

## Abteilung für mathematische Logik

Mathematische Logik (SS 2014)

Prof. Dr. Martin Ziegler

Dr. Mohsen Khani

Übung zur Vorlesung

Aufgabe 7, Der Sequenzenkalkül und Normalformen

Abgabe am 23.6 vor 16:00 Uhr

**Aufgabe (7-1).** Üben Sie das Umformen in pränexer Normalform, in Skolemnormalform, und in Herbrand-Normalform anhand der Formeln (vgl. die Beweise von der Skolem-Normalform Satz und der Herbrand-Normalform Folgerung):

1.  $\neg(\neg\forall x(Rx \vee \exists zfx \doteq z) \vee \forall x(Px \rightarrow Pz))$
  2.  $\forall z(Sxz \wedge Sxy \rightarrow \exists w(Sxw \wedge Syw \wedge Szw))$
- (4)

**Aufgabe (7-2).** Beweisen Sie mit Hilfe des Satzes von Herbrand, dass die Formel

$$\exists x(Rc \vee (\neg Rx \wedge Rhx)) \vee \neg Rhhhc$$

allgemeingültig ist. (4)

**Aufgabe (7-3).** Wir wollen zeigen, dass man im Sequenzenkalkül die Disjunktion auch durch neue Regeln (statt als Abkürzung) definieren könnte. Wir schreiben  $\sqcup$  für die neu einzuführende Disjunktion und ergänzen den Sequenzenkalkül durch die folgenden Regeln:

$$\begin{array}{l} \sqcup\text{-links-Regel} \quad \frac{\Delta \cup \{\phi\} \succ \Gamma, \Delta \cup \{\psi\} \succ \Gamma}{\Delta \cup \{(\phi \sqcup \psi)\} \succ \Gamma} \\ \sqcup\text{-rechts-Regel} \quad \frac{\Delta \succ \Gamma \cup \{\phi\}}{\Delta \succ \Gamma \cup \{(\phi \sqcup \psi)\}} \quad \frac{\Delta \succ \Gamma \cup \{\psi\}}{\Delta \succ \Gamma \cup \{(\phi \sqcup \psi)\}} \end{array}$$

Beweisen Sie im so erweiterten Sequenzenkalkül die Gültigkeit von  $\phi \sqcup \psi \leftrightarrow (\phi \vee \psi)$  (4)

**Aufgabe (7-4).** Es sei  $\phi$  eine  $L$ -Formel und  $\phi^* \in L^*$  eine Skolem-Normalform von  $\phi$ . Weiter sei  $\phi_* \in L_*$  eine Herbrand-Normalform von  $\phi$ , also  $\phi_* = \neg((\neg\phi)^*)$ . Wir können ohne Einschränkung annehmen, dass  $L^* \cap L_* \subseteq L$  gilt (warum?). Zeigen Sie:

1. Für alle  $L$ -Strukturen  $\mathfrak{A}$  gilt:  $\mathfrak{A} \models \phi \Leftrightarrow$  für alle  $L_*$ -Expansionen  $\mathfrak{A}_*$  gilt  $\mathfrak{A}_* \models \phi_*$ .
2. Es gilt  $\vdash \phi^* \rightarrow \phi_*$ ; es gibt also einen Interpolanten  $\chi \in L$  mit  $\vdash \phi^* \rightarrow \chi$  und  $\vdash \chi \rightarrow \phi_*$ .

3. Geben Sie einen Interpolanten  $\chi$  an. Zeigen Sie, dass dieser bis auf logische Äquivalenz eindeutig bestimmt ist.
4. Zeigen Sie  $\forall v \forall w R(v, f v, w, g v w) \rightarrow \exists x \exists y R(c, x, h x, y)$ , und geben Sie einen Interpolanten an.

(4)