

## Übungsblatt 11

Besprechung der mündlichen Aufgaben am 14.–18. 01. 2013  
Abgabe der schriftlichen Lösungen bis 15:00 am 23. 1. 2013

**Aufgabe 82** Für  $D \in \{L, R, N\}$  sei *mündlich*

$$L_{-D} = \left\{ w \in \{0, 1\}^* \mid \begin{array}{l} M_w \text{ ist eine 1-DTM, die bei Eingabe } \varepsilon \\ \text{niemals die Kopfbewegung } D \text{ ausführt} \end{array} \right\}.$$

Für welche Werte von  $D$  ist die Sprache  $L_{-D}$  entscheidbar? Begründen Sie.

**Aufgabe 83** Zeigen Sie: *mündlich*

- (a) Die Reduktionsrelation  $\leq$  ist reflexiv und transitiv, aber nicht antisymmetrisch.
- (b) Die Klasse RE ist unter  $\leq$  abgeschlossen.
- (c) Die Sprache  $B = \{1\}$  ist REC-vollständig.
- (d) Das spezielle Halteproblem  $K$  ist RE-vollständig.

**Aufgabe 84** Zeigen Sie: *mündlich*

- (a) Die Sprache  $\{w\#x\#y \mid w, x, y \in \{0, 1\}^* \text{ und } M_w \text{ ist eine DTM mit } M_w(x) = y\}$  ist RE-vollständig.
- (b) Eine Sprache  $A$  ist genau dann RE-vollständig, wenn  $\bar{A}$  co-RE-vollständig ist.
- (c) Es gibt keine RE-vollständige Sprache, die auch co-RE-vollständig ist.

**Aufgabe 85** Sind folgende Aussagen wahr? Begründen Sie. *mündlich*

- (a) Aus  $A \leq B$  und  $B \in \text{CSL}$  folgt  $A \in \text{CSL}$ .
- (b) Wenn  $A^*$  regulär ist, dann kann  $A \cap \{1\}^*$  unentscheidbar sein.
- (c)  $A^*$  ist für jede Sprache  $A \subseteq \{0, 1\}^*$  semi-entscheidbar.

**Aufgabe 86** *mündlich, optional*

Für zwei Sprachen  $A$  und  $B$  sei die *markierte Vereinigung*  $A \oplus B$  definiert durch

$$A \oplus B = \{0x \mid x \in A\} \cup \{1x \mid x \in B\}.$$

Zeigen Sie für beliebige Sprachen  $A$ ,  $B$  und  $C$ :

- (a)  $A \leq A \oplus B$  und  $B \leq A \oplus B$ .

- (b)  $A \oplus B$  ist genau dann entscheidbar, wenn  $A$  und  $B$  entscheidbar sind.
- (c)  $A \oplus B$  ist genau dann semi-entscheidbar, wenn  $A$  und  $B$  semientscheidbar sind.
- (d) Es gilt genau dann  $A \oplus B \leq C$ , wenn  $A \leq C$  und  $B \leq C$  gilt.

**Aufgabe 87** Zeigen Sie: *mündlich, optional*

- (a) Durch  $A \equiv B : \Leftrightarrow A \leq B$  und  $B \leq A$  wird eine Äquivalenzrelation auf der Menge der Sprachen definiert.

*Bemerkung:* Die durch  $A$  repräsentierte Äquivalenzklasse  $[A]$  wird auch der *Grad* (engl. *degree*) von  $A$  genannt und mit  $\text{deg}(A)$  bezeichnet.

- (b) Durch  $\text{deg}(A) \leq \text{deg}(B) : \Leftrightarrow A \leq B$  wird eine Ordnung auf der Menge der Grade definiert.

*Hinweis:* Zeigen Sie insbesondere, dass diese Ordnung wohldefiniert, also unabhängig von der Wahl der Repräsentanten ist.

- (c) Bestimmen Sie das Infimum von  $\text{deg}(H)$  und  $\text{deg}(\bar{H})$ .
- (d) Jede endliche nichtleere Menge von Graden besitzt ein Supremum.

*Hinweis:* Betrachten Sie zunächst zweielementige Mengen.

**Aufgabe 88** *15 Punkte*

Bestimmen Sie, welche der folgenden Sprachen entscheidbar, semi-entscheidbar, oder nicht semi-entscheidbar sind. Begründen Sie.

- (a)  $L_1 = \{w \in \{0, 1\}^* \mid \text{es gibt ein } w' \in \{0, 1\}^* \text{ mit } M_w(w') = 0\}$  *(mündlich)*
- (b)  $L_2 = \{w \in \{0, 1\}^* \mid \text{es gibt ein } w' \in \{0, 1\}^* \text{ mit } M_{w'}(w) = 0\}$  *(mündlich)*
- (c)  $L_3 = \{w \in \{0, 1\}^* \mid \text{es gibt ein } w' \neq w \text{ mit } L(M_w) = L(M_{w'})\}$  *(3 Punkte)*
- (d)  $L_4 = \{w \in \{0, 1\}^* \mid L(M_w) \text{ ist rekursiv aufzählbar}\}$  *(3 Punkte)*
- (e)  $L_5 = \{w \in \{0, 1\}^* \mid M_w(w) \text{ besucht kein Bandfeld mehrmals}\}$  *(3 Punkte)*
- (f)  $L_6 = \{w \in \{0, 1\}^* \mid M_w(w) = w\}$  *(3 Punkte)*
- (g)  $L_7 = \{w \in \{0, 1\}^* \mid \overline{L(M_w)} \text{ ist semi-entscheidbar}\}$  *(3 Punkte)*

**Aufgabe 89** *10 Punkte*

Betrachten Sie die Sprache  $\text{Eq} = \{v\#u \mid L(M_v) = L(M_u)\}$ . Zeigen Sie:

- (a) Das Halteproblem lässt sich auf Eq reduzieren. *(4 Punkte)*
- (b) Das Halteproblem lässt sich auf  $\overline{\text{Eq}}$  reduzieren. *(4 Punkte)*
- (c) Weder Eq noch  $\overline{\text{Eq}}$  sind semi-entscheidbar. *(2 Punkte)*

**Aufgabe 90** Für eine Sprachklasse  $\mathcal{S}$  sei *5 Punkte*

$$L_{\mathcal{S}} = \{w \in \{0, 1\}^* \mid L(M_w) \in \mathcal{S}\}.$$

Beweisen sie folgende Variante des Satzes von Rice:  $L_{\mathcal{S}}$  ist unentscheidbar, außer wenn  $L_{\mathcal{S}} \in \{\emptyset, \{0, 1\}^*\}$  ist.