## **Endterm Vorbereitung**

## 1. Betrachte

 $L_{\not\subseteq} = \{ \operatorname{Kod}(M_1) \# \operatorname{Kod}(M_2) \mid M_1 \text{ und } M_2 \text{ sind TMs mit } L(M_1) \not\subseteq L(M_2) \}$   $L_{U,\lambda} = \{ \operatorname{Kod}(M) \mid M \text{ ist eine TM und } \lambda \in L(M) \}$   $L_{\operatorname{intersect}} = \{ \operatorname{Kod}(M_1) \# \operatorname{Kod}(M_2) \# w \mid M_1 \text{ und } M_2 \text{ sind TMs mit } w \in L(M_1) \cap L(M_2) \}$ 

- (a) Zeige  $L_{\text{intersect}} \notin \mathcal{L}_{R}$
- (b) Zeige  $L_{\text{intersect}} \leq_{\text{EE}} L_{\text{U},\lambda}$
- (c) Zeige  $L_{U,\lambda} \leq_{EE} L_{\emptyset}$
- 2. (a) Entwerfe eine reguläre Grammatik für folgende Sprache:

$$L_a = \{w \in \{a,b\} \mid 1 \le |w|_a \le 2 \text{ oder } w \text{ enthält das Teilwort } baaab\}$$

Begründe deinen Entwurf kurz.

(b) Entwerfe eine Grammatik für folgende Sprache:

$$L_b = \{a^i b^j c^k \mid i, j, k \in \mathbb{N}, i = j + k\}$$

Begründe deinen Entwurf kurz.

(c) Betrachte die Grammatik  $G_c = (\{S, X, Y\}, \{0, 1\}, P_c, S)$  mit

$$P_c = \{S \to XY, \\ X \to 0X1 \mid \lambda, \\ Y \to 1Y1 \mid X\}$$

Gib die erzeugte Sprache der Grammatik  $G_c$  an und begründe kurz.

- 3. Seien  $L \in \text{NTIME}(f)$  und  $L' \in \text{TIME}(f)$ . Zeige, dass dann  $L L' \in \text{NTIME}(f)$  gilt.
- 4. (a) Sei VIERFACH-SAT die Menge aller KNF-Formeln, welche vier erfüllende Belegungen hat.

Zeige, dass VIERFACH-SAT NP-vollständig ist.

(b) [Aufgabe 4 – Endterm 2017]

Wir nennen eine Klausel einer KNF-Formel *monoton*, wenn sie entweder keine negierten Variablen oder nur negierte Variablen enthält. Wir betrachten die Menge non-3-monotone-3SAT aller erfüllbaren KNF-Formeln, die aus Klauseln der Länge höchstens 3 bestehen und keine monotonen Klauseln der Länge genau 3 enthalten (Monotone Klauseln der Längen 2 und 1 sind somit erlaubt). Zeige, dass non-3-monotone-3SAT NP-vollständig ist.