

Musterlösung Serie 3

KONSTRUKTION EINES MODELLS \mathbb{N} DER PEANO-ARITHMETIK

Die Menge ω , wie sie in der Vorlesung konstruiert wurde, hat folgende Eigenschaften (die sich aus den Axiomen 0–6 beweisen lassen):

- (i) Für jedes $n \in \omega$ ist entweder $n = 0$ oder es existiert ein $m \in \omega$ mit $n = m + 1$, wobei $m + 1 := m \cup \{m\}$.
- (ii) Die Menge ω ist durch \in wohlgeordnet, d.h. \in ist transitiv, es gilt Trichotomie (d.h. für alle $n, m \in \omega$ gilt entweder $n \in m$, oder $n = m$, oder $m \in n$), und jede nicht-leere Teilmenge $S \subseteq \omega$ hat ein \in -minimales Element (d.h. es existiert ein $n_0 \in S$, sodass für alle $m \in S$ gilt $m \notin n_0$).

15. Konstruiere aus den Axiomen 0–6 ein Modell \mathbb{N} der Peano-Arithmetik mit Bereich ω .

Hinweise:

- Definiere $0^{\mathbb{N}} := 0$.
- Definiere $s^{\mathbb{N}} := \{\langle m, n \rangle \in \omega \times \omega : n = m + 1\}$.
- Definiere die Funktion $+^{\mathbb{N}}$ mit dem Aussonderungsaxiom als Teilmenge des cartesischen Produkts $(\omega \times \omega) \times \omega$ durch

$$+^{\mathbb{N}} := \bigcap \{X \subseteq (\omega \times \omega) \times \omega : \varphi(X)\}$$

mit

$$\varphi(X) := \forall n, m, k \in \omega \left(\langle \langle n, 0 \rangle, n \rangle \in X \wedge \right. \\ \left. (\langle \langle n, m \rangle, k \rangle \in X \rightarrow \langle \langle n, m + 1 \rangle, k + 1 \rangle \in X) \right).$$

- Ebenso definiere die Funktion $\cdot^{\mathbb{N}}$ mit dem Aussonderungsaxiom als Teilmenge des cartesischen Produkts $(\omega \times \omega) \times \omega$.

Lösung: Wir definieren die Funktion $\cdot^{\mathbb{N}}$ wie folgt:

$$\cdot^{\mathbb{N}} := \bigcap \{X \subseteq (\omega \times \omega) \times \omega : \psi(X)\}$$

mit

$$\psi(X) := \forall n, m, k, k' \in \omega \left(\langle \langle n, 0 \rangle, 0 \rangle \in X \wedge \right. \\ \left. (\langle \langle n, m \rangle, k \rangle \in X \rightarrow \langle \langle n, m + 1 \rangle, k +^{\mathbb{N}} n \rangle \in X) \right).$$

Wir müssen zuerst nachweisen, dass $s^{\mathbb{N}}$, $+^{\mathbb{N}}$ und $\cdot^{\mathbb{N}}$ Funktionen sind:

- Da ω eine induktive Menge ist, gilt für jedes $n \in \omega$, dass auch $n + 1 \in \omega$ ist. Angenommen es gibt ein $n \in \omega$, sodass für $m, m' \in \omega$ mit $m \neq m'$ gilt

$$\langle n, m \rangle \in s^{\mathbb{N}} \wedge \langle n, m' \rangle \in s^{\mathbb{N}},$$

dann haben wir nach Definition von $s^{\mathbb{N}}$

$$m = n + 1 \wedge m' = n + 1.$$

Da m und m' die gleichen Elemente haben, folgt mit dem Extensionalitätsaxiom, dass $m = m'$ ist. Wir erhalten also einen Widerspruch.

- Zuerst zeigen wir, dass es für jedes $\langle n, m \rangle \in \omega \times \omega$ mindestens ein $k \in \omega$ gibt, mit

$$\langle \langle n, m \rangle, k \rangle \in +^{\mathbb{N}}.$$

Wir zeigen das indirekt. Sei $\langle n, m' \rangle \in \omega \times \omega$, sodass für jedes $k \in \omega$ gilt

$$\langle \langle n, m' \rangle, k \rangle \notin +^{\mathbb{N}}.$$

Wähle

$$m := \min\{m' \in \omega \mid \forall k \in \omega (\langle \langle n, m' \rangle, k \rangle \notin +^{\mathbb{N}})\}.$$

Es ist $m \neq 0^{\mathbb{N}}$, denn sonst wäre $\langle \langle n, 0^{\mathbb{N}} \rangle, n \rangle \notin +^{\mathbb{N}}$, was der Definition von $+^{\mathbb{N}}$ widersprechen würde. Das heisst, es gibt nach (i) ein $t \in \omega$ mit $m = t + 1$ und es gibt ein k' mit

$$\langle \langle n, t \rangle, k' \rangle \in +^{\mathbb{N}}.$$

Aber dann ist

$$\langle \langle n, m \rangle, k' + 1 \rangle \in +^{\mathbb{N}}$$

und wir erhalten somit einen Widerspruch. Die Eindeutigkeit von k folgt nun aus der Definition von $+^{\mathbb{N}}$. Da $+^{\mathbb{N}}$ als Durchschnitt definiert ist, entspricht dieses der kleinsten Menge $Y \subseteq (\omega \times \omega) \times \omega$, sodass $\varphi(Y)$ gilt. Nun erfüllen beispielsweise die natürlichen Zahlen mit der Addition unseres Alltags die Axiome von φ , wobei bei dieser k immer eindeutig ist. Deshalb kann es in $+^{\mathbb{N}}$ für $\langle n, m \rangle \in \omega \times \omega$ höchstens ein $k \in \omega$ geben mit $\langle \langle n, m \rangle, k \rangle \in +^{\mathbb{N}}$.

