



Eidgenössische Technische Hochschule Zürich
Swiss Federal Institute of Technology Zurich

Departement Informatik

Theoretische Informatik

Prof. Dr. Juraj Hromkovič

Prof. Dr. Emo Welzl

Sessionsprüfung

Zürich, 25. Januar 2011

Aufgabe 1

Für ein Wort $w = a_n a_{n-1} \dots a_0$ mit $a_i \in \{1, 2, 3, 4, 5\}$ für $i \in \{0, \dots, n\}$ sei $\text{Nummer}_{10}(w)$ definiert als die natürliche Zahl $\sum_{i=0}^n a_i \cdot 10^i$ mit der Dezimaldarstellung w .

Wir betrachten die Sprache

$$L = \{w \in \{1, 2, 3, 4, 5\}^* \mid \text{Nummer}_{10}(w) = 0 \pmod{6}\}.$$

- (a) Konstruieren Sie einen (deterministischen) endlichen Automaten, der L akzeptiert.
- (b) Beschreiben Sie die Klassen $\text{Kl}[q]$ für alle Zustände q Ihres in Aufgabenteil (a) konstruierten Automaten.

5+5 Punkte

Aufgabe 2

Zeigen Sie, dass die Sprache

$$L = \{0^p \mid p \in \mathbb{N} \text{ ist eine Primzahl}\}$$

nicht regulär ist.

5 Punkte

Aufgabe 3

Verwenden Sie den CYK-Algorithmus um festzustellen, ob das Wort $w = abab$ in der Sprache der kontextfreien Grammatik $G = (\{S, A, B, C\}, \{a, b\}, P, S)$ enthalten ist, wobei

$$\begin{aligned} P = \{ & S \rightarrow AB, S \rightarrow AC, S \rightarrow BC, A \rightarrow AA, A \rightarrow CB, A \rightarrow a, \\ & B \rightarrow BA, B \rightarrow AS, B \rightarrow BS, B \rightarrow CC, C \rightarrow a, C \rightarrow b \}. \end{aligned}$$

10 Punkte

(bitte wenden)

Aufgabe 4

- (a) Formulieren Sie das Pumping-Lemma für kontextfreie Sprachen.
- (b) Wenden Sie das Pumping-Lemma für kontextfreie Sprachen an, um zu zeigen, dass die Sprache

$$L = \{a^i b^j c^k \mid i, j, k \in \mathbb{N}, k = \max\{i, j\}\}$$

nicht kontextfrei ist.

3+7 Punkte

Aufgabe 5

- (a) Definieren Sie die Diagonalsprache L_{diag} .
- (b) Zeigen Sie, dass $L_{\text{diag}} \notin \mathcal{L}_{\text{RE}}$ gilt.

2+3 Punkte

Aufgabe 6

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

10 Punkte

Aufgabe 7

Wir betrachten die beiden Sprachen

$$\text{SAT} = \{\Phi \mid \Phi \text{ ist eine erfüllbare Formel in KNF}\}$$

und

$$\text{CLIQUE} = \{(G, k) \mid G \text{ ist ein ungerichteter Graph, der eine } k\text{-Clique enthält}\}.$$

Zeigen Sie, dass $\text{SAT} \leq_p \text{CLIQUE}$ gilt.

10 Punkte