

# Grundbegriffe der Informatik

## Aufgabenblatt 9

Matr.nr.:

--	--	--	--	--	--	--

Nachname:

--

Vorname:

--

Tutorium:

Nr.

--

Name des Tutors:

--

Ausgabe: 23. Dezember 2015

Abgabe: 15. Januar 2015, 12:30 Uhr  
im GBI-Briefkasten im Untergeschoss  
von Gebäude 50.34

Lösungen werden nur korrigiert, wenn sie

- rechtzeitig,
- in Ihrer eigenen Handschrift,
- mit dieser Seite als Deckblatt und
- in der oberen **linken** Ecke zusammengeheftet

abgegeben werden.

---

*Vom Tutor auszufüllen:*

erreichte Punkte

Blatt 9:

	/ 17
--	------

(Physik: 17)

Blätter 1 – 9:

	/ 159
--	-------

(Physik: 136)

---

**Aufgabe 9.1 (2 + 2 + 2 + 2 + 1 + 2 = 11 Punkte)**

Für jede positive ganze Zahl  $n \in \mathbb{N}_+$  sei  $G_n = (V_n, E_n)$  der gerichtete Graph mit der Knotenmenge  $V_n = \{0, 1\}^n$  und der Kantenmenge

$$E_n = \{(x, y) \in V_n^2 \mid \exists i \in \mathbb{Z}_n: (x_i \neq y_i \wedge \forall k \in \mathbb{Z}_n \setminus \{i\}: x_k = y_k)\}.$$

- Zeichnen Sie  $G_1, G_2$  und  $G_3$  jeweils in ein kartesisches Koordinatensystem der entsprechenden Dimension.
- Geben Sie einen geschlossenen arithmetischen Ausdruck für  $|E_n|$  an. Dabei bedeutet *geschlossen*, dass in dem Ausdruck weder das Summenzeichen  $\Sigma$  noch das Produktzeichen  $\prod$  vorkommt.
- Geben Sie für jede positive ganze Zahl  $n \in \mathbb{N}_+$  eine Einbettung  $f_n$  von  $G_n$  in  $G_{n+1}$  an, das heißt, eine injektive Abbildung  $f_n: V_n \rightarrow V_{n+1}$  derart, dass

$$\forall x \in V_n \forall y \in V_n: ((x, y) \in E_n \rightarrow (f_n(x), f_n(y)) \in E_{n+1}).$$

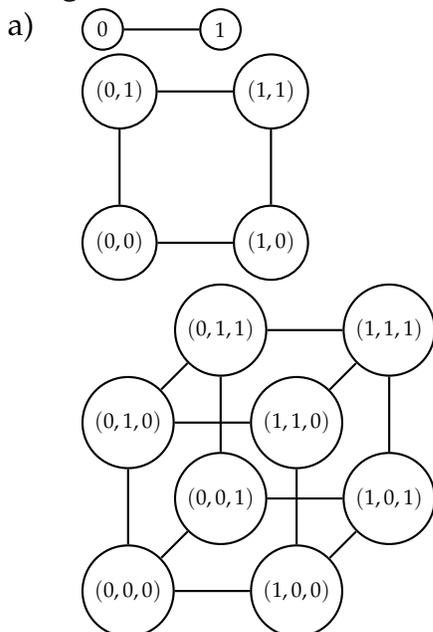
- Geben Sie einen Pfad  $p = (v_0, v_1, v_2, v_3)$  von  $(0, 0, 0)$  nach  $(1, 1, 1)$  in  $G_3$  an. Geben Sie außerdem einen Pfad  $q$  von  $(0, 0, 0, 0)$  nach  $(1, 1, 1, 1)$  in  $G_4$  an, der den Pfad  $(f_3(v_0), f_3(v_1), f_3(v_2), f_3(v_3))$  als Teilpfad enthält, wobei  $f_3$  die Einbettung von  $G_3$  in  $G_4$  aus der vorangegangenen Teilaufgabe sei.
- Geben Sie für jede positive ganze Zahl  $n \in \mathbb{N}_+$  einen geschlossenen arithmetischen Ausdruck für

$$\gamma_n = \min\{|p| \mid p \text{ ist Pfad in } G_n \text{ von } (0, 0, \dots, 0) \text{ nach } (1, 1, \dots, 1)\}$$

an.

- Geben Sie für jede positive ganze Zahl  $n \in \mathbb{N}_+$  einen Graph-Isomorphismus  $\varphi_n$  von  $G_n$  nach  $G_n$  an, der nicht die identische Abbildung ist.

