

**Aufgabe 1** (Logik). Seien  $A, B, C$  beliebige Aussagen.

- (a) (Äquivalenzbeweis) Beweisen Sie, dass die Aussagen  $A \Leftrightarrow B$  und  $(A \Rightarrow B \wedge B \Rightarrow A)$  äquivalent sind.  
(b) Beweisen Sie, dass die Aussagen  $A \vee B$  und  $(\neg A) \Rightarrow B$  äquivalent sind.  
(c) (Widerspruchsbeweis) Beweisen Sie dass die Aussagen  $A$  und  $(\neg A) \Rightarrow \perp$  äquivalent sind.  
(d) (Syllogismus) Zeigen Sie

$$[(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow C)] \Rightarrow [A \Rightarrow C]$$

- (e) (modus ponens, Implikationsbeseitigung) Vergewissern Sie sich dass Sie die in der VL besprochene Implikation

$$[A \wedge (A \Rightarrow B)] \Rightarrow B$$

durchschauen.

- (f) (Kontraposition) Gleiches für

$$[A \Rightarrow B] \Leftrightarrow [\neg B \Rightarrow \neg A].$$

- (g) (Implikation ist nicht assoziativ) Zeigen Sie dass die Aussagen

$$(A \Rightarrow B) \Rightarrow C \quad \text{und} \quad A \Rightarrow (B \Rightarrow C)$$

nicht äquivalent sind.

**Aufgabe 2** (Peano-Axiome). (a) Definieren Sie auf  $\mathbb{Z} = \{\dots, -1, 0, 1, \dots\}$  eine Abbildung  $S$  so, dass alle Peano-Axiome außer PInd erfüllt sind.

- (b) Das Tripel  $(\mathbb{N}, 0, S)$  erfülle die Peano-Axiome. Beweisen Sie die Gleichheit  $\{0\} \cup S(\mathbb{N}) = \mathbb{N}$ . Hier definieren wir für jede Teilmenge  $A \subset \mathbb{N}$  die *Bildmenge*

$$S(A) := \{n \in \mathbb{N} \mid (\exists m \in A) S(m) = n\}.$$

- (c) Sei  $(M, \emptyset, T)$  das Tripel gegeben durch

$$M := \mathcal{P}(\mathbb{N}), \quad \emptyset := \{\}, \quad T(A) := S(A).$$

Zeigen Sie welche Peano-Axiome  $(M, \emptyset, T)$  erfüllt, und welche nicht.

- (d) Sei  $M := \{m \in \mathbb{N} \mid (\exists n \in \mathbb{N}) m = 2^n\}$ . Ergänzen Sie  $M$  zu einem Tripel das die Peano-Axiome erfüllt.

**Aufgabe 3** (Induktion: suche den Fehler!).

**Behauptung:** Sei  $A$  eine endliche Teilmenge von  $\mathbb{N}$ . Dann gilt für alle  $x, y \in A$  dass  $x = y$ .

*Beweis:* Sei  $n + 1$  die Anzahl von Elementen in  $A$ . Wir benutzen Induktion nach  $n$ .

IA: Für  $n = 0$  gilt  $(\forall x, y \in A = \{a\}) x = a = y$ .

IS: Wir nehmen an dass die Behauptung stimmt für  $n \in \mathbb{N}$ . Sei  $A = \{a_0, \dots, a_n\}$ . Die Teilmengen  $A_0 := \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$  und  $A_n := \{a_0, a_1, \dots, a_{n-1}\}$  haben jeweils  $n$  Elementen, Aus der Induktionshypothese folgt dann  $a_1 = a_2 = \dots = a_n$  und  $a_0 = a_1 = \dots = a_{n-1}$  und deshalb auch  $a_0 = a_1 = \dots = a_n$ .

**Aufgabe 4** (Multiplikation). Beweisen Sie die folgenden Aussagen:

(a) 
$$(\forall n \in \mathbb{N}) n \cdot 0 = 0. \quad (\cdot 0)$$

(b) 
$$(\forall n, m \in \mathbb{N}) n \cdot S(m) = nm + n. \quad (\cdot S)$$

**Aufgabe 5** (Ordnung). Beweisen Sie die folgenden Aussagen:

(a) Die Ordnung der natürlichen Zahlen ist *reflexiv*:

$$(\forall n \in \mathbb{N}) n \leq n.$$

(b) Die Ordnung der natürlichen Zahlen ist *antisymmetrisch*:

$$(\forall n, m \in \mathbb{N}) (n \leq m \wedge m \leq n) \implies n = m.$$

**Aufgabe 6** (Lemma 2.10, Charakterisierung der geordneten Paare). Beweisen Sie:

$$(\forall x, y, x', y') ((x, y) = (x', y') \Leftrightarrow (x = x' \wedge y = y')).$$

*Bemerkung:* das Problem mit der Lösung 2 ist nur dass wir  $\cap \mathcal{F}$  (für eine Menge  $\mathcal{F}$  deren Elementen ebenfalls Mengen sind) nicht definiert haben...