

Übungsblatt 10

Besprechung der mündlichen Aufgaben am 9.–13. 1. 2012
Abgabe der schriftlichen Lösungen bis 11:10 am 18. 1. 2012

Aufgabe 73

mündlich

Die Goldbachsche Vermutung lautet: Jede gerade Zahl größer 2 ist die Summe zweier Primzahlen. Es ist nicht bekannt, ob diese Vermutung richtig ist.

(a) Zeigen Sie, dass folgende Funktion $f : \{0, 1\}^* \rightarrow \{0, 1\}^*$ berechenbar ist:

$$f(x) = \begin{cases} 1, & \text{falls die Goldbachvermutung richtig ist,} \\ 0, & \text{sonst.} \end{cases}$$

(b) Beschreiben Sie informell eine DTM M , die bei einer beliebigen Eingabe $x \in \{0, 1\}^*$ genau dann eine 0 ausgibt, wenn die Goldbachvermutung falsch ist.

Aufgabe 74

mündlich

Zeigen Sie, dass CSL eine echte Teilklasse von REC ist. (*Hinweis:* Betrachten Sie das Komplement D der Sprache $\{w \in \{0, 1\}^+ \mid M_w \text{ ist eine 1-NTM, die die Eingabe } w \text{ akzeptiert ohne dabei den Bereich der Eingabe zu verlassen}\}$.)

Aufgabe 75

mündlich, optional

Seien Σ, Γ Alphabete mit $\# \notin \Sigma \cup \Gamma$. Für eine partielle Funktion $f : \Sigma^* \rightarrow \Gamma^* \cup \{\uparrow\}$ sei $\text{graph}(f) = \{x\#f(x) \mid x \in \text{dom}(f)\}$ der Graph von f .

(a) Zeigen Sie, dass eine partielle Funktion genau dann berechenbar ist, wenn ihr Graph semi-entscheidbar ist.

(b) Zeigen Sie, dass der Graph einer totalen Funktion genau dann entscheidbar ist, wenn er semi-entscheidbar ist.

Aufgabe 76

mündlich

Zeigen Sie die Äquivalenz folgender Aussagen:

- A ist semi-entscheidbar,
- $\hat{\chi}_A$ ist berechenbar,
- A ist Definitionsbereich einer berechenbaren partiellen Funktion f .

Aufgabe 77

mündlich

Sei Σ ein durch $<$ geordnetes Alphabet. Dann ist die *lexikographische Ordnung* $<$ auf Σ^* wie folgt definiert. Es ist $x < y$, falls gilt:

- $|x| < |y|$ oder
- $|x| = |y|$ und $\exists i \leq |x| : x_1 \cdots x_{i-1} = y_1 \cdots y_{i-1}$ und $x_i < y_i$.

Eine Funktion $f : \Gamma^* \rightarrow \Sigma^*$ heißt *monoton*, falls $f(x) \leq f(y)$ für alle Wörter $x \leq y$ gilt. Eine Sprache A heißt *in lexikographischer Ordnung rekursiv aufzählbar*, falls A leer oder Bild einer monotonen berechenbaren Funktion ist. Zeigen Sie die Äquivalenz folgender Aussagen:

- A ist entscheidbar,
- χ_A ist berechenbar,
- A ist in lexikographischer Ordnung rekursiv aufzählbar,
- A wird von einer DTM akzeptiert, die bei allen Eingaben hält.
- A wird von einer NTM akzeptiert, die bei allen Eingaben hält.

Aufgabe 78

mündlich

Gelten folgende Aussagen für beliebige semi-entscheidbare Sprachen A und beliebige entscheidbare Sprachen B ? Begründen Sie.

- $A \setminus B$ ist entscheidbar,
- $A \setminus B$ ist unentscheidbar,
- $A \setminus B$ ist semi-entscheidbar,
- $B \setminus A$ ist entscheidbar,
- $B \setminus A$ ist semi-entscheidbar.

Aufgabe 79

10 Punkte

Zeigen Sie, dass jede unendliche semi-entscheidbare Sprache eine unendliche entscheidbare Teilmenge besitzt. (*Hinweis:* Konstruieren Sie eine Teilmenge, die in lexikographischer Ordnung rekursiv aufzählbar ist.)

Aufgabe 80

10 Punkte

Zeigen Sie die Äquivalenz folgender Aussagen:

- A ist vom Typ 0,
- A wird von einer 1-NTM akzeptiert.

Aufgabe 81

10 Punkte

Für $D \in \{L, R, N\}$ sei

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

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