

Probeklausur

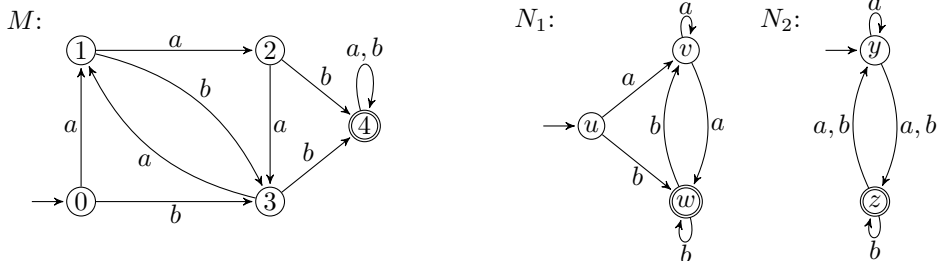
Hinweise zur Klausur:

- Klausurtermin: 27. 2. 2020 um 12 Uhr (Einlass) in RUD26 0'115 und 0'110.
- Nachklausurtermin: 7. 4. 2020 um 9 Uhr (Einlass) in RUD26 0'115 (und 0'110); die Nachklausur kann ohne Teilnahme an der ersten Klausur geschrieben werden.
- Anmeldung in Agnes nur mit Übungsschein (d.h. 120 schriftliche Punkte + 5 bestandene MC-Tests ab Blatt 2 oder alter ÜS) bis 20.2.2020 (Klausur) bzw. 31.3.2020 (Nachklausur).
- Die Bearbeitungszeit wird 120 Minuten betragen.
- Hilfsmittel sind nicht zugelassen: keine Notizen, keine Skripte, keine elektronischen Hilfsmittel
- Bitte bringen Sie Ihren Studierenden- und einen gültigen **amtlichen** Lichtbildausweis (Personalausweis, Reisepass oder Führerschein) mit, ein Foto auf der CampusCard genügt **nicht**.
- Diese Probeklausur ist umfangreicher als die Klausur.
- Es finden vorab Extratutorien statt (siehe Moodle-Kurs).

Aufgabe 1

38 Punkte

Betrachten Sie den DFA M sowie die NFAs N_1 und N_2 :



- Zeigen Sie, dass M ein Minimal-DFA für die Sprache $L = L(M)$ ist.
- Definieren Sie den Begriff der Restsprache L_w für eine Sprache $L \subseteq \Sigma^*$ und ein Wort $w \in \Sigma^*$.
- Beschreiben Sie, wie sich aus M ein Minimal-DFA für die Restsprache L_{aa} konstruieren lässt.
- Geben Sie den Index sowie ein Repräsentantensystem für die Nerode-Relation \sim_L an.
- Wandeln Sie N_1 mit dem Potenzmengenverfahren in einen äquivalenten DFA um.

- (f) Geben Sie einen regulären Ausdruck für $L(N_1)$ an.
- (g) Konstruieren Sie einen NFA N für die Sprache $L(N_1)L(N_2)$ nach dem Verfahren aus der Vorlesung.
- (h) Geben Sie ohne Begründung einen NFA für die Sprache $L(N_1) \cap L(N_2)$ an (Sie müssen kein Verfahren aus der Vorlesung nutzen).
- (i) Zeigen Sie, dass die Sprache $L_1 = \{a^n b^m a^{n+m} \mid n, m \geq 1\}$ **nicht** regulär ist.

Aufgabe 2 Sei $A = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}$.

11 Punkte

Sei R_1 die Äquivalenzrelation auf A mit den Äquivalenzklassen $\{1, 2, 3, 4\}$ und $\{5, 6, 7, 8\}$. Sei weiter R_2 die Ordnung auf A mit

$$R_2 = \{(4, 1), (1, 6), (6, 2), (6, 3), (7, 5), (8, 5)\}^* \text{ und } R = R_1 \cap R_2.$$

- (a) Zeigen Sie, dass der Schnitt $E \cap O$ einer Äquivalenzrelation E und einer Ordnung O ebenfalls eine Ordnung ist.
- (b) Geben Sie das Hasse-Diagramm von R an.
- (c) Hat die Menge $H = \{7, 8\}$ bzgl. R ein Supremum bzw. Infimum? Falls ja, geben Sie jeweils den Wert an, falls nein, begründen Sie, warum nicht.