- Sei $\langle n, m \rangle \in \omega \times \omega$, sodass für jedes $k \in \omega$ gilt

$$\langle \langle n, m \rangle, k \rangle \notin \cdot^{\mathbb{N}}.$$

Wieder nehmen wir an, dass m minimal ist mit dieser Eigenschaft, wobei n fix ist. Ist $m = 0^{\mathbb{N}}$, so gilt

$$\langle \langle n, 0^{\mathbb{N}} \rangle, 0^{\mathbb{N}} \rangle \notin \cdot^{\mathbb{N}},$$

was der Definition von $\cdot^{\mathbb{N}}$ widersprechen würde. Also muss $m \neq 0^{\mathbb{N}}$ sein und somit gibt es nach (i) ein t mit $m = t + 1$. Da m minimal ist, gibt es ein $k' \in \omega$ mit

$$\langle \langle n, t \rangle, k' \rangle \in \cdot^{\mathbb{N}}.$$

Also folgt mit der Definition von $\cdot^{\mathbb{N}}$

$$\langle \langle n, m \rangle, k' + {}^{\mathbb{N}}n \rangle \in \cdot^{\mathbb{N}}.$$

Die Eindeutigkeit von k in $\langle \langle n, m \rangle, k \rangle \in \cdot^{\mathbb{N}}$ folgt nun mit den analogen Argumenten wie bei $+^{\mathbb{N}}$.

Nun brauchen wir nur noch zu zeigen, dass ω alle PA-Axiome erfüllt:

- Wir zeigen indirekt, dass PA_0 erfüllt ist, also dass gilt $\forall n (s^{\mathbb{N}}(n) \neq 0^{\mathbb{N}})$. Sei $s^{\mathbb{N}}(n) = 0$. Dann gilt $n \in n+1$, aber $n \notin \emptyset$. Nach dem Extensionalitätsaxiom gilt also $n+1 \neq 0^{\mathbb{N}}$.
- Auch PA_1 ist wahr, das heisst, es gilt $\forall x \forall y (s^{\mathbb{N}}(x) = s^{\mathbb{N}}(y) \rightarrow x = y)$:
Seien $n, m \in \omega$ mit $n \cup \{n\} = s^{\mathbb{N}}(n) = s^{\mathbb{N}}(m) = m \cup \{m\}$, dann folgt aus dem Extensionalitätsaxiom

$$(n \in m \vee n = m) \wedge (m \in n \vee n = m).$$

Nach (ii) muss also $n = m$ gelten, da nur genau eine der obigen Beziehungen zwischen n und m erfüllt sein kann.

- PA_2 , das heisst $\forall n (n +^{\mathbb{N}} 0^{\mathbb{N}} = n)$, ist per Definition von $+^{\mathbb{N}}$ erfüllt. Analoges gilt auch für PA_3 , PA_4 und PA_5 : Dies folgt alles aus den Definitionen von $s^{\mathbb{N}}$, $+^{\mathbb{N}}$ und $\cdot^{\mathbb{N}}$.
- Es bleibt zu zeigen, dass PA_6 erfüllt ist, das heisst, dass für jede Formel $\varphi(n)$ in PA, wobei n frei vorkommt in $\varphi(n)$, gilt:

$$(\varphi(0^{\mathbb{N}}) \wedge \forall n (\varphi(n) \rightarrow \varphi(s^{\mathbb{N}}(n)))) \rightarrow \forall x \varphi(x).$$

Sei φ eine solche Formel. Angenommen es gilt

$$(\varphi(0^{\mathbb{N}}) \wedge \forall n (\varphi(n) \rightarrow \varphi(s^{\mathbb{N}}(n)))) \wedge \neg \forall x \varphi(x),$$

dann existiert ein kleinstes $m \in \omega$ mit $\neg \varphi(m)$. Da wir $\varphi(0^{\mathbb{N}})$ haben, ist $m \neq 0^{\mathbb{N}}$. Nach (i) existiert also ein $k \in \omega$ mit $m = k + 1$. Da m minimal ist, muss also $\varphi(k)$ gelten. Mit $\forall n (\varphi(n) \rightarrow \varphi(s^{\mathbb{N}}(n)))$ folgt somit auch

$$\varphi(s^{\mathbb{N}}(k)) = \varphi(k + 1) = \varphi(m),$$

was unserer Annahme widerspricht.