

# Grundbegriffe der Informatik — Aufgabenblatt 8

Matr.nr.:

Nachname:

Vorname:

Tutorium Nr.:  Tutor\*in:

Ausgabe: 23. Dezember 2020

Abgabe: 19. Januar 2021, 12:00 Uhr  
durch Hochladen in den Ilias-Kurs

Lösungen werden nur korrigiert, wenn sie

- handschriftlich erstellt sind und
- rechtzeitig
- mit dieser Seite als Deckblatt
- gescannt oder fotografiert mit allen Seiten in *einer* Pdf-Datei ins Ilias-System hochgeladen werden.

---

*Vom Tutor auszufüllen:*

erreichte Punkte

Blatt 8:  / 19

Blätter 7 – 8:  / 41

---

**Aufgabe 8.1 (1 + 1 + 1 = 3 Punkte)**

Es sei  $F$  die Menge der Fahrräder,  $M$  die der Motorräder, und  $D = F \cup M$ . Formalisieren Sie die folgenden Aussagen in Prädikatenlogik:

- „Jedes Fahrrad hat mindestens 2 Räder.“
- „Jedes Element aus  $D$  ist entweder ein Fahrrad oder ein Motorrad.“
- „Wenn etwas kein Motorrad ist aber mindestens 2 Räder hat, dann ist es ein Fahrrad.“

Versehen Sie alle Relationssymbole, die in Ihren Formalisierungen vorkommen, mit einer passenden Interpretation, sodass der Bezug zu  $F$ ,  $M$ , und  $D$  offensichtlich ist.

**Aufgabe 8.2 (1 + 1 + 1 = 3 Punkte)**

Es sei  $M$  eine nichtleere Menge und  $R, S \subseteq M \times M$  Relationen auf  $M$ .

- Zeigen Sie: Wenn  $R$  und  $S$  beides linkstotal sind, dann ist auch  $S \circ R$  linkstotal.
- Zeigen Sie: Wenn  $S \circ R$  linkstotal ist, dann muss  $R$  linkstotal sein.
- Zeigen oder widerlegen Sie: Wenn  $S \circ R$  linkstotal ist, dann muss  $S$  linkstotal sein.

**Aufgabe 8.3 (1 + 1 + 1 = 3 Punkte)**

Es sei folgende prädikatenlogische Formel gegeben:

$$F = \forall x \forall y (S(x) \rightarrow (S(y) \vee R(x, y))) .$$

- Geben Sie ein Modell  $(D, I)$  von  $F$  an, das weder Modell von  $G = \forall x S(x)$  noch von  $G' = \forall x \neg S(x)$  ist.
- Ist  $F$  zur Formel  $H = \forall x \forall y (S(y) \rightarrow (S(x) \vee R(x, y)))$  logisch äquivalent? Begründen Sie Ihre Antwort.
- Ist  $F$  allgemeingültig? Begründen Sie Ihre Antwort.

**Aufgabe 8.4 (2 + 1 + 1 + 6 = 10 Punkte)**

Es seien  $S$  und  $T$  einstellige Relationssymbole, und für  $i \in \{1, 2, 3\}$  sei  $R_i$  ein zweistelliges Relationssymbol sowie  $F_i$  die prädikatenlogische Formel

$$F_i : \quad \forall x \forall y ((S(x) \wedge T(y)) \rightarrow R_i(x, y)) .$$

Es sei  $A = \{a, b\}$ . Für jedes  $w \in A^+$  und jedes  $i$  wird eine Interpretation  $(D_w, I_w)$  durch  $D_w = \mathbb{Z}_{|w|}$ ,  $I_w(S) = \{y \in D_w \mid w(y) = a\}$ ,  $I_w(T) = \{y \in D_w \mid w(y) = b\}$ , und  $I_w(R_i)$  wie folgt festgelegt:

- $I_w(R_1) = \{(x, y) \in D_w \times D_w \mid x \leq y\}$
- $I_w(R_2) = \{(x, y) \in D_w \times D_w \mid x \neq y\}$
- $I_w(R_3) = \{(x, y) \in D_w \times D_w \mid x + y \text{ gerade}\}$ .

Da die Formeln  $F_i$  keine freien Variablen enthalten, kann eine Variablenbelegung  $\beta$  beliebig gewählt werden. Wir sagen, ein Wort  $w \in A^+$  ist *Modell* von  $F_i$ , wenn gilt:  $val_{D_w, I_w, \beta}(F_i) = \mathbf{w}$ .

- Geben Sie für  $w = \text{abb}$  explizit  $I_w(S)$ ,  $I_w(T)$ ,  $I_w(R_1)$ ,  $I_w(R_2)$  und  $I_w(R_3)$  an.
- Geben Sie an, für welche  $i \in \{1, 2, 3\}$  das Wort  $w = \text{abb}$  Modell der Formel  $F_i$  ist.
- Wenn für ein  $i$  das Wort  $w$  nicht Modell von  $F_i$  ist, geben Sie eine Variablenbelegung  $\beta$  an, die zur Interpretation  $(D_w, I_w)$  passt und für die gilt:

$$val_{D_w, I_w, \beta}((S(x) \wedge T(y)) \rightarrow R_i(x, y)) = \mathbf{f} .$$

- Geben Sie für jedes  $i$  jeweils die Sprache  $L_i \subseteq A^+$  explizit an, die genau jedes Wort  $w \in A^+$  enthält, die Modell von  $F_i$  ist. Begründen Sie jeweils Ihre Antwort.