**Lösung 9.1**



b)  $|E_n| = 2^{n-1} \cdot n$

Es sei  $n \in \mathbb{N}_+$ . Der Graph  $G_n$  hat genau  $2^n$  Knoten. Jeder dieser Knoten hat Grad  $n$ , das heißt, genau  $n$  inzidente Kanten. Die Kantenzahl beträgt somit

$$\frac{\sum_{x \in V_n} n}{2} = \frac{2^n \cdot n}{2} = 2^{n-1} \cdot n.$$

Wir müssen  $\sum_{x \in V_n} n$  durch 2 dividieren, da wir im Ausdruck  $\sum_{x \in V_n} n$  jede Kante doppelt zählen, einmal je inzidenten Knoten (und jede Kante, die keine Schlinge ist, ist zu genau zwei verschiedenen Knoten inzident).

c) Für jedes  $n \in \mathbb{N}_+$  ist

$$\begin{aligned} f_n: V_n &\rightarrow V_{n+1}, \\ x &\mapsto (x, 0), \end{aligned}$$

eine Einbettung von  $G_n$  in  $G_{n+1}$ .

d) Ein möglicher Pfad  $p$  ist  $((0, 0, 0), (1, 0, 0), (1, 1, 0), (1, 1, 1))$ . Ein möglicher Pfad  $q$  ist  $((0, 0, 0, 0), (1, 0, 0, 0), (1, 1, 0, 0), (1, 1, 1, 0), (1, 1, 1, 1))$ .

e)  $\gamma_n = n$

Um von  $(0, 0, \dots, 0)$  nach  $(1, 1, \dots, 1)$  in  $G_n$  zu kommen müssen genau  $n$  bits von 0 auf 1 kippen.

f) Für jedes  $n \in \mathbb{N}_+$  ist

$$\begin{aligned} \varphi_n: V_n &\rightarrow V_n, \\ (x, 0) &\mapsto (x, 1), \\ (x, 1) &\mapsto (x, 0), \end{aligned}$$

ein Isomorphismus von  $G_n$  nach  $G_n$ . Für  $n = 1$  degeneriert  $(x, 0)$  zu 0 und  $(x, 1)$  zu 1.

g)  $\zeta_n = n$

Tatsächlich genügt es  $n$  Kanten aus  $G_n$  zu entfernen, damit der entstehende Graph unzusammenhängend wird: Man wähle einfach einen Knoten und entferne alle zu diesem Knoten inzidenten Kanten.

Das man mit einer kleineren Anzahl an Kanten nicht auskommt, ist schwerer einzusehen.

h) Die Kantenmenge

$$F_n = \{\{x, y\} \in E_n \mid \sigma_n(x) < \sigma_n(y) \wedge \tau_n(x) \leq \tau_n(y)\}$$

leistet das Gewünschte.

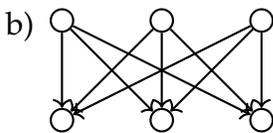
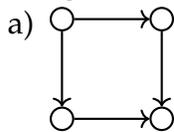
### Aufgabe 9.2 (1 + 1 + 2 + 2 = 6 Punkte)

*Hinweis:* Benutzen Sie in dieser Aufgabe die Definition von „Zyklus“ aus dem aktualisierten Skript: Ein Zyklus ist ein geschlossener Pfad, dessen Länge größer als oder gleich 1 ist.

Ein sogenannter DAG (engl. *directed acyclic graph*) ist ein gerichteter Graph, der keine Zyklen enthält.

- a) Geben Sie einen DAG mit 4 Knoten an, der
- kein Baum ist, und
  - einen Teilgraphen mit 4 Knoten enthält, der ein Baum ist.
- b) Geben Sie einen DAG mit 6 Knoten und 9 Kanten an, der keinen Pfad der Länge 2 enthält.
- c) Begründen Sie, warum jeder Baum ein DAG ist.
- d) Es sei  $G = (V, E)$  ein DAG und es seien  $x, y \in V$  zwei Knoten von  $G$  mit der Eigenschaft:  $(x, y) \in E^*$  und  $(y, x) \in E^*$ . Beweisen Sie:  $x = y$ .

### Lösung 9.2



- c) Es ist zu zeigen, dass ein Baum keine Zyklen enthält.  
 Angenommen ein Graph  $G = (V, E)$  ist ein Baum mit Wurzel  $r \in V$  und er enthält einen Zyklus  $p = (v_0, \dots, v_n)$ , also  $n \geq 1$  und  $v_0 = v_n$ .  
 Da  $G$  ein Baum ist, gibt es einen Pfad von  $q$  von  $r$  zu  $v_0$ . Wenn man diesen Pfad um die Folge  $v_1, \dots, v_n$  verlängert, erhält man wiederum einen Pfad von  $r$  zu  $v_0$ , der aber länger als also verschieden von  $q$  ist.  
 Also gibt es mindestens zwei Pfade von  $r$  nach  $v_0$  im Widerspruch zur Annahme, dass  $G$  ein Baum ist.
- d) Wäre  $x \neq y$ , dann gäbe es wegen  $(x, y) \in E^*$  einen Pfad  $(v_0, \dots, v_n)$  mit  $x = v_0, y = v_n$  und  $n \geq 1$ , wegen  $(y, x) \in E^*$  gäbe es einen Pfad  $(v'_0, \dots, v'_m)$  mit  $y = v'_0, x = v'_m$  und  $m \geq 1$ .  
 Dann wäre aber  $(v_0, \dots, v_n, v'_1, \dots, v'_m)$  ein Pfad von  $x$  nach  $x$  einer Länge  $\geq 1$  im Widerspruch zu der Tatsache, dass  $G$  ein DAG ist.