

Abgabe am Dienstag, 4. Juni 2019 am Anfang der Übung. Ab Übungsblatt #5 geben Sie bitte in Zweiergruppen ab.

- (36) Eine Menge X heißt *endlich*, falls sie in Bijektion zu einer natürlichen Zahl ist; sie heißt *unendlich*, falls sie nicht endlich ist; sie heißt *Dedekind-unendlich*, falls sie eine echte Teilmenge $Y \subsetneq X$ hat, die in Bijektion mit X steht.

Zeigen Sie:

- (a) Jede Dedekind-unendliche Menge ist unendlich.
 (b) Falls eine Injektion $f : \mathbb{N} \rightarrow X$ existiert, so ist X Dedekind-unendlich.
- (37) Falls **Ers** das Axiomenschema der Ersetzung ist und **Aus** das Axiomenschema der Aussonderung, zeigen Sie, daß **Ers** \models **Aus**.
- (38) Falls $\mathbf{P}_0 = (P_0, \leq_0)$ und $\mathbf{P}_1 = (P_1, \leq_1)$ partielle Ordnungen sind, so definieren wir die Summe $\mathbf{P}_0 \oplus \mathbf{P}_1 := (S, \leq_\oplus)$ und das Produkt $\mathbf{P}_0 \otimes \mathbf{P}_1 := (P, \leq_\otimes)$ wie folgt: $S := (\{0\} \times P_0) \cup (\{1\} \times P_1)$ und $P := P_0 \times P_1$, sowie

$$\begin{aligned} (i, \ell) \leq_\oplus (j, \ell') &\iff i < j \text{ oder} \\ &\quad (i = j = 0 \text{ und } \ell \leq_0 \ell') \text{ oder} \\ &\quad (i = j = 1 \text{ und } \ell \leq_1 \ell') \text{ und} \\ (\ell_0, \ell_1) \leq_\otimes (\ell'_0, \ell'_1) &\iff \ell_1 <_1 \ell'_1 \text{ oder} \\ &\quad (\ell_1 = \ell'_1 \text{ und } \ell_0 \leq_0 \ell'_0). \end{aligned}$$

Zeigen Sie:

- (a) Falls \mathbf{P}_0 und \mathbf{P}_1 totale Ordnungen sind, so sind auch die Summe $\mathbf{P}_0 \oplus \mathbf{P}_1$ und das Produkt $\mathbf{P}_0 \otimes \mathbf{P}_1$ totale Ordnungen.
 (b) Falls \mathbf{P}_0 und \mathbf{P}_1 Wohlordnungen sind, so sind auch die Summe $\mathbf{P}_0 \oplus \mathbf{P}_1$ und das Produkt $\mathbf{P}_0 \otimes \mathbf{P}_1$ Wohlordnungen.
 (c) Falls \mathbf{P}_0 und \mathbf{P}_1 abzählbar sind, so sind auch die Summe $\mathbf{P}_0 \oplus \mathbf{P}_1$ und das Produkt $\mathbf{P}_0 \otimes \mathbf{P}_1$ abzählbar.

(39) Sei $S := \{\dot{0}, \dot{<}, \dot{s}\}$ eine Symbolmenge, wobei $\dot{0}$ ein Konstantensymbol, $\dot{<}$ ein binäres Relationssymbol und \dot{s} ein einstelliges Funktionssymbol ist. Wir nennen eine S -Struktur eine *Peano-Struktur*, falls sie die folgenden Axiome erfüllt:

$$\begin{aligned} & \forall x \forall y (x \dot{<} y \vee y \dot{<} x \vee x = y) \\ & \forall x \forall y \forall z ((x \dot{<} y \wedge y \dot{<} z) \rightarrow x \dot{<} z) \\ & \forall x (\neg x \dot{<} x) \\ & \forall x (x = \dot{0} \vee \dot{0} \dot{<} x), \\ & \forall x (x = \dot{0} \leftrightarrow \neg \exists y (x = \dot{s}(y))), \\ & \forall x \forall y (\dot{s}(x) = \dot{s}(y) \rightarrow x = y), \\ & \forall x \forall y (x \dot{<} \dot{s}(y) \rightarrow x \dot{<} y \vee x = y), \\ & \forall x (x \dot{<} \dot{s}(x)). \end{aligned}$$

Sei $\mathfrak{A} = (A, 0, <, s)$ eine Peano-Struktur. Wir nennen eine Teilmenge $Z \subseteq A$ ein *Anfangssegment*, falls für alle $a \in Z$ gilt: wenn $b < a$, so ist $b \in Z$. Wir nennen Z *nachfolgerabgeschlossen*, falls gilt: wenn $a \in Z$, so ist $s(a) \in Z$. Ist $a \in A$, so definieren wir $I_a := \{b \in A; b < a\}$ als *das von a bestimmte Anfangssegment*. (Überlegen Sie sich kurz, daß I_a tatsächlich ein Anfangssegment ist.) Wir nennen Z *anfangssegmentabgeschlossen*, falls gilt: falls $I_a \subseteq Z$, so gilt $a \in Z$.

Wir sagen, daß \mathfrak{A} das *Prinzip der vollständigen Induktion erfüllt*, falls A die einzige nichtleere nachfolgerabgeschlossene Teilmenge ist. Wir sagen, daß \mathfrak{A} das *Prinzip der Ordnungsinduktion erfüllt*, falls A die einzige nichtleere anfangssegmentabgeschlossene Teilmenge ist.

Zeigen Sie:

- (a) Jede Peano-Struktur, die das Prinzip der vollständigen Induktion erfüllt, erfüllt das Prinzip der Ordnungsinduktion.
- (b) Es gibt Peano-Strukturen, welche das Prinzip der Ordnungsinduktion erfüllen, aber nicht das Prinzip der vollständigen Induktion.
- (c) Es gibt Peano-Strukturen, welche das Prinzip der Ordnungsinduktion nicht erfüllen.