funktion $f: \omega \rightarrow \omega$ betrachten wir die Bildmenge

$$\text{Bild}(f) := \{f(x) : x \in \omega\}.$$

Aus der Vorlesung wissen wir, dass die Relation \in eine strikte Wohlordnung auf ω induziert. Als nichtleere Teilmenge besitzt $\text{Bild}(f)$ daher ein kleinstes Element y . Nach Konstruktion ist dann $y = f(x)$ für ein $x \in \omega$. Für dieses gilt aber nach Annahme $f(Sx) \in f(x)$. Somit ist $f(Sx)$ ein echt kleineres Element von $\text{Bild}(f)$ und wir haben einen Widerspruch. Daher kann eine solche Funktion nicht existieren.

- (c) Für alle $x, y \in \omega$ gilt $Sx = x + 1$ und $x < y \Leftrightarrow x \in y$. Also ist $f(Sx) \in f(x)$ äquivalent zu $f(x + 1) < f(x)$. Somit besagt (b), dass keine strikt monoton fallende Funktion von der Menge der natürlichen Zahlen in sich existiert.

4. Für jede Menge X definieren wir rekursiv $\mathcal{P}^0(X) := X$ und $\mathcal{P}^{Sn}(X) := \mathcal{P}(\mathcal{P}^n(X))$ für alle $n \in \omega$. Beweise, dass die Vereinigung

$$\bigcup_{n \in \omega} \mathcal{P}^n(X)$$

eine Menge ist.

Lösung: Wir müssen eine Funktion f auf ω konstruieren mit $f(n) = \mathcal{P}^n(X)$ für alle $n \in \omega$. Sobald wir diese haben, ist ihr Bild

$$\text{Bild}(f) = \{\mathcal{P}^n(X) : n \in \omega\}$$

eine Menge. Die Vereinigung der Elemente von $\text{Bild}(f)$ ist nach dem Vereinigungsaxiom eine Menge mit der gesuchten Beschreibung.

Zur Konstruktion von f beachten wir, dass die Eigenschaft einer Menge g , eine Funktion — das heisst der Graph einer Funktion — zu sein, bereits durch eine Formel beschrieben werden kann. Ausserdem ist dann der Definitionsbereich $\text{Def}(g)$ durch eine Formel beschrieben, genauso wie die Potenzmenge $\mathcal{P}(y)$ einer Menge y . Somit können wir die folgenden Formeln betrachten:

$$\begin{aligned} \varphi_1(n, g, z) &: \equiv (n = 0 \wedge z = X) \\ \psi(n, g) &: \equiv (n \in \omega \wedge \exists m \in \omega : (Sm = n) \wedge g \text{ Funktion} \wedge m \in \text{Def}(g)) \\ \varphi_2(n, g, z) &: \equiv (\psi(n, g) \wedge (\forall m \in \omega : (Sm = n \longrightarrow z = \mathcal{P}(g(m)))))) \\ \varphi_3(n, g, z) &: \equiv ((n \notin \omega \vee \neg \psi(n, g)) \wedge z = \emptyset) \\ \varphi(n, g, z) &: \equiv \varphi_1(n, g, z) \vee \varphi_2(n, g, z) \vee \varphi_3(n, g, z). \end{aligned}$$

Für jedes Paar (n, g) gilt dann genau einer der Fälle $n = 0$ oder $\psi(n, g)$ oder $n \notin \omega \vee \neg \psi(n, g)$, und in jedem dieser Fälle ist durch die entsprechende Formel $\varphi_i(n, g, z)$ eine eindeutige Menge z charakterisiert. Somit gilt $\forall n \forall g \exists! z : \varphi(n, g, z)$, also definiert φ eine zweistellige Klassenfunktion F . Nach dem Rekursionstheorem existiert also eine eindeutige Funktion f mit Definitionsbereich ω und

$$\forall n \in \omega : f(n) = F(n, f|_{\omega_{<n}}).$$

Nach der Definition von φ_1 gilt dann $f(0) = X$, und nach der Definition von φ_2 gilt $f(Sm) = \mathcal{P}(f(m))$ für alle $m \in \omega$. Dies entspricht genau der rekursiven Definition von $\mathcal{P}^n(X)$; somit ist $f(n) = \mathcal{P}^n(X)$ für alle $n \in \omega$, wie gewünscht.