

**UE GRUNDZÜGE DER MATHEMATISCHEN LOGIK (SS 2017):
ÜBUNGSBLATT 5, 06.04.2017**

Kompaktheitssatz

Aufgabe 1.

(1) Sei \mathcal{L} eine Sprache und T eine \mathcal{L} -Theorie. Angenommen, für jedes $n \in \mathbb{N}$ gibt es ein Modell \mathfrak{A} von T , dessen Universum wenigstens n paarweise verschiedene Elemente enthält. Zeigen Sie, dass es ein unendliches Modell von T gibt.

(2) Zeigen Sie, dass keine Theorie T für eine geeignete Sprache \mathcal{L} existiert, deren Modelle genau die endlichen Gruppen sind.

Hinweis: Benutzen Sie den Kompaktheitssatz und für jedes $n \in \mathbb{N}$ eine geeignete Formel, welche sicher stellt, dass das Universum eines Modells dieser Formel wenigstens n Elemente hat.

Henkintheorien

Aufgabe 2. Sei T eine \mathcal{L} -Theorie, so dass:

- (a) T ist eine Henkintheorie mit Konstantenmenge C ;
- (b) Für je zwei Konstanten c, d in C entweder $T \vdash c \doteq d$ oder $T \vdash \neg c \doteq d$;
- (c) Es gibt zwei Konstanten a, b in C mit $T \vdash \neg a \doteq b$.

Zeigen Sie, dass für jede \mathcal{L} -Aussage φ ,

$$T \vdash \varphi \text{ oder } T \vdash \neg \varphi.$$

Hinweis: Sei φ eine \mathcal{L} -Aussage. Betrachten Sie die Formel

$$\psi(x) = (\varphi \wedge x \doteq a) \vee (\neg \varphi \wedge x \doteq b).$$

Zeigen Sie, mit der Hilfe des Vollständigkeitssatzes, dass $T \vdash \exists x \psi(x)$. Benutzen Sie dann die Voraussetzung, dass T eine Henkintheorie ist.

Aufgabe 3. Zeigen Sie, dass eine Sprache \mathcal{L} und eine \mathcal{L} -Theorie T existieren, so dass T die Voraussetzungen (a) und (b) aus Aufgabe 2 erfüllt und es eine \mathcal{L} -Aussage φ gibt mit

$$T \not\vdash \varphi \text{ und } T \not\vdash \neg \varphi.$$

Hinweis: Betrachten Sie eine Theorie T mit der folgenden Eigenschaft: Wenn $\mathfrak{A} \models T$, dann enthält das Universum von \mathfrak{A} genau ein einziges Element. Es genügt z.B., dass die Formel $\forall x \forall y x \doteq y$ ein Element von T ist.

Aufgabe 4. Sei T eine \mathcal{L} -Theorie, so dass:

- (a*) T ist eine Henkintheorie mit Konstantenmenge C ;
- (b*) Für je zwei Konstanten c, d in C entweder $T \vdash c \doteq d$ oder $T \vdash \neg c \doteq d$;
- (c*) $T \not\vdash \forall x \forall y x \doteq y$.

Zeigen Sie, dass für jede \mathcal{L} -Aussage φ , $T \vdash \varphi$ oder $T \vdash \neg \varphi$.

Hinweis: Zeigen Sie, dass T Voraussetzung (c) aus Aufgabe 2 erfüllt.