Aufgabe 3

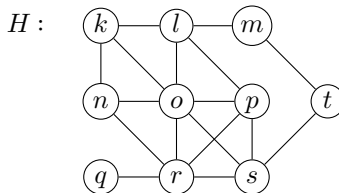
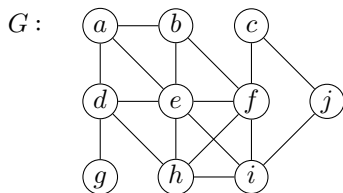
22 Punkte

Sei $G = (\{A, B, C, D, E, F, G\}, \{a, b\}, P, A)$ mit

$$\begin{array}{lll} P: & A \rightarrow F, G, DE, bC & B \rightarrow E, F, b & C \rightarrow E, G, AA \\ & D \rightarrow C & E \rightarrow CA & F \rightarrow B, ab \\ & G \rightarrow D, a & & \end{array}$$

- (a) Welche Bedingungen müssen die Regeln einer kontextfreien Grammatik erfüllen?
- (b) Wandeln Sie die kontextfreie Grammatik G in Chomsky-Normalform um. Nutzen Sie das Verfahren aus der Vorlesung.
- (c) Entscheiden Sie, ob die Sprache $L_1 = \{w2w2w \mid w \in \{0, 1\}^*\}$ kontextfrei ist oder nicht. Beweisen Sie.
- (d) Entscheiden Sie, ob die Sprache $L_2 = \{a^n b^m b^n a^m \mid n, m \geq 0\}$ kontextfrei ist oder nicht. Beweisen Sie.

Bemerkung: Falls Sie eine(n) Grammatik/Automaten angeben, ist auch deren/dessen Korrektheit zu zeigen, d.h., dass genau die Wörter aus L_1 bzw. L_2 akzeptiert oder erzeugt werden.

Aufgabe 4 Betrachten Sie folgende Graphen:**30 Punkte**

Betrachten Sie weiter das Problem CLIQUEFREE:

Gegeben: (G, k, l) , mit $G = (V, E)$ ist ein Graph und $k, l \in \mathbb{N}$.**Gefragt:** Gibt es eine Teilmenge $V' \subseteq V$ der Größe $\|V'\| = l$, die keine Clique C der Größe k von G als Teilmenge hat (d.h. für alle Cliques C der Größe k gilt: $C \not\subseteq V'$)?

- Zeigen Sie, dass G und H nicht isomorph sind.
- Zeigen Sie, dass G' und H' isomorph sind, wobei G' und H' aus G und H entstehen, wenn j bzw. t mitsamt ihren Kanten entfernt werden.
- Geben Sie 4 Cliques C_1, C_2, C_3, C_4 in G an, die alle Knoten abdecken, d.h. $\bigcup_{i=1}^4 C_i = \{a, b, c, d, e, f, g, h, i, j\}$.
- Geben Sie die Cliquenzahl $\omega(G)$ und die Stabilitätszahl $\alpha(G)$ von G an. Zeigen Sie, dass Ihre Angaben korrekt sind.
- Welche der Tripel $(G, 5, 10)$, $(G, 4, 9)$ und $(G, 2, 5)$ sind positive Instanzen von CLIQUEFREE? Begründen Sie.
- Zeigen Sie, dass CLIQUEFREE NP-hart und co-NP-hart ist, indem Sie zeigen, dass sowohl IS als auch $\overline{\text{CLIQUE}}$ in Polynomialzeit auf CLIQUEFREE reduzierbar sind.
- Geben Sie mit Begründung jeweils an, ob G einen Hamiltonpfad bzw. Hamiltonkreis enthält.

