

## Einführung in die Modallogik

J.-G. Smaus, S. Wöflf  
R. Mattmüller  
Sommersemester 2011

Universität Freiburg  
Institut für Informatik

### Übungsblatt 7

Abgabe: 29. Juni 2011

#### Aufgabe 7.1 (Maximal konsistente Formelmengen)

Sei  $\Sigma$  eine maximal  $\Lambda$ -konsistente Menge. Zeigen Sie, dass dann folgendes gilt:

- Für jede  $\mathcal{L}_\tau(P)$ -Formel ist entweder  $\varphi \in \Sigma$  oder  $\neg\varphi \in \Sigma$ .
- Für jede  $\mathcal{L}_\tau(P)$ -Formel  $\varphi$  ist  $\neg\varphi \in \Sigma$  genau dann, wenn  $\varphi \notin \Sigma$ .
- Für alle  $\mathcal{L}_\tau(P)$ -Formeln  $\varphi$  und  $\psi$  ist  $\varphi \vee \psi \in \Sigma$  genau dann, wenn  $\varphi \in \Sigma$  oder  $\psi \in \Sigma$ .

#### Aufgabe 7.2 (Kanonische Rahmen)

Sei  $\Lambda$  eine normale Modallogik,  $S^\Lambda$  die Menge aller maximal  $\Lambda$ -konsistenten Mengen von  $\mathcal{L}_\tau(P)$ -Formeln, und  $\mathcal{F}^\Lambda = \langle S^\Lambda, \{R_\diamond^\Lambda\}_{\diamond \in \tau} \rangle$  mit  $\Sigma R_\diamond^\Lambda \Sigma'$  gdw.  $\{\varphi \mid \Box\varphi \in \Sigma\} \subseteq \Sigma'$  der kanonische Rahmen von  $\Lambda$ . Zeigen Sie:

- Wenn  $\mathbf{D} \in \Lambda$ , dann ist  $R_\diamond^\Lambda$  serial.
- Wenn  $\mathbf{E} \in \Lambda$ , dann ist  $R_\diamond^\Lambda$  Euklidisch.

#### Aufgabe 7.3 (Induzierte normale Modallogiken)

Betrachten Sie die beiden Rahmen  $\mathcal{F}_1 = \langle \{0\}, \{(0,0)\} \rangle$  und  $\mathcal{F}_2 = \langle \{0\}, \emptyset \rangle$  sowie die durch diese beiden Rahmen induzierten normalen Modallogiken  $\Lambda(\mathcal{F}_1)$  und  $\Lambda(\mathcal{F}_2)$ .

- Geben Sie Axiomatisierungen für  $\Lambda(\mathcal{F}_1)$  und  $\Lambda(\mathcal{F}_2)$  an.
- Zeigen Sie, dass jede konsistente normale Modallogik in  $\Lambda(\mathcal{F}_1)$  oder in  $\Lambda(\mathcal{F}_2)$  (als Teilmenge) enthalten ist.
- In welchen der Logiken  $\Lambda(\mathcal{F}_1)$  und  $\Lambda(\mathcal{F}_2)$  sind **KTE**, **KBE** und **KL** enthalten?
- Zeigen Sie, dass es genau eine normale Modallogik gibt, die sowohl  $\Lambda(\mathcal{F}_1)$  als auch  $\Lambda(\mathcal{F}_2)$  (als Teilmenge) enthält.

#### Aufgabe 7.4 (Modalitäten in S4)

Betrachten Sie die sieben affirmativen **S4**-Modalitäten (vgl. Abb. 3.1 auf Seite 48 im Skript). Zeigen Sie, dass in **S4** diese sieben Modalitäten nicht weiter reduziert werden können, indem Sie für jede Kante  $X \rightarrow X'$  in dem Diagramm aus Abb. 3.1 ein **S4**-Modell angeben, das zeigt, dass die umgekehrte Kante  $X' \rightarrow X$  *nicht* in dem Diagramm liegt, dass also  $X'p \rightarrow Xp$  *kein* **S4**-Theorem ist.