

**Klausur zur Vorlesung
Grundbegriffe der Informatik
2. März 2016**

**Klausur-
nummer**

--	--	--	--

Nachname:
Vorname:
Matr.-Nr.:

Diese Klausur ist mein 1. Versuch 2. Versuch in GBI

Email-Adr.:

nur falls 2. Versuch

Aufgabe	1	2	3	4	5	6	7
max. Punkte	8	7	4	7	5	6	7
tats. Punkte							

Gesamtpunktzahl:	
------------------	--

Note:	
-------	--

/ 8

Aufgabe 1 (1 + 1 + 1 + 1 + 2 + 1 + 1 = 8 Punkte)

/1

a) Gilt die folgende Gleichung für alle Mengen A, B und C ?

$$A \setminus (B \cap C) = (A \setminus B) \cup (A \setminus C)$$

Antwort:

/0.5

b) (i) Geben Sie eine formale Sprache L_1 an, für die $\varepsilon \in L_1^+$ ist.

/0.5

(ii) Geben Sie eine formale Sprache L_2 an, für die $\varepsilon \notin L_2^+$ ist.

/1

c) Ist die aussagenlogische Formel $(A \rightarrow (B \rightarrow C)) \rightarrow ((A \wedge B) \rightarrow C)$ eine Tautologie?

Antwort:

/1

d) Es sei A ein Alphabet, es sei n eine nicht-negative ganze Zahl und es sei $w \in A^*$ ein Wort der Länge n . Ein Wort $s \in A^*$ heißt genau dann *Suffix von w* , wenn ein Wort $u \in A^*$ existiert so, dass $u \cdot s = w$. Geben Sie die Anzahl der Suffixe von w an.

Antwort:

/2

e) Ein gerichteter Baum heißt genau dann *ternär*, wenn jeder innere Knoten den Ausgangsgrad 3 hat. Die Höhe eines Baumes ist die größte Länge eines Pfades von der Wurzel zu einem Blatt. Geben Sie die minimale und die maximale Anzahl von Blättern eines ternären Baums der Höhe $k \in \mathbb{N}_0$ an.

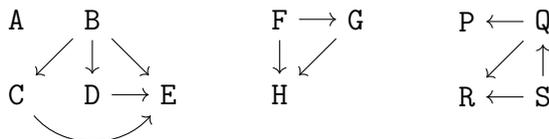
minimal:

maximal:

/1

f) Geben Sie eine Eigenschaft an, die die folgenden drei schlingenfreien gerichteten Graphen gemeinsam haben (und die in diesem Satz nicht schon erwähnt wurde):

Antwort:



/1

g) Geben Sie die Anzahl der Kanten des *ungerichteten* Graphen an, der die folgende Adjazenzmatrix hat:

Antwort:

$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Weiterer Platz für Antworten zu Aufgabe 1:

/ 7

Aufgabe 2 (3 + 2 + 2 = 7 Punkte)

a) Beantworten Sie für jede der folgenden prädikatenlogischen Formeln die Frage: „Ist die Formel allgemeingültig?“

/1

(i) $(\neg\exists x: P(x)) \leftrightarrow (\forall x: \neg P(x))$

/1

(ii) $(\forall x\exists y\exists z: Q(x, y, z)) \rightarrow (\exists y\forall x\exists z: Q(x, y, z))$

/1

(iii) $(\exists z\exists y\forall x: Q(x, y, z)) \rightarrow (\forall x\exists y\exists z: Q(x, y, z))$

Dabei ist P ein einstelliges Relationssymbol und Q ein dreistelliges Relationssymbol.

b) Formulieren Sie die folgenden Aussagen als prädikatenlogische Formeln über dem Universum aller Menschen:

/1

(i) Jeder Student außer Tom lächelt.

/1

(ii) Jeder mag jeden, der sich nicht selbst mag.

c) Gegeben sei die prädikatenlogische Formel

$$\forall x\forall y (R(x, y) \rightarrow R(f(x), f(y)))$$

und eine Interpretation (D, I) dafür, wobei das Universum D die Menge {a, b} sei und die Interpretationsabbildung I gegeben sei durch $I(f)(a) = b$, $I(f)(b) = a$ und $I(R) = \{(a, a), (a, b)\}$.

