

Hinweise und Definitionen

Zu jeder Menge X gibt es eine *Potenzmenge* $\mathcal{P}(X)$, die genau aus den Teilmengen von X besteht, formal:

$$\forall S. S \in \mathcal{P}(X) \iff S \subseteq X$$

Grundsätzlich gilt, dass zwei Mengen R, T genau dann gleich sind ($R = T$), wenn sie die gleichen Elemente haben, also:

$$R = T \iff (\forall r \in R. r \in T \quad \text{und} \quad \forall t \in T. t \in R)$$

Daraus ergibt sich:

- Zwei Funktionen $f, g: X \rightarrow Y$ sind genau dann gleich ($f = g$), wenn für alle $x \in X$ die Aussage $f(x) = g(x)$ gilt.
- Zwei Teilmengen $S, S' \subseteq X$ sind genau dann gleich, wenn für alle $x \in X$ die Aussage $x \in S \iff x \in S'$ gilt.

Präsenzaufgabe P1

Für eine *endliche* Menge $\mathcal{A} = \{A_1, \dots, A_n\}$, $n \in \mathbb{N}$, von Atomen sei eine Wahrheitsbelegung $\kappa: \mathcal{A} \rightarrow 2$ gegeben. Definieren Sie eine Formel $\phi \in \mathcal{F}$, sodass für alle $\sigma: \mathcal{A} \rightarrow 2$ gilt:

$$\sigma \models \phi \quad \text{genau dann, wenn} \quad \kappa = \sigma.$$

Präsenzaufgabe P2

Zeigen Sie folgende Aussagen per Wahrheitstafel:

1. $A \wedge B \models C \rightarrow A$
2. $(A \leftrightarrow \neg B) \wedge (A \wedge B)$ ist unerfüllbar.

Aufgabe A1

(4 Punkte)

Zeigen Sie folgende Aussagen per Wahrheitstafel:

1. $\neg A \vee \neg B \models A \wedge B \rightarrow C$
2. $\neg(A \rightarrow \neg B) \models B$

2 Punkte

2 Punkte

Aufgabe A2

(5 Punkte)

Wir definieren eine Funktion L , die jeder Wahrheitsbelegung κ die Menge der Formeln zuordnet, die von κ erfüllt werden:

$$L: (\mathcal{A} \rightarrow 2) \rightarrow \mathcal{P}(\mathcal{F}) \quad L(\kappa) = \{\phi \in \mathcal{F} \mid \kappa \models \phi\}$$

Beweisen Sie für alle Mengen \mathcal{A} :

1. L ist injektiv.
2. L ist nicht surjektiv.

3 Punkte

2 Punkte

Hinweis: Beide Teilaufgaben müssen für beliebiges \mathcal{A} korrekt sein, also unabhängig davon ob \mathcal{A} endlich, unendlich, etc. ist. Nutzen Sie die Hinweise zur Gleichheit von Funktionen und Mengen (siehe Beginn dieses Übungsblatts).

Hinweis: Die Definition von injektiv bzw. surjektiv sind auf den vorherigen Übungsblättern sowie im Anhang A des Skripts zu finden.

Aufgabe A3

(5 Punkte)

Definieren Sie eine rekursive Funktion $T: \mathcal{F} \rightarrow \mathcal{P}(\mathcal{F})$, die jeder Formel die Menge all ihrer *echten* Teilformeln zuordnet. Für jedes $\phi \in \mathcal{F}$ soll $T(\phi) \subseteq \mathcal{F}$ also genau die Formeln enthalten, die verschachtelt in ϕ zu finden sind; „echt“ bedeutet hier, dass ϕ selbst nicht als echte Teilformel gilt, d.h. $\phi \notin T(\phi)$. Wir gehen hier davon aus, dass die Formel neben Atomen nur aus \neg , \wedge , \perp aufgebaut ist, indem alle anderen Konnektiven mittels \neg , \wedge , \perp ausgedrückt wurden. Für die Definition von T müssen Sie also lediglich die folgenden Fälle vervollständigen:

$$\begin{array}{ll} T(A) = \underline{\hspace{10em}} & (\text{für } A \in \mathcal{A}) & T(\perp) = \underline{\hspace{10em}} \\ T(\neg\phi) = \underline{\hspace{10em}} & & T(\phi \wedge \psi) = \underline{\hspace{10em}} \end{array} \quad 4 \text{ Punkte}$$

Überprüfen Sie Ihre Definition anhand dieses Beispiels:

$$T(A \wedge (\neg B \wedge A)) = \{A, B, \neg B, (\neg B \wedge A)\} \quad 1 \text{ Punkt}$$

Aufgabe A4

(6 Punkte)

Für $A \in \mathcal{A}$ definieren wir die Funktion $\phi: \mathbb{N} \rightarrow \mathcal{F}$:

$$\phi(0) = A \rightarrow B \quad \phi(k+1) = \phi(k) \rightarrow A$$

Zeigen Sie per Induktion, dass für alle $n \in \mathbb{N}$ die Formel $\phi(2 \cdot n + 2)$ gültig ist:

1. Verifizieren Sie den Basisfall (z. B. per Wahrheitstafel) 1 Punkt
2. Verifizieren Sie den Induktionsschritt; geben Sie explizit die Induktionshypothese an und markieren Sie, wo Sie diese verwenden. 3 Punkte

Ist $\phi(2 \cdot n + 1)$ (für $n \in \mathbb{N}$) erfüllbar, gültig bzw. unerfüllbar? Begründen Sie Ihre Aussage. 2 Punkte

Hinweis: $0 \in \mathbb{N}$