

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:

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

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: $0 \in \mathbb{N}$