

# Übung 11: Aussagen über TMs und PCP

Theoretische Informatik Sommersemester 2013

Markus Kaiser

July 8, 2013

## Definition (Spezielles Halteproblem)

Gegeben ein **Wort**  $w \in \{0, 1\}^*$ .

Hält  $M_w$  bei Eingabe  $w$ ?

$$K := \{w \mid M_w[w] \downarrow\}$$

## Satz

*Das spezielle Halteproblem ist **nicht entscheidbar**.*

- Hält eine Turingmaschine mit sich selbst als Eingabe?
- $w$  ist die **Gödelisierung** von  $M_w$ .
- $K$  ist semi-entscheidbar,  $\bar{K}$  **nicht**.

## Definition (Allgemeines Halteproblem)

Gegeben **Wörter**  $w, x \in \{0, 1\}^*$ .

Hält  $M_w$  bei Eingabe  $x$ ?

$$H := \{w\#x \mid M_w[x] \downarrow\}$$

## Satz

*Das allgemeine Halteproblem ist **nicht entscheidbar**.*

- Es ist  $K \leq H$ . Warum?

## Definition (Rekursiv aufzählbar)

Eine Menge  $A$  heißt **rekursiv aufzählbar** wenn  $A = \emptyset$  oder es eine **berechenbare** totale Funktion  $f : \mathbb{N} \rightarrow A$  gibt, so dass

$$A = \{f(0), f(1), \dots\} = \bigcup_{n \in \mathbb{N}} \{f(n)\}$$

## Äquivalent:

- $A$  rekursiv aufzählbar
- $A$  semi-entscheidbar, also  $\chi'_A$  berechenbar
- $A = L(M)$  für eine TM  $M$
- $A$  ist Bild oder Urbild einer berechenbaren Funktion

## Satz (Rice)

Sei  $F$  eine Menge berechenbarer Funktionen.  
Sei weder  $F = \emptyset$  noch  $F = \text{alle ber. Funktionen}$  ( $F$  nicht trivial).  
Dann ist **unentscheidbar**, ob die von einer gegebenen TM  $M_w