

Theoretische Informatik 1 (Bachelor)

Übungsblatt 6 (für die 47. Kalenderwoche)

zur Vorlesung von Prof. Dr. J. Dassow
im Wintersemester 2007/2008

Magdeburg, 13. November 2007

1. Eine Menge $A \subseteq X^*$ heißt *semi-entscheidbar*, falls die „halbe“ charakteristische Funktion von A , nämlich $\chi'_A: X^* \rightarrow \{0, 1\}$, berechenbar ist. Hierbei ist für alle $w \in X^*$:

$$\chi'_A(w) = \begin{cases} 1 & \text{falls } w \in A, \\ \text{nicht definiert} & \text{falls } w \notin A, \end{cases}$$

Man beweise: Eine Menge $A \subseteq X^*$ ist entscheidbar genau dann, wenn sowohl die Menge A als auch ihr Komplement \overline{A} (also $X^* \setminus A$) semi-entscheidbar sind.

2. Finden Sie für folgende Belegungen des Postschen Korrespondenzproblems über dem Alphabet $\{a, b\}$ Lösungen oder zeigen Sie, dass es keine Lösungen gibt.

- $\{(a, aa), (bb, b), (a, bb)\}$,
- $\{(a, aaa), (aab, b), (abaa, ab)\}$,
- $\{(ab, a), (ba, bab), (b, aa), (ba, ab)\}$,
- $\{(ab, aba), (baa, aa), (aba, baa)\}$,

3. Beweisen Sie, dass das Problem

Gegeben: Alphabet X , $n \geq 1$,
 $\{(u_1, v_1), (u_2, v_2), \dots, (u_n, v_n)\}$ mit $u_i, v_i \in X^+$ und $|u_i| = |v_i|$ für $1 \leq i \leq n$,

Frage: Gibt es eine Folge $i_1 i_2 \dots i_k$ mit $k \geq 1$, $1 \leq i_j \leq n$ für $1 \leq j \leq k$ und
 $u_{i_1} u_{i_2} \dots u_{i_k} = v_{i_1} v_{i_2} \dots v_{i_k}$?

entscheidbar ist.

- 4* Beweisen Sie, dass das Problem

Gegeben: Alphabet X mit $|X| = 1$, $n \geq 1$,
 $\{(u_1, v_1), (u_2, v_2), \dots, (u_n, v_n)\}$ mit $u_i, v_i \in X^+$ für $1 \leq i \leq n$,

Frage: Gibt es eine Folge $i_1 i_2 \dots i_k$ mit $k \geq 1$, $1 \leq i_j \leq n$ für $1 \leq j \leq k$ und
 $u_{i_1} u_{i_2} \dots u_{i_k} = v_{i_1} v_{i_2} \dots v_{i_k}$?

entscheidbar ist.

- 5* Beweisen Sie, dass das Problem

Gegeben: Turing-Maschine M ,
Frage: Stoppt M bei leerem Wort als Eingabe?

unentscheidbar ist.

Hinweis: Benutzen Sie das Halteproblem für Turing-Maschinen.

*Diese Aufgabe zählt nicht zu den zu votierenden Aufgaben.