

Berechenbarkeit und formale Sprachen

Klausur WS 2011/12 Braindump

4. April 2012

Fehler oder fehlende Fragen bitte melden: he29heri@stud.informatik.uni-erlangen.de

Braindump dank Florians Mitschrift.

1 Wissensfragen (6 Punkte)

Stimmt/stimmt nicht und Begründung verlangt.

Sind L_1 und L_2 rekursiv aufzählbar, so ist die Mengendifferenz $L_1 \setminus L_2$ ebenfalls rekursiv aufzählbar. Stimmt nicht.

Hat die Sprache L die reguläre Pumpeigenschaft, so ist sie entscheidbar. Stimmt nicht.

$\{L = \langle G, U, k \rangle \mid G = (V, E) \text{ ist ein ungerichteter Graph, } U \subseteq V, U \text{ sind die Knoten eines vollständigen Teilgraphen von } G \text{ mit } |U| = k \in \mathbb{N}\}$ ist vermutlich nicht in Polynomialzeit entscheidbar. Stimmt nicht.

2 Halteproblem und Reduktion (insgesamt 8 Punkte)

Definition des allgemeine Halteproblems (2 Punkte)

Zeigen Sie $L_{2b} = \{\langle M \rangle y \# z \mid M \text{ ist DTM die für die Eingabe } y \in \{0, 1\}^* \text{ und die Eingabe } z \in \{0, 1\}^* \text{ nicht hält}\}$ ist nicht entscheidbar. Reduktion von H auf L_{2b} . (6 Punkte)

3 Reguläre Pumpeigenschaft (insgesamt 8 Punkte)

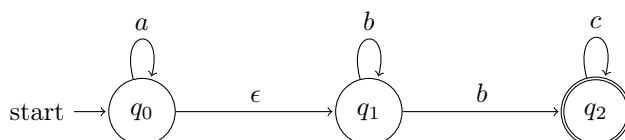
Definition der regulären Pumpeigenschaft (2 Punkte)

Zeigen Sie, dass $\{z \mid z \in \{0, 1\}^*, z \geq 4, \text{ das zweite und vorletzte Zeichen ist gleich}\}$ die reguläre Pumpeigenschaft hat. (3 Punkte)

Zeigen Sie, dass $L_{3c} = \{z 0^{|z|} \mid z \in \{0, 1\}^*\}$ die reguläre Pumpeigenschaft nicht hat. (3 Punkte)

4 Endliche Automaten (insgesamt 9 Punkte)

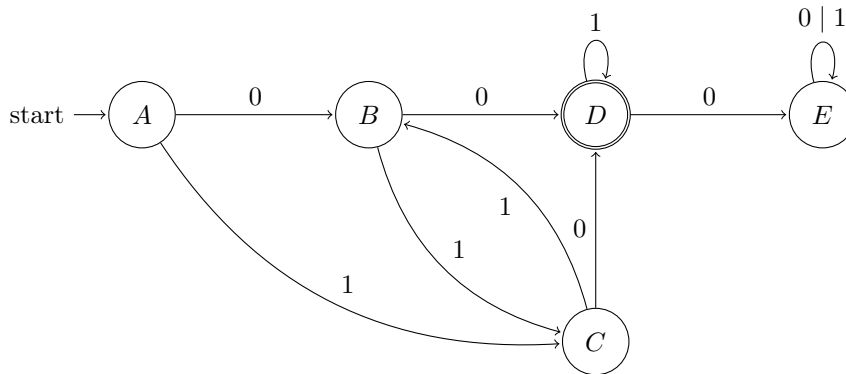
Automat A_1 :



Welche Sprache wird von A_1 erzeugt? (2 Punkte)

Wandeln Sie den nichtdeterministischen Automaten A_1 in einen deterministischen Automaten um. (3 Punkte)

Automat A_2 :



Zeigen Sie, dass AB und AC nicht äquivalent sind. (2 Punkte)

Minimieren Sie A_2 . (2 Punkte)

5 Reguläre Ausdrücke (insgesamt 7 Punkte)

Definieren Sie die Rekursionsvorschriften für R_{ij}^k . Folgendes war gegeben: $R_{ij}^k = \{w \in \Sigma^* \mid \delta(q_i, w) = q_j, \text{ kein echter Zwischenzustand } > k \text{ wird benutzt}\}$. (4 Punkte)

Definieren Sie wie sich der Reguläre Ausdruck $L(A)$ daraus herleiten lässt. (1 Punkt)

Automat für $L(A_2)$ und $L(A_3)$ gegeben. Erweitern Sie ihn so, dass die Sprache $L(A_4) = L(A_2) \cup (L(A_3))^*$ akzeptiert wird. (Analog zu den Beispielen in der Vorlesung zu regulären Ausdrücken und Braindump WS 2009/10 Aufgabe 6c.) (2 Punkte)

6 NP Reduktion (insgesamt 7 Punkte)

Definieren Sie IS (Independent Set), inklusive Definition der unabhängigen Menge. (2 Punkte)

$$\text{SUMMIERT} = \{\text{bin}(a_1)\# \dots \# \text{bin}(a_n) \mid n \geq 2, a_1 = \sum_{i=2}^n a_i\}$$

Zeigen Sie $\text{SUMMIERT} \leq_p \text{CLIQUE}$, inklusive der Laufzeit der Reduktionsfunktion. (3 Punkte)

Angenommen $P = NP$, zeigen Sie dass SUMMIERT dann NP -vollständig ist. (2 Punkte)