

## Theorie der Informatik (CS 206)

Prof. Dr. M. Helmert, Prof. Dr. C. Tschudin  
Dr. M. Wehrle  
Frühjahrssemester 2013

Universität Basel  
Fachbereich Informatik

### Übungsblatt 9

**Abgabe: 8. Mai**

#### Aufgabe 9.1 (Satz von Rice, 2+2 Punkte)

Betrachten Sie die folgenden Probleme.

- (a)  $L_1 := \{w \in \{0,1\}^* \mid M_w \text{ angesetzt auf ein } n \in \mathbb{N} \text{ berechnet } n + 1\}$
- (b)  $L_2 := \{w \in \{0,1\}^* \mid M_w \text{ angesetzt auf ein } n \in \mathbb{N} \text{ berechnet } \textit{nicht } n + 1\}$

Zeigen Sie mit dem Satz von Rice, dass  $L_1$  und  $L_2$  nicht entscheidbar sind. Untersuchen Sie weiterhin, welche der Probleme semi-entscheidbar und welche nicht semi-entscheidbar sind, und beweisen Sie Ihre Antworten.

#### Aufgabe 9.2 (PCP, 2+2 Punkte)

Betrachten Sie folgende Instanzen des PCP. Welche Instanzen besitzen eine Lösung? Begründen Sie Ihre Antwort.

- (a)  $X = \{(aba, a), (ba, babab)\}$
- (b)  $Y = \{(bab, ba), (aaabb, a), (ab, abbab)\}$

#### Aufgabe 9.3 (PCP mit 2-elementigem Alphabet, 4 Punkte)

Zeigen Sie durch Reduktion von PCP, dass das Postsche Korrespondenzproblem bereits unentscheidbar ist, wenn man sich auf das Alphabet  $\{0, 1\}$  beschränkt.

*Tipp:* Betrachten Sie eine allgemeine PCP-Instanz  $K = ((x_1, y_1), \dots, (x_n, y_n))$  über einem Alphabet  $\Sigma = \{a_1, \dots, a_m\}$  und geben Sie eine Reduktionsfunktion  $f$  an, die jedem Zeichen aus  $\Sigma$  ein eindeutiges Wort aus  $\Gamma = \{0, 1\}^*$  zuordnet. Beachten Sie, dass auf diese Weise kodierte Wörter über  $\Gamma$  wieder eindeutig den entsprechenden Wörtern über  $\Sigma$  zugeordnet werden können. Argumentieren Sie, dass diese Funktion  $f$  den Anforderungen einer Reduktionsfunktion genügt.