

http://www.math.uni-hamburg.de/spag/ml/Lehre/SS18_WP24.html

Abgabe am Mittwoch, 30. Mai 2018 am Anfang der Übung.

- (23) Sei (X, \leq) eine linear geordnete Menge. Eine Teilmenge $Z \subseteq X$ heißt Z *ordnungsinduktiv*, falls für alle $x \in X$ gilt: wenn $\{z \in X ; z < x\} \subseteq Z$, so ist $x \in Z$.

Wir sagen, daß (X, \leq) das *Prinzip der Ordnungsinduktion erfüllt*, falls für jede ordnungsinduktive Teilmenge $Z \subseteq X$ gilt, daß $Z = X$.

Zeigen Sie, daß (\mathbb{N}, \subseteq) das Prinzip der Ordnungsinduktion erfüllt.

- (24) Sei $S := \{\dot{S}, \dot{\leq}, \dot{0}\}$ eine Symbolmenge, wobei \dot{S} ein unäres Funktionssymbol, $\dot{\leq}$ ein binäres Relationssymbol und $\dot{0}$ ein Konstantensymbol sind. Wir definieren die *Nachfolgerarithmetik SA* als die S -Satzmenge bestehend aus

$$\begin{aligned} & \forall x \forall y (x \dot{\leq} y \vee y \dot{\leq} x) \\ & \forall x \forall y \forall z ((x \dot{\leq} y \wedge y \dot{\leq} z) \rightarrow x \dot{\leq} z) \\ & \forall x (x = \dot{0} \leftrightarrow \neg \exists y (x = \dot{S}(y))), \\ & \forall x \forall y (\dot{S}(x) = \dot{S}(y) \rightarrow x = y), \\ & \forall x (\dot{0} \dot{\leq} x), \\ & \forall x (x \dot{\leq} \dot{S}(x) \wedge \neg x = \dot{S}(x) \\ & \quad \left(\varphi(\dot{0}) \wedge \forall x (\varphi(x) \rightarrow \varphi(\dot{S}(x))) \right) \rightarrow \forall x \varphi(x), \end{aligned}$$

wobei φ eine beliebige L^S -Formel in einer freien Variable ist.

- (a) Zeigen Sie, daß $(\mathbb{N}, s, \subseteq, 0) \models \mathbf{SA}$, wobei $s(x) := x \cup \{x\}$.
- (b) Finden Sie eine Operation $s' : \mathbb{N}_{\text{Zermelo}} \rightarrow \mathbb{N}_{\text{Zermelo}}$ und eine Relation $\leq \subseteq \mathbb{N}_{\text{Zermelo}} \times \mathbb{N}_{\text{Zermelo}}$, so daß $(\mathbb{N}_{\text{Zermelo}}, s', \leq, 0) \models \mathbf{SA}$ und beweisen Sie diese Aussage (s. Aufgabe (21) für die Definition von $\mathbb{N}_{\text{Zermelo}}$).

- (25) Wir verwenden die Symbolmenge S aus Aufgabe (24). Sei $(X, s, \leq, 0)$ eine S -Struktur. Eine Teilmenge $A \subseteq X$ heißt *induktiv bzgl. s und 0* falls $0 \in A$ und für jedes $x \in A$ ist auch $s(x) \in A$. Wir sagen, daß $(X, s, \leq, 0)$ das *Prinzip der vollständigen Induktion* erfüllt, falls X die einzige Menge ist, die induktiv bzgl. s und 0 ist.

Finden Sie eine induktive Menge I , so daß \subseteq eine lineare Ordnung auf I ist, aber $(I, s, \subseteq, 0)$ nicht das Prinzip der vollständigen Induktion erfüllt.

- (26) Wir arbeiten nun in der Sprache der Mengenlehre LST und schreiben

$$\Phi_{\text{plus}}(x, y, z) : \iff \exists a \exists b \exists f \exists g (a \cap b = \emptyset \wedge a \cup b = z \wedge \text{Bij}(f, x, a) \wedge \text{Bij}(g, y, b)),$$

wobei $\text{Bij}(h, v, w)$ für die Formel, die “ h ist eine Bijektion von v nach w ” ausdrückt, steht. Zeigen Sie, daß diese Formel eine binäre Operation auf \mathbb{N} definiert (hierfür müssen Existenz und Eindeutigkeit von z gezeigt werden) und daß für alle $x, y, z \in \mathbb{N}$ gilt:

$$x + y = z \text{ genau dann, wenn } \Phi_{\text{plus}}(x, y, z).$$