



Formale Grundlagen der Informatik II

Erstes Übungsblatt

Präsenzübungen

(P 1)

Gegeben sei die Interpretation \mathcal{I} mit

$$\mathcal{I}(p) = 0, \quad \mathcal{I}(q) = 1, \quad \mathcal{I}(r) = 1.$$

Geben Sie für jede der folgenden Formeln an, ob sie durch \mathcal{I} erfüllt werden.

$$\varphi_1 := ((\neg r \vee \neg p) \rightarrow (q \wedge (\neg r \wedge p)))$$

$$\varphi_2 := \neg(p \wedge q) \rightarrow (\neg r \vee (\neg q \wedge \neg p))$$

$$\varphi_3 := \neg(((q \wedge \neg p) \leftrightarrow \neg r) \vee (\neg r \vee p))$$

(P 2)

Weisen Sie die folgenden Äquivalenzen und Folgerungsbeziehungen nach:

$$(a) \neg(\varphi \vee \psi) \equiv \neg\varphi \wedge \neg\psi$$

$$(b) \{\neg\varphi, \psi \rightarrow \varphi\} \models \neg\psi$$

$$(c) (\varphi \wedge \psi) \vee \chi \equiv (\varphi \vee \chi) \wedge (\psi \vee \chi)$$

(P 3)

Beweisen Sie per Induktion über den Formelaufbau, dass es zu jeder aussagenlogischen Formel φ jeweils eine äquivalente Formel φ' gibt, sodass

(a) φ' nur die Junktoren \neg und \wedge und keine Konstanten enthält. (Welche Eigenschaft muss hierfür die Variablenmenge haben?)

(b) φ' nur den Junktor \rightarrow und die Konstante 0 enthält. (Wir fassen hier den Junktor \rightarrow nicht als Abkürzung auf.)