/1

(i) Geben Sie den Wahrheitswert der Formel in der Interpretation an. Antwort:

/1

(ii) Erläutern Sie kurz Ihre Antwort aus Teil (i):

Weiterer Platz für Antworten zu Aufgabe 2:

/ 4

Aufgabe 3 (4 Punkte)

Es sei $\mathbb{N}_{\geq 2}$ die Menge $\mathbb{N}_+ \setminus \{1\}$. Beweisen Sie die folgende Aussage durch vollständige Induktion:

$$\forall n \in \mathbb{N}_{\geq 2}: \prod_{k=2}^n \left(1 - \frac{1}{k}\right) = \frac{1}{n}$$

Die Schreibweise $\prod_{k=2}^n a_k$ steht dabei für das Produkt aller Ausdrücke a_k , es ist also

$$\prod_{k=2}^2 a_k = a_2 ,$$
$$\forall n \in \mathbb{N}_{\geq 2}: \prod_{k=2}^{n+1} a_k = \left(\prod_{k=2}^n a_k \right) \cdot a_{n+1}$$

Weiterer Platz für Antworten zu Aufgabe 3:

/ 7

Aufgabe 4 (2 + 1 + 1 + 1 + 2 = 7 Punkte)

Es sei G_0 der Graph mit Knotenmenge $V_0 = \{(0,0)\}$ und Kantenmenge $E_0 = \{\}$. Für jedes $n \in \mathbb{N}_0$ seien die Graphen $G_{n+1} = (V_{n+1}, E_{n+1})$ induktiv definiert vermöge der Festlegungen

$$\begin{aligned} V_{n+1} &= V_n \cup \{ (n+1, i) \mid 0 \leq i \leq n+1 \} \subseteq \mathbb{N}_0 \times \mathbb{N}_0 \\ E_{n+1} &= E_n \cup \{ ((n, i), (n+1, i)) \mid 0 \leq i \leq n \} \\ &\quad \cup \{ ((n, i), (n+1, i+1)) \mid 0 \leq i \leq n \} \end{aligned}$$

/2

- a) Zeichnen Sie G_0 , G_1 and G_2 und schreiben Sie in jeden Knoten ein passendes Zahlenpaar $(x, y) \in V_i$, für $i \in \{0, 1, 2\}$.

/1

- b) Ist G_2 streng zusammenhängend?

/0.5

- c) (i) Wieviele Zeilen hat die Adjazenzmatrix von G_3 ?

/0.5

- (ii) Wieviele Spalten hat die Adjazenzmatrix von G_3 ?

/1

- d) Es sei $n \geq 2$. Enthält der Graph G_n einen Teilgraphen $H_n = (V_n, B_n)$ mit gleicher Knotenmenge V_n und Kantenmenge $B_n \subseteq E_n$ so, dass H_n ein Baum ist?

/2

- e)

- (i) Falls Ihre Antwort in Teilaufgabe d) „ja“ ist:
Geben Sie eine induktive Definition für die Mengen B_n an:
Geben explizit B_2 an und wie sich für $n \geq 2$ aus B_n die Menge B_{n+1} ergibt.
- (ii) Falls Ihre Antwort in Teilaufgabe d) „nein“ ist:
Beweisen Sie, dass kein solcher Teilgraph existiert.

Weiterer Platz für Antworten zu Aufgabe 4:

/ 5

Aufgabe 5 (3 + 1 + 1 = 5 Punkte)

In dieser Aufgabe bedeutet wie in der Vorlesung $N_x(w)$ die Anzahl der Vorkommen des Symbols x im Wort w .

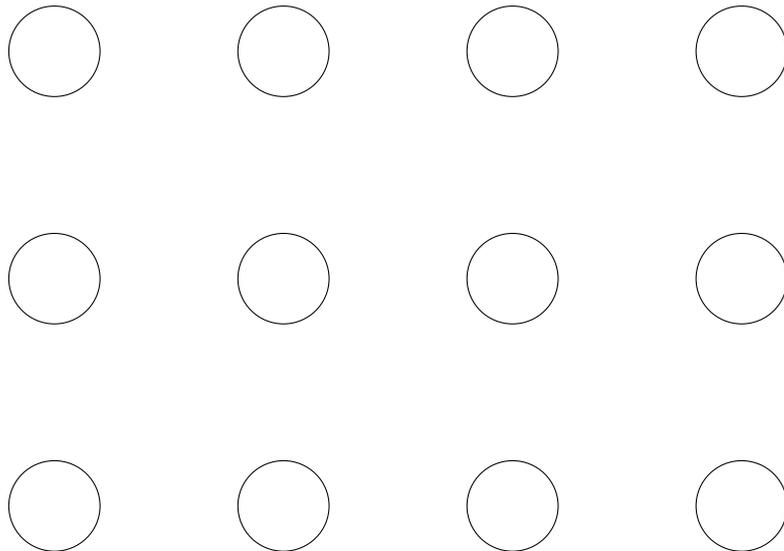
/3

- a) Ergänzen Sie die unten stehende Abbildung zum Zustandsübergangsdiagramm eines endlichen Akzeptors mit Eingabealphabet $X = \{a, b\}$, der die formale Sprache

$$L_1 = \{ w \in X^* \mid (N_a(w) \geq 3) \wedge (N_b(w) \geq 2) \}$$

akzeptiert. Sie dürfen keine Zustände hinzufügen.

Geben Sie einen endlichen Akzeptor an, wie in der Vorlesung „Grundbegriffe der Informatik“ eingeführt. (Für diejenigen, die schon anderweitig etwas über endliche Automaten gelernt haben: Der Automat muss deterministisch, vollständig und ohne ε -Übergänge sein.)



/1

- b) Ist die formale Sprache

$$L_2 = \{ w \in X^* \mid (N_a(w) \geq 2) \wedge (N_a(w) \leq 5) \wedge ((N_b(w) \leq 4) \vee (N_b(w) \geq 6)) \}$$

regulär?

Antwort:

/1

- c) Ist die formale Sprache

$$L_3 = \{ w \in X^* \mid N_a(w) + N_b(w) \leq 4 \}$$

regulär?

Antwort:

Weiterer Platz für Antworten zu Aufgabe 5:

/ 6

Aufgabe 6 (2 + 1 + 3 = 6 Punkte)

Gegeben sei die kontextfreie Grammatik $G = (\{S, A, B\}, \{a, b\}, S, P)$ mit der Produktionsmenge

$$P = \{ S \rightarrow ASB \mid A \mid B , \\ A \rightarrow Aa \mid \varepsilon , \\ B \rightarrow bB \mid \varepsilon \quad \}$$

/2

- a) Geben Sie zwei verschiedene Ableitungsbäume der Grammatik für das Wort aab an.

/1

- b) Geben Sie einen regulären Ausdruck an, der die von G erzeugte Sprache $L(G)$ beschreibt.

/3

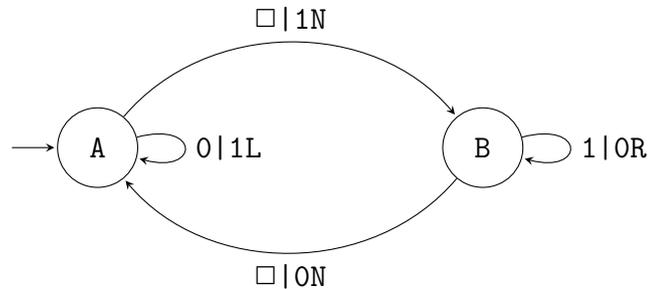
- c) Geben Sie eine kontextfreie Grammatik G' an, die die Sprache $(L(G))^*$ erzeugt.

Weiterer Platz für Antworten zu Aufgabe 6:

/ 7

Aufgabe 7 (2.5 + (1.5 + 1) + 2 = 7 Punkte)

Die Turingmaschine T sei graphisch gegeben durch



Dabei bedeuten L und R, dass der Kopf nach links bzw. rechts bewegt wird und N, dass er nicht bewegt wird.

/2.5

- a) Geben Sie die ersten elf Konfigurationen an, die die Turingmaschine T durchläuft, wenn zu Beginn alle Felder mit dem Blanksymbol beschriftet sind.

Nutzen Sie dazu die Raster auf der Folgeseite. Notieren Sie die Bandbeschriftung jeweils nur für den Teil des Bandes, der *keine* Blanksymbole enthält.

- b) Für jede nicht-negative ganze Zahl $n \in \mathbb{N}_0$ sei $\varphi(n)$ die Anzahl der Schritte, die die Turingmaschine T bei Eingabe ε benötigt, bis das Wort 0^{2^n} auf dem Band steht.

/1.5

- (i) Geben Sie $\varphi(0)$, $\varphi(1)$ und $\varphi(2)$ an.

$\varphi(0)$: $\varphi(1)$: $\varphi(2)$:

/1

- (ii) Vervollständigen Sie die Rekursionsformel

$$\varphi(n+1) = \varphi(n) +$$

durch einen arithmetischen Ausdruck, in dem n vorkommt.

/2

- c) Geben Sie eine Abbildung $\psi: \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0$ so an, dass $\varphi \in \Theta(\psi)$ gilt.

Dazu dürfen Sie *keine* trigonometrischen Funktionen (cos, sin, usw.) verwenden.

Platz für Antworten zu Aufgabe 7: