

Diskrete Mathematik

Übung 2, Aussagenlogik

Aufgabe 1

Gegeben sind die beiden aussagenlogischen Formeln

$$F := p \rightarrow (q \wedge r)$$

und

$$G := (r \wedge q) \rightarrow s$$

sowie eine Belegung B mit

$$B(p) = \text{false}$$

$$B(q) = \text{true}$$

$$B(r) = \text{true}$$

$$B(s) = \text{false}$$

- (a) Berechnen Sie $\widehat{B}(F)$ und $\widehat{B}(G)$.
- (b) Geben Sie eine Belegungen an, unter der F zu **false** und G zu **true** evaluiert wird.

Aufgabe 2

Geben Sie von folgenden Formeln an, ob sie in DNF und/oder in KNF sind.

- (a) p
- (b) $p \wedge (\neg q \wedge p_1)$
- (c) $p \vee (q \rightarrow p)$
- (d) $p \vee (\neg p \wedge (p \vee q))$
- (e) $(p \vee q) \wedge (p \vee (p \vee p))$

Aufgabe 3

Bringen Sie folgende aussagenlogischen Formeln in DNF und KNF .

- (a) $p \rightarrow (q \vee (p_1 \wedge p_2))$
- (b) $p \rightarrow (q \rightarrow p_1)$
- (c) $(p \rightarrow q) \rightarrow p_1$

Aufgabe 4

Zeigen Sie, dass die aussagenlogische Formel F genau dann unerfüllbar ist, wenn die Formel $\neg F$ allgemeingültig ist.

Aufgabe 5

Bestimmen Sie mithilfe von Wahrheitstabellen ob folgende Formeln allgemeingültig, erfüllbar oder unerfüllbar sind.

- (a) $p \rightarrow (q \rightarrow p)$
- (b) $(p \rightarrow q) \rightarrow (\neg q \rightarrow \neg p)$
- (c) $(p \rightarrow q) \rightarrow (q \rightarrow p)$
- (d) $(p \rightarrow q) \wedge (p \wedge \neg q)$

Aufgabe 6

Eine Menge logischer Verknüpfungen heisst *funktional vollständig*, wenn man alle Junktoren ($\wedge, \vee, \neg, \rightarrow$) durch Kombinationen dieser Verknüpfungen äquivalent ausdrücken kann. Die Verknüpfungen \neg, \wedge sind zum Beispiel funktional vollständig weil man damit \rightarrow und \vee wie folgt ausdrücken kann:

- $A \vee B \equiv \neg(\neg A \wedge \neg B)$
- $A \rightarrow B \equiv \neg A \vee B \equiv \neg(A \wedge \neg B)$.

Zeigen Sie, dass folgende Mengen von Verknüpfungen funktional vollständig sind:

- (a) $\{\neg, \vee\}$
- (b) $\{\neg, \rightarrow\}$
- (c) $\{\uparrow\}$, wobei $A \uparrow B := \neg(A \wedge B)$ (NAND-Operator).
- (d) $\{\downarrow\}$, wobei $A \downarrow B := \neg(A \vee B)$ (NOR-Operator).

Aufgabe 7 (Bonusaufgabe)

Implementieren Sie in einer Programmiersprache Ihrer Wahl aussagenlogische Formeln als Klasse/Datentyp. Stellen Sie folgende Funktionalitäten zur Verfügung:

- Eine Methode/Funktion `eval(Formel, Belegung)`, mit der Sie Aussagenlogische Formeln unter einer gegebenen Belegung auswerten können.
- Methoden/Funktionen `nnf(Formel)`, `dnf(Formel)`, `knf(Formel)`, um Formeln in die entsprechenden Normalformen umzuwandeln.
- Eine Methode/Funktion `pretty_print(Formel)`, die Formeln in einer gut lesbaren Form ausgibt (z.B. als L^AT_EX-Code).