



Übungen zur Lehrveranstaltung  
**Theoretische Informatik und Logik**

Sommersemester 2022

**3. Übungsblatt**

Woche vom 2. bis 6. Mai 2022

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.

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

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

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?