

# Diskrete Modellierung

Wintersemester 2008/2009

## Übungsblatt 8

**Abgabe:** 17. Dezember 2008, 8.15 Uhr vor der Vorlesung  
(oder bis 17. Dezember 2008, 8.15 Uhr in Raum 113, Robert-Mayer-Str. 11–15)

**Aufgabe 1:** (12 + 12 = 24 Punkte)

Sei  $B = (V, E)$  ein gerichteter Baum.

(a) Zeigen Sie, dass die Relation

$$R_B := \{(x, y) \in V^2 : \text{es gibt in } B \text{ einen Weg von } x \text{ nach } y\}$$

eine partielle Ordnung ist. Geben Sie außerdem einen gerichteten Baum  $B$  an, so dass  $R_B$  keine lineare Ordnung ist.

(b) Zeigen Sie, dass die Relation

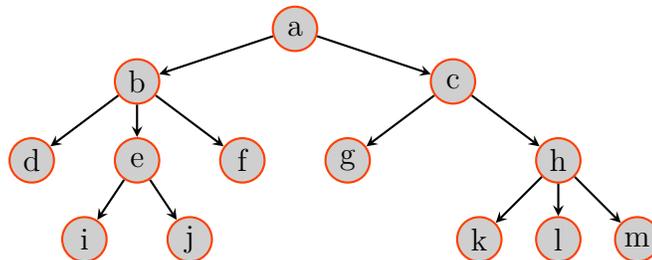
$$R'_B := \{(x, y) \in V^2 : \text{es gibt eine Zahl } l \in \mathbb{N}, \text{ s.d. für jeden Knoten } z \in \{x, y\} \text{ gilt:} \\ \text{in } B \text{ gibt es einen Weg der Länge } l \text{ von der Wurzel nach } z\}$$

eine Äquivalenzrelation ist.

**Aufgabe 2:** (15 + 10 = 25 Punkte)

In dieser Aufgabe sollen gerichtete Bäume durch Strukturen über einer Signatur mit einem 1-stelligen Funktionssymbol *Elternknoten* repräsentiert werden.

(a) Beschreiben Sie, wie ein gegebener gerichteter Baum  $B = (V, E)$  durch eine Struktur über der Signatur  $\{\text{Elternknoten}\}$  modelliert werden kann. Geben Sie die entsprechende Struktur für den folgenden Baum an:



(b) Geben Sie je eine Formel  $\varphi(x)$  der Logik erster Stufe an, die ausdrückt, dass der Knoten  $x$

- (i) ein Blatt ist,
- (ii) die Wurzel ist,
- (iii) mindestens zwei Kinder hat.

**Aufgabe 3:** (18 + 8 = 26 Punkte)

Sei  $\sigma := \{f, R, c\}$  eine Signatur mit einem 2-stelligen Funktionssymbol  $f$ , einem 3-stelligen Relationssymbol  $R$  und einem Konstantensymbol  $c$ .

(a) Überprüfen Sie für jedes der folgenden Wörter, ob es ein  $\sigma$ -Term (gemäß Definition 5.13) oder eine FO[ $\sigma$ ]-Formel (gemäß Definition 5.15) ist. Falls das Wort eine FO[ $\sigma$ ]-Formel ist, geben Sie auch an, ob es sich bei dem Wort um eine atomare  $\sigma$ -Formel handelt.

- (i)  $\dot{R}(\dot{c}, \dot{f}(v_2, v_5), v_1)$
- (ii)  $(\dot{R}(\dot{c}, v_1, v_2) \leftrightarrow \dot{f}(v_7, v_5))$
- (iii)  $\dot{f}(\dot{c}, \dot{R}(v_4, v_1, v_7)) \doteq \dot{f}(v_0, \dot{c})$
- (iv)  $\dot{f}(\dot{c}, \dot{f}(\dot{c}, v_0)) \doteq \dot{f}(\dot{c}, v_0)$
- (v)  $\forall v_1 \exists v_2 (\dot{f}(v_1, \dot{c}) \doteq v_2 \wedge \forall v_2 \dot{R}(\dot{f}(v_1, \dot{c}), v_2, v_6))$
- (vi)  $\exists v_0 \forall v_1 \dot{f}(v_1, v_0) \doteq v_1$

