

Mathematische Logik I

Blatt 11

Aufgabe 40: Wir erweitern das Alphabet einer formalen Sprache \mathcal{L} um den Quantor \exists (fast alle). Erweitern Sie die Definition 9.4 (Auswertung von Formeln) derart, dass $\exists x \phi$ genau dann wahr ist, wenn höchstens endlich viele Elemente des Universums die durch ϕ beschriebene Eigenschaft nicht haben. Prüfen Sie anschließend die folgenden Behauptungen für beliebige Formeln $\phi \in \mathcal{L}'$ der erweiterten Sprache:

- (a) $\models \exists x \phi(x) \rightarrow \exists x \phi(x)$
- (b) $\mathfrak{A} \models \exists x \phi(x) \wedge \exists x \psi(x) \rightarrow \exists x (\phi(x) \wedge \psi(x))$, falls \mathfrak{A} unendlich ist.
- (c) $\mathfrak{A} \models \exists x \phi(x) \wedge \exists x \neg \phi(x) \leftrightarrow \mathfrak{A}$ ist endlich.

Aufgabe 41: Es sei die Aussagenmenge

$$\Delta := \{\forall x(x = x), \forall xyz(x = y \wedge z = y \rightarrow x = z)\} \subseteq \mathcal{L}$$

in einer beliebigen Sprache \mathcal{L} gegeben.

Zeigen Sie im Kalkül NK' folgende Behauptungen über Ableitbarkeit:

- (a) $\Delta \vdash \forall xy(x = y \rightarrow y = x)$
- (b) $\Delta \vdash \forall xyz(x = y \wedge y = z \rightarrow x = z)$

Zeigen Sie anschließend im Kalkül $\text{NK}'_{=}$:

- (c) $\vdash \forall z(x = z \rightarrow y = z) \leftrightarrow x = y$
- (d) $\forall x(f(x) = g(x)) \vdash \forall x(f(f(x)) = g(g(x)))$

Hinweis: Im Kalkül NK' gibt es keine Schlussregeln für die Gleichheit.

Aufgabe 42: Zeigen Sie im Kalkül NK :

- (a) $\exists x(\phi(x) \wedge \psi) \vdash \exists x \phi(x) \wedge \psi$, sofern $x \notin \text{FV}(\psi)$
- (b) $\vdash \forall x \phi(x) \rightarrow \neg \exists x \neg \phi(x)$
- (c) $\vdash \neg \exists x \neg \phi(x) \rightarrow \forall x \phi(x)$

Hinweis: Im Kalkül NK ist der Quantor \exists ein eigenständiges Zeichen mit eigenen Schlussregeln und insbesondere die Formel $\exists x \phi$ keine Abkürzung.

Aufgabe 43 (Zusatzaufgabe): Es sei PA wie auf Blatt 10 angegeben. Beweisen Sie die folgenden arithmetischen Aussagen:

- (a) $\text{PA} \vdash \forall z, x, y : (x + z = y + z \rightarrow x = y)$ (rechtsseitige Kürzung)
- (b) $\text{PA} \vdash \forall x, y : (x + y = y + x)$ (Kommutativität)