

# Einführung in die formale Logik für IMP

Sommersemester 2023

## Übungsblatt 11

**Abgabe:** bis 10. Juli 2023, 10.00 Uhr über Moodle

### Aufgabe 1: (20 Punkte)

Sei  $\sigma = \{E\}$  die Signatur mit dem 2-stelligen Relationssymbol  $E$ . Betrachten Sie die FO[ $\sigma$ ]-Formel

$$\varphi(x) := \neg \exists y \forall z (E(y, z) \rightarrow (E(x, z) \wedge \exists x E(x, x)))$$

- (i) Berechnen Sie eine zu  $\varphi$  äquivalente FO[ $\sigma$ ]-Formel in Negationsnormalform.
- (ii) Berechnen Sie eine zu  $\varphi$  äquivalente FO[ $\sigma$ ]-Formel in Pränex-Normalform.

Gehen Sie hierbei in nachvollziehbaren Schritten, ähnlich wie in Beispiel 3.70 vor.

### Aufgabe 2: (30 Punkte)

Betrachten Sie das Alphabet  $A = \{M, I, U\}$  und die Menge  $M := A^*$ .

Sei  $\mathfrak{K}$  der Kalkül über  $M$ , der aus den folgenden Regeln besteht:

- $\mathfrak{K}$  enthält das Axiom

$$\overline{MI}$$

- Für alle  $w, w' \in A^*$  enthält  $\mathfrak{K}$  die Regeln

$$\frac{wI}{wIU} \quad \text{und} \quad \frac{Mw}{Mww} \quad \text{und} \quad \frac{wIIIw'}{wUw'} \quad \text{und} \quad \frac{wUUw'}{ww'}$$

- (a) Geben Sie eine rekursive Definition der Menge  $\text{abl}_{\mathfrak{K}}$  an.
- (b) Welche der folgenden Worte sind aus  $\mathfrak{K}$  ableitbar, welche nicht? Begründen Sie Ihre Antwort, indem Sie entweder ein Ableitung des Wortes in  $\mathfrak{K}$  angeben oder erläutern, warum es keine solche Ableitung geben kann.

(i) MIU

(iii) MUII

(ii) UMII

(iv) MU

- (c) Beweisen Sie durch Nutzen des Induktionsprinzips, dass für jedes Wort  $w \in \text{abl}_{\mathfrak{K}}$  gilt:

Die Anzahl  $|w|_I$  der Vorkommen des Buchstabens I in  $w$  ist *nicht* durch 3 teilbar.

**Aufgabe 3:****(25 Punkte)**

Sei  $\sigma$  eine Signatur, sei  $\Gamma \subseteq_e \text{FO}[\sigma]$ , seien  $\varphi, \psi, \chi \in \text{FO}[\sigma]$  und seien  $x, y \in \text{VAR}$ .

Beweisen Sie die Korrektheit der folgenden Sequenzenregeln:

(a)  $\wedge$ -Einführung im Sukzedens ( $\wedge S$ ):

$$\frac{\Gamma \vdash \varphi \quad \Gamma \vdash \psi}{\Gamma \vdash (\varphi \wedge \psi)}$$

(b)  $\exists$ -Einführung im Antezedens ( $\exists A$ ):

$$\frac{\Gamma, \varphi_x^y \vdash \psi}{\Gamma, \exists x \varphi \vdash \psi} \quad \text{falls } y \notin \text{frei}(\Gamma, \exists x \varphi, \psi)$$

**Aufgabe 4:****(25 Punkte)**

Seien  $\varphi, \psi \in \text{FO}[\sigma]$ , wobei  $\sigma$  eine Signatur ist, die ein 1-stelliges Relationssymbol  $P$  enthält. Seien  $x$  und  $y$  zwei verschiedene Variablen. Leiten Sie ähnlich wie in Beispiel 4.19 aus dem Skript die folgenden beiden Sequenzen im Sequenzenkalkül  $\mathfrak{K}_S$  ab.

(a)  $\varphi, (\neg \varphi \vee \psi) \vdash \psi$

(b)  $P(x), \forall x \forall y x=y \vdash \forall y P(y)$