

# Einführung in die Theoretische Informatik

## Tutorium X

Michael R. Jung

13.01.2016



1 REC-Vollständigkeit

2 Post'sches Korrespondenzproblem



## Aufgabe 1

Nennen Sie eine REC-vollständige Sprache.

Lösung:  $\{1\}$  via  $\chi_L$  für eine entscheidbare Sprache  $L$ .



## Aufgabe 2

Zeigen Sie, dass alle Sprachen  $L \neq \emptyset$  REC-schwer sind.



Sei  $\Sigma^* \supseteq L \neq \emptyset$  und  $\square \notin \Sigma$  sowie  $\Sigma^* \ni x \in L$ .

Zu zeigen:  $L$  ist REC-schwer.

### Beweis.

Sei  $\Pi^* \supseteq A \in \text{REC}$  und  $M$  eine DTM die  $\chi_A$  berechnet.

Konstruiere nun eine DTM  $M'$ , die eine Reduktionsfunktion  $f$  folgendermaßen berechnet:

- Bei Eingabe eines  $y \notin \Pi^*$  setze  $f(y) := \square$ .
- Bei Eingabe eines  $y \in \Pi^*$  simuliere  $M(y)$ . Nun ist

$$f(y) = \begin{cases} x, & \chi_A(y) = 1 \\ \square, & \chi_A(y) = 0. \end{cases}$$

Offensichtlich ist  $f$  berechenbar und eine Reduktion von  $A$  auf  $L$ .



## PCP

Sei  $\Sigma$  ein Alphabet mit  $\# \notin \Sigma$ . Seien Wortpaare  $(x_1, y_1), \dots, (x_k, y_k)$  über  $\Sigma$  gegeben.

Gesucht wird eine endliche Folge  $\alpha = (i_1, \dots, i_n), n \geq 1$  von Indizes ( $i_j \in \{1, \dots, k\}$ ) mit  $x_{i_1} \dots x_{i_n} = y_{i_1} \dots y_{i_n}$ .

## MPCP

Eine MPCP-Instanz ist eine PCP-Instanz, bei der man sich fragt, ob es eine Lösung gibt mit  $i_1 = 1$ , d.h. ob eine Lösung für die PCP-Instanz existiert, die mit dem ersten Paar beginnt.



## Aufgabe 3

Geben Sie für die PCP-Instanz

$$\begin{pmatrix} 01 & 0 & 10 & 10 \\ 1 & 01 & 100 & 00 \end{pmatrix}$$

eine Lösung an.

Lösung:

$\alpha = (2, 4, 1)$ ,  $w = x_2x_4x_1 = y_2y_4y_1 = 01001$ . Alle Lösungen mit Indexfolgenlänge  $\leq 11$  findet ihr auf der Tutoriumswebseite.



## Aufgabe 4

Warum kann es für die PCP-Instanz

$$\begin{pmatrix} 01 & 010 & 10 & 10 \\ 11 & 01 & 100 & 00 \end{pmatrix}$$

keine Lösung geben?

Lösung:

Weil keines der Paare das letzte/abschließende sein kann, da die Suffixe der Länge 1 bzw. 2 nicht übereinstimmen.



## Aufgabe 5

Geben Sie zu der Grammatik  $G = (\{S, B\}, \{a, b, c\}, P, S)$  mit

$$P : \quad S \rightarrow aSBc | \varepsilon$$

$$cB \rightarrow Bc$$

$$aB \rightarrow ab$$

$$bB \rightarrow bb$$

die nach VL zugehörige MPCP-Instanzen für

**1**  $w_1 = \varepsilon$  und

**2**  $w_2 = aabbcc$

sowie jeweils eine Lösung an.



## Lösung:

## 1 Instanz:

$$\left( \begin{array}{cccccccccccc|c} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 & 9 & 10 & 11 & 12 & 13 \\ \langle & S & S & cB & aB & bB & S & B & a & b & c & | & \rangle \\ \langle |S & aSBc & & Bc & ab & bb & S & B & a & b & c & | & \rangle \end{array} \right)$$

Lösung: (1, 12, 3, 13),  $\langle |S| \rangle$ 

## 2 Instanz:

$$\left( \begin{array}{cccccccccccc|c} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 & 9 & 10 & 11 & 12 & 13 \\ \langle & S & S & cB & aB & bB & S & B & a & b & c & | & aabbcc \rangle \\ \langle |S & aSBc & & Bc & ab & bb & S & B & a & b & c & | & \rangle \end{array} \right)$$

Lösung: (1, 12, 2, 12, 9, 2, 8, 11, 12, 9, 9, 3, 8, 4, 11, 12,  
9, 5, 8, 11, 11, 12, 9, 9, 6, 11, 11, 12, 13),  
 $\langle |S|aSBc|aaSBcBc|aaBBcc|aabBcc|aabbcc| \rangle$ 