

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 ϕ eine L -Formel und $\phi^* \in L^*$ eine Skolem-Normalform von ϕ . Weiter sei $\phi_* \in L_*$ eine Herbrand-Normalform von ϕ , 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 χ 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)