

Departement Informatik

Theoretische Informatik

Prof. Dr. Juraj Hromkovič

Sessionsprüfung

Zürich, 25. Januar 2012

Aufgabe 1

- (a) Konstruieren Sie einen (deterministischen) endlichen Automaten, der die Sprache $L_1 = \{w \in \{0,1\}^* \mid |w|_0 \text{ ist gerade und das vorletzte Zeichen ist 1} \}$ akzeptiert.
- (b) Geben Sie für vier Zustände q Ihres Automaten die Klasse $\mathrm{Kl}[q]$ an.

6+4 Punkte

Aufgabe 2

Zeigen Sie, dass die folgenden Sprachen nicht regulär sind.

- (a) $L_1 = \{0^{2 \cdot i^2 5} \mid i \in \mathbb{N}\},\$
- (b) $L_2 = \{1^i 0^j 1^k \mid i, j, k \in \mathbb{N} \text{ und } i < j < k\}.$

Hierfür dürfen Sie sich jeweils eine der folgenden drei Beweismethoden aussuchen, jedoch nicht dieselbe für beide Aufgabenteile.

- (i) Mit Hilfe eines angenommenen endlichen Automaten (Verwendung von Lemma 3.3 aus dem Buch oder direkt über den Automaten),
- (ii) mit Hilfe des Pumping-Lemmas, oder
- (iii) mit der Methode der Kolmogorov-Komplexität.

Bitte beachten Sie, dass bei Lösungen, die dieselbe Methode für beide Teilaufgaben verwenden, nur Teilaufgabe (a) bewertet wird.

5+5 Punkte

(bitte wenden)

Aufgabe 3

Verwenden Sie das Pumping-Lemma für kontextfreie Sprachen, um zu zeigen, dass die Sprache

$$L = \{wcw \mid w \in \{a, b\}^*\}$$

nicht kontextfrei ist.

10 Punkte

Aufgabe 4

Wir betrachten die Sprache

$$L_{\mathrm{all}} = \{ \mathrm{Kod}(M) \mid M \text{ ist eine TM mit } L(M) = \{0,1\}^* \}.$$

Geben Sie eine Reduktion von einer der Sprachen $L_{\rm H}, L_{\rm diag}, L_{\rm U}$ oder $L_{\rm empty}$ an, um zu zeigen, dass $L_{\rm all} \notin \mathcal{L}_{\rm R}$ gilt.

Aufgabe 5

Zeigen Sie, dass das Problem, für jedes $x \in \{0,1\}^*$ die Kolmogorov-Komplexität K(x) zu berechnen, algorithmisch unlösbar ist.

Aufgabe 6

Zeigen Sie, dass 3-SAT \leq_p VC gilt, indem Sie explizit eine Polynomzeitreduktion angeben und deren Korrektheit nachweisen. **10 Punkte**