

Grundlagen der Künstlichen Intelligenz

Prof. Dr. B. Nebel, Prof. Dr. M. Riedmiller
S. Lange, J. Witkowski, D. Zhang
Sommersemester 2010

Universität Freiburg
Institut für Informatik

Übungsblatt 9

Abgabe: Dienstag, 6. Juli 2010

Aufgabe 9.1 (Wahrheitstabellen, Modelle)

- (a) Benutzen Sie Wahrheitstabellen, um die Gültigkeit folgender Äquivalenzregeln zu beweisen:

- (i) $(\alpha \rightarrow \beta) \equiv (\neg\alpha \vee \beta)$
- (ii) $(\alpha \rightarrow \beta) \equiv (\neg\beta \rightarrow \neg\alpha)$
- (iii) $\neg(\alpha \wedge \beta) \equiv (\neg\alpha \vee \neg\beta)$
- (iv) $((\alpha \wedge \beta) \vee \gamma) \equiv ((\alpha \vee \gamma) \wedge (\beta \vee \gamma))$

- (b) Gehen Sie von einem Vokabular mit nur vier atomaren Aussagen A , B , C und D aus. Wie viele Modelle gibt es für die folgenden Formeln? Begründen Sie.

- (i) $(A \wedge B) \vee (B \wedge C)$
- (ii) $A \vee B$
- (iii) $(A \leftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C)$

Aufgabe 9.2 (KNF-Transformation, Resolutionsmethode)

Es gelten die folgenden Umformungsregeln, nach denen man aussagenlogische Formeln in äquivalente Formeln überführen kann. Dabei sind φ , ψ und χ beliebige aussagenlogische Formeln:

$$\neg\neg\varphi \equiv \varphi \tag{1}$$

$$\neg(\varphi \vee \psi) \equiv \neg\varphi \wedge \neg\psi \tag{2}$$

$$\varphi \vee (\psi \wedge \chi) \equiv (\varphi \vee \psi) \wedge (\varphi \vee \chi) \tag{3}$$

$$\neg(\varphi \wedge \psi) \equiv \neg\varphi \vee \neg\psi \tag{4}$$

$$\varphi \wedge (\psi \vee \chi) \equiv (\varphi \wedge \psi) \vee (\varphi \wedge \chi) \tag{5}$$

Außerdem sind die \vee - und \wedge -Operationen assoziativ und kommutativ.

Betrachten Sie die Formel $((C \wedge \neg B) \leftrightarrow A) \wedge (\neg C \rightarrow A)$.

- (a) Wandeln Sie die Formel mithilfe der KNF-Transformationsregeln in eine Klauselmenge K um. Schreiben Sie die einzelnen Schritte auf.
- (b) Zeigen Sie anschließend mittels Resolution, dass $K \models (\neg B \rightarrow (A \wedge C))$ gilt.

Aufgabe 9.3 (Funktionale Vollständigkeit, Negationsnormalform)

In dieser Aufgabe betrachten wir Aussagenlogik *ohne* Implikations- und Biiplikationsoperatoren \rightarrow und \leftrightarrow . Eine aussagenlogische Formel ist in *Negationsnormalform*, wenn Negationssymbole \neg nur unmittelbar vor Atomen auftreten.

- (a) Zeigen Sie: Jede aussagenlogische Formel kann in eine äquivalente Formel überführt werden, in der nur die Operatoren \neg und \vee vorkommen.
- (b) Zeigen Sie: Jede aussagenlogische Formel kann in eine äquivalente Formel in Negationsnormalform überführt werden.

Die Übungsblätter dürfen und sollten in Gruppen von drei (3) Studenten bearbeitet werden. Bitte füllen Sie das Deckblatt¹ aus und heften Sie es an Ihre Lösung.

¹<http://www.informatik.uni-freiburg.de/~ki/teaching/ss10/gki/coverSheet-german.pdf>