(b) Betrachten Sie die zwei  $\sigma$ -Strukturen  $\mathfrak{A} = (A, \dot{f}^{\mathfrak{A}}, \dot{R}^{\mathfrak{A}}, \dot{c}^{\mathfrak{A}})$  und  $\mathfrak{B} = (B, \dot{f}^{\mathfrak{B}}, \dot{R}^{\mathfrak{B}}, \dot{c}^{\mathfrak{B}})$ , wobei

- $A := \{0, 1, 2, 3\}$ ,  $\dot{R}^{\mathfrak{A}} := \{(0, 1, 1), (2, 1, 3)\}$ ,  $\dot{c}^{\mathfrak{A}} := 2$
- $B := \{a, b, c, d\}$ ,  $\dot{R}^{\mathfrak{B}} := \{(a, b, c), (d, b, b)\}$ ,  $\dot{c}^{\mathfrak{B}} := a$

und die Funktionen  $\dot{f}^{\mathfrak{A}}: A^2 \rightarrow A$  und  $\dot{f}^{\mathfrak{B}}: B^2 \rightarrow B$  definiert sind durch

$\dot{f}^{\mathfrak{A}}$	0	1	2	3
0	0	1	2	3
1	1	2	3	0
2	2	3	0	1
3	3	0	1	2

$\dot{f}^{\mathfrak{B}}$	a	b	c	d
a	d	c	b	a
b	c	a	d	b
c	b	d	a	c
d	a	b	c	d

Zum Beispiel gilt  $\dot{f}^{\mathfrak{A}}(2, 0) = 2$ ,  $\dot{f}^{\mathfrak{A}}(2, 1) = 3$  und  $\dot{f}^{\mathfrak{B}}(b, a) = c$ .

Überprüfen Sie, ob  $\mathfrak{A} \cong \mathfrak{B}$  gilt. Falls ja, geben Sie einen Isomorphismus von  $\mathfrak{A}$  nach  $\mathfrak{B}$  an. Falls nein, begründen Sie, warum es keinen Isomorphismus von  $\mathfrak{A}$  nach  $\mathfrak{B}$  gibt.

**Aufgabe 4:**

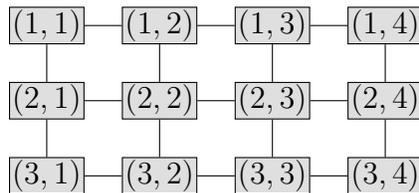
**(6 + 6 + 6 + 7 = 25 Punkte)**

Für  $m, n \in \mathbb{N}_{>0}$  sei das  $m \times n$ -Gitter der Graph  $G_{m \times n} = (V_{m \times n}, E_{m \times n})$  mit

$$V_{m \times n} := \{(i, j) : 1 \leq i \leq m, 1 \leq j \leq n\},$$

$$E_{m \times n} := \left\{ \{(i, j), (i, j + 1)\} : 1 \leq i \leq m, 1 \leq j < n \right\} \cup \left\{ \{(i, j), (i + 1, j)\} : 1 \leq i < m, 1 \leq j \leq n \right\}.$$

Das  $3 \times 4$ -Gitter  $G_{3 \times 4}$  sieht z.B. wie folgt aus:



- (a) Überprüfen Sie, ob  $G_{3 \times 4}$  bipartit ist. Falls  $G_{3 \times 4}$  bipartit ist, so geben Sie zwei disjunkte Knotenmengen  $V_1, V_2 \subseteq V_{3 \times 4}$  mit  $V_1 \cup V_2 = V_{3 \times 4}$  an, so dass jede Kante aus  $E_{3 \times 4}$  einen Knoten aus  $V_1$  und einen Knoten aus  $V_2$  miteinander verbindet. Falls  $G_{3 \times 4}$  nicht bipartit ist, so begründen Sie dies.
- (b) Geben Sie ein Matching maximaler Größe in  $G_{3 \times 4}$  an.
- (c) Geben Sie einen Hamilton-Kreis in  $G_{3 \times 4}$  an.
- (d) Für welche  $m, n \in \mathbb{N}_{>0}$  besitzt  $G_{m \times n}$  einen Hamilton-Kreis, für welche nicht?

*Hinweis:* Verallgemeinern Sie die Argumentation auf Seite 136 (oben) im Buch „Modellierung – Grundlagen und formale Methoden“ von Uwe Kastens und Hans Kleine Büning. Das Buch befindet sich unter Anderem im Semesterapparat zur Vorlesung in der Informatik-Bibliothek.