

Theorie der Informatik (CS 206)

M. Helmert, G. Röger
Frühjahrssemester 2014

Universität Basel
Fachbereich Informatik

Übungsblatt 1

Abgabe: 26. Februar

Aufgabe 1.1 (Formalisierung in Aussagenlogik, 0.5+0.5+0.5+0.5 Punkte)

Formalisieren Sie die folgenden Aussagen als aussagenlogische Formeln. Definieren Sie hierzu geeignete atomare Aussagen.

- (a) „Wenn es regnet, dann ist es kalt.“
- (b) „Wenn es nicht regnet, dann ist es nicht kalt und die Sonne scheint.“
- (c) „Wenn es nicht regnet oder die Sonne scheint, dann hat Bob Lust auf ein Eis.“
- (d) „Wenn Bob Lust auf ein Eis hat, dann isst er auch ein Eis.“

Aufgabe 1.2 (Semantik der Aussagenlogik, 2+2 Punkte)

Verwenden Sie die Semantik der Aussagenlogik, um zu zeigen, dass $\mathcal{I} \models \phi$.

- (a) $\phi = ((A \wedge B) \rightarrow C)$
 $\mathcal{I} = \{A \mapsto 0, B \mapsto 0, C \mapsto 0\}$
- (b) $\phi = (A \leftrightarrow (B \vee C))$
 $\mathcal{I} = \{A \mapsto 1, B \mapsto 0, C \mapsto 1\}$

Aufgabe 1.3 (Formeleigenschaften in Aussagenlogik, 2+0.5+1.5 Punkte)

Formeln können *erfüllbar*, *unerfüllbar*, (*allgemein-*)*gültig* und/oder *falsifizierbar* sein.

- (a) Verwenden Sie eine Wahrheitstafel, um zu entscheiden, welche dieser Eigenschaften $\phi = ((A \rightarrow B) \vee (B \rightarrow A))$ hat.
- (b) Wie viele Zeilen (Interpretationen) hätte eine Wahrheitstafel für die Formel $\psi = ((A \vee B) \wedge (C \vee D))$?
- (c) Entscheiden Sie, welche dieser Eigenschaften die Formel $\psi = ((A \vee B) \wedge (C \vee D))$ hat. Falls Sie zu diesem Zweck Interpretationen angeben, dann begründen Sie bitte, dass diese tatsächlich (k)ein Modell von ψ sind.