



Aufgabenblatt 5

Hinweise:

- Abgabe der handschriftlichen Lösungen bis spätestens **Donnerstag, 3. November 2016, 10:30 Uhr** (vor der Vorlesung), in **Postfach 110** gegenüber dem Fachbereichssekretariat.
- Geben Sie deutlich lesbar Ihre **Matrikelnummer** an (Namen sind optional).
- Heften Sie Ihre Blätter zusammen.

Aufgabe 1 (Logisch äquivalente Umformungen)

Beweisen Sie alleine unter Anwendung bekannter logischer Äquivalenzen,

(a) dass die Formel

$$\neg(p \rightarrow q) \wedge \neg(q \rightarrow r)$$

unerfüllbar ist (verwenden Sie also keine Wahrheitstafel). Geben Sie dabei für jede logisch äquivalente Umformung an, welche Regel Sie nutzen. (3 Punkte)

(b) dass

$$(\neg p \vee q \vee r) \wedge (\neg p \vee q \vee \neg r) \wedge (\neg p \vee \neg q \vee r) \wedge (\neg p \vee \neg q \vee \neg r) \equiv \neg p$$

gilt. (2 Punkte)

Aufgabe 2 (Logische Basis)

Wir definieren die beiden zweistelligen aussagenlogischen Verknüpfungen \spadesuit und \clubsuit durch

$$\alpha \clubsuit \beta \equiv \alpha \vee \neg \beta \quad \text{und} \quad \alpha \spadesuit \beta \equiv \alpha \wedge \neg \beta.$$

Zeigen Sie, dass die Menge $\{\spadesuit, \clubsuit\}$ eine aussagenlogische Basis bildet. Stellen Sie hierzu die Operatoren \neg , \wedge und \vee der boolschen Basis ausschließlich durch die beiden Verknüpfungen \spadesuit und \clubsuit dar, und beweisen Sie die Korrektheit Ihrer Darstellung durch äquivalente Umformungen. (6 Punkte)

Aufgabe 3 (Konjunktive Normalform)

Transformieren Sie mit dem in der Vorlesung vorgestellten Verfahren (Beweisskizze zu Satz 2.36) die folgenden Formeln in KNF!

(a) $(q \rightarrow r) \vee (s \wedge \neg p)$

(b) $((p \wedge q) \vee r) \rightarrow (s \vee \neg t)$ (4 Punkte)