Aufgabe 5**13 Punkte**

- Definieren Sie formal das spezielle Halteproblem K . Sie brauchen $M_w(x)$, für $w, x \in \{0, 1\}^*$, nicht zu definieren.
- Bestimmen Sie für jede der folgenden Sprachen, ob sie entscheidbar, semi-entscheidbar, aber nicht entscheidbar, oder nicht einmal semi-entscheidbar ist. Begründen Sie.

- $L_1 = \left\{ w \in \{0, 1\}^* \mid \exists x \in \{0, 1\}^* : \begin{array}{l} |x| \leq |w| \text{ und } M_w(x) \text{ hält nicht} \\ \text{innerhalb von } |w| \text{ Schritten} \end{array} \right\}$
- $L_2 = \left\{ w \in \{0, 1\}^* \mid \exists x \in \{0, 1\}^* : \begin{array}{l} M_w(x) \text{ hält nicht} \\ \text{innerhalb von } |w| \text{ Schritten} \end{array} \right\}$
- $L_3 = \left\{ w \in \{0, 1\}^* \mid \exists x \in \{0, 1\}^* : M_w(x) \text{ hält nicht} \right\}$

Aufgabe 6**14 Punkte**

Betrachten Sie die DTM $M = (\{q_0, q_1, q_2, q_3\}, \{a\}, \{a, A, \sqcup\}, \delta, p, \emptyset)$ mit δ :

$$q_0 a \rightarrow q_1 A R \quad (1) \quad q_0 A \rightarrow q_0 a R \quad (2) \quad q_1 a \rightarrow q_1 a R \quad (3)$$

$$q_1 A \rightarrow q_2 A L \quad (4) \quad q_1 \sqcup \rightarrow q_2 \sqcup L \quad (5) \quad q_2 A \rightarrow q_2 A N \quad (6)$$

$$q_2 a \rightarrow q_3 \sqcup L \quad (7) \quad q_3 a \rightarrow q_3 a L \quad (8) \quad q_3 A \rightarrow q_0 a R \quad (9)$$

- Geben Sie die haltende Rechnung von M bei Eingabe aa sowie 10 Schritte der Rechnung von M bei Eingabe aaa an ($K_{aaa} = K_0 \vdash \dots \vdash K_{10}$).
- Geben Sie die partielle Funktion $f : \{a\}^* \rightarrow \{a, A, \sqcup\}^* \cup \{\uparrow\}$ an, die M berechnet.
- Beschreiben Sie ohne Begründung, wie M zu einer DTM M' zu modifizieren ist, damit $L(M') = \text{dom}(f)$ gilt.
- Beschreiben Sie ohne Begründung, wie sich M' weiter zu einer DTM M'' mit $L(M'') = \text{dom}(f)$ modifizieren lässt, die alle Eingaben entscheidet.
Erinnerung: Es gilt $\text{dom}(f) = \{x \in \{a\}^* \mid f(x) \neq \uparrow\}$.

Aufgabe 7**22 Punkte**

Geben Sie an, ob folgende Aussagen wahr sind und begründen Sie ihre Antwort.

- Sei $M = (Z, \Sigma, \Gamma, \delta, q_0, E)$ eine DTM. Definieren Sie, was es heißt, dass M die Eingabe $x \in \Sigma^*$ bzw. eine Sprache $L \subseteq \Sigma^*$ entscheidet. Sie können erkennen und akzeptieren als bekannt voraussetzen.
- Die Sprache $L_1 = \{w \in \{0, 1\}^* \mid \overline{\text{PCP}} \leq L(M_w)\}$ ist entscheidbar.
- Die Sprache $L_2 = \{w \in \{0, 1\}^* \mid \text{SAT} \leq^p L(M_w)\}$ ist NP-vollständig.
- $L_3 = \{F \# G \mid \text{genau eine der Formeln } F, G \text{ liegt in SAT}\}$ ist NP-hart.
- Das folgende Problem TRANSCLIQUE liegt in P:

Gegeben: Ein Graph $G = (V, E)$ und $k \in \mathbb{N}$.

Gefragt: Ist die Relation $\{(u, v) \mid u = v \text{ oder } \{u, v\} \in E\}$ transitiv und hat G eine Clique der Größe k ?