

**Logik für Studierende
der Informatik**
Blatt 6
Abgabe: 11.12.2019, 14 Uhr
Gruppennummer angeben!

Aufgabe 1 (8 Punkte).

Leite die folgenden Formeln aus dem Hilbertkalkül für die Sprache \mathcal{L} , welche aus dem einstelligem Funktionszeichen f besteht, ab.

- (a) $\left((\forall x \varphi \wedge \psi) \rightarrow \forall x (\varphi \wedge \psi) \right)$, falls x nicht frei in ψ vorkommt.
- (b) $\left(\forall x \forall y (f(x) \doteq f(y)) \rightarrow \exists z \forall u (z \doteq f(u)) \right)$.
- (c) $\left(\exists x \forall y (x \doteq f(y)) \rightarrow \forall z \forall u (f(z) \doteq f(u)) \right)$.
- (d) $\left(\exists x \exists y \neg (f(x) \doteq f(y)) \rightarrow \exists u \exists z \neg (u \doteq f(z)) \right)$.

Aufgabe 2 (6 Punkte).

Sei \mathcal{L} die Sprache, welche aus den zwei einstelligen Relationszeichen P und Q besteht.

- (a) Gib eine Theorie T an, deren Modelle genau die \mathcal{L} -Strukturen \mathcal{A} sind, in welchen die Teilmengen $P^{\mathcal{A}}$ und $Q^{\mathcal{A}}$ unendlich und disjunkt sind.
- (b) Ist T widerspruchsfrei?
- (c) Ist T vollständig?

Aufgabe 3 (6 Punkte).

In der Sprache \mathcal{L} sei T eine Theorie sowie χ , θ_1 und θ_2 Aussagen derart, dass $(\theta_1 \rightarrow \theta_2)$ aus $T \cup \{\chi\}$ beweisbar ist.

- (a) Zeige, dass $T \cup \{(\neg\theta_2 \wedge \chi)\} \models \neg\theta_1$.
- (b) Zeige ohne den Vollständigkeitsatz zu benutzen, dass $T \cup \{(\neg\theta_2 \wedge \chi)\} \vdash \neg\theta_1$.

DIE ÜBUNGSBLÄTTER MÜSSEN ZU ZWEIT EINGEREICHT WERDEN. ABGABE DER ÜBUNGSBLÄTTER IN DEN (MIT DEN NUMMERN DER ÜBUNGSGRUPPEN GEKENNZEICHNETEN) FÄCHERN IM EG DES GEBÄUDES 51.