



Übungen zur Lehrveranstaltung
Theoretische Informatik und Logik

Sommersemester 2024

3. Übungsblatt

29. April–05. Mai 2024

Die folgenden Aufgaben werden nicht in den Übungen besprochen und dienen der Selbstkontrolle.

Aufgabe E

Geben Sie eine Turing-Maschine $\mathcal{A}_{\text{mod}2}$ an, die die Funktion $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ mit $f(x) = (x \bmod 2)$ berechnet. Stellen Sie dabei die Zahlen in unärer Kodierung dar.

Aufgabe F

Es sei $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ mit $f(x) = \lfloor \log_{10}(x) \rfloor$. Geben Sie ein WHILE-Programm an, welches f berechnet.

Aufgabe G

Welche der folgenden Aussagen sind wahr? Begründen Sie Ihre Antwort.

- Die Menge der Instanzen des Postschen Korrespondenzproblems, welche eine Lösung haben, ist semi-entscheidbar.
- Das Postsche Korrespondenzproblem ist bereits über dem Alphabet $\Sigma = \{a, b\}$ nicht entscheidbar.
- Es ist entscheidbar, ob eine Turingmaschine nur Wörter akzeptiert, die Palindrome sind. (Ein Palindrom ist ein Wort $w = a_1 \dots a_n$ mit $a_1 \dots a_n = a_n \dots a_1$.)
- \mathbf{P}_{halt} ist semi-entscheidbar.
- Es ist nicht entscheidbar, ob die von einer deterministischen Turing-Maschine berechnete Funktion total ist.
- Es gibt reguläre Sprachen, die nicht semi-entscheidbar sind.

Aufgabe 1

Besitzen folgende Instanzen P_i des Postschen Korrespondenzproblems Lösungen? Begründen Sie Ihre Antwort.

$$\text{a) } P_1 = \begin{bmatrix} a \\ aaa \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} abaaa \\ ab \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} ab \\ b \end{bmatrix}$$

$$\text{b) } P_2 = \begin{bmatrix} ab \\ aba \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} baa \\ aa \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} aba \\ baa \end{bmatrix}$$

$$\text{c) } P_3 = \begin{bmatrix} bba \\ b \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} ba \\ baa \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} ba \\ aba \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} ab \\ bba \end{bmatrix}$$

(Für einige Teilaufgaben ist die Verwendung eines Computers sinnvoll.)

Aufgabe 2

Zeigen Sie, dass das Postsche Korrespondenzproblem über einem einelementigen Alphabet entscheidbar ist.

Aufgabe 3

Es sei

$$\mathbf{T} := \{\text{enc}(\mathcal{M}) \mid \mathcal{M} \text{ ist eine Turing-Maschine, welche } w^{\mathcal{R}} \text{ akzeptiert, falls sie } w \text{ akzeptiert}\},$$

wobei $w^{\mathcal{R}}$ das zu w umgekehrte Wort ist. Zeigen Sie, dass \mathbf{T} nicht entscheidbar ist.

Aufgabe 4

Zeigen Sie, dass weder das Äquivalenzproblem $\mathbf{P}_{\text{äquiv}}$ für Turing-Maschinen noch dessen Komplement $\overline{\mathbf{P}_{\text{äquiv}}}$ semi-entscheidbar ist, wobei

$$\mathbf{P}_{\text{äquiv}} := \{\text{enc}(\mathcal{M}_1) \#\#\text{enc}(\mathcal{M}_2) \mid L(\mathcal{M}_1) = L(\mathcal{M}_2)\},$$

$$\overline{\mathbf{P}_{\text{äquiv}}} := \{\text{enc}(\mathcal{M}_1) \#\#\text{enc}(\mathcal{M}_2) \mid L(\mathcal{M}_1) \neq L(\mathcal{M}_2)\}.$$

Zeigen Sie dazu, dass $\mathbf{P}_{\text{halt}} \leq_m \mathbf{P}_{\text{äquiv}}$ und $\mathbf{P}_{\text{halt}} \leq_m \overline{\mathbf{P}_{\text{äquiv}}}$ gilt. Weshalb zeigt dies die Aussage?