

Theoretische Informatik

Prof. Dr. Juraj Hromkovič http://www.ita.inf.ethz.ch/theoInf17

2. Zwischenklausur

Zürich, 15. Dezember 2017

Aufgabe 1

(a) Wir betrachten die Sprache

 $L_{\cap=\emptyset} = \{ \operatorname{Kod}(M_1) \# \operatorname{Kod}(M_2) \mid M_1 \text{ und } M_2 \text{ sind TM und } L(M_1) \cap L(M_2) = \emptyset \}$.

Zeigen Sie, dass $L_{\cap=\emptyset} \notin \mathcal{L}_R$ gilt, indem Sie eine konkrete Reduktion von einer der in der Vorlesung betrachteten Sprachen angeben und die Korrektheit dieser Reduktion nachweisen.

(b) Zeigen Sie, dass $(L_{\text{empty}})^{\complement} \in \mathcal{L}_{\text{RE}}$ gilt.

5+5 Punkte

Aufgabe 2

Zeigen Sie, dass $L_{\rm U} \leq_{\rm R} L_{\rm H,\lambda}$ gilt, indem Sie eine konkrete Reduktion angeben und die Korrektheit dieser Reduktion beweisen. 10 Punkte

Aufgabe 3

Verwenden Sie das Pumping-Lemma für kontextfreie Sprachen, um zu zeigen, dass die Sprache

 $L = \{0^n 1^{n^2} \mid n \in \mathbb{N} - \{0\}\}\$

nicht kontextfrei ist. 10 Punkte

Aufgabe 4

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).

Zeigen Sie, dass non-3-monotone-3SAT NP-vollständig ist.

Hinweis: Sie dürfen für Ihren Beweis voraussetzen, dass die in der Vorlesung oder in den Übungen betrachteten Probleme SAT, 3SAT, E3SAT, VIERFACH-SAT, CLIQUE, VC, SCP und DS NP-schwer sind.

10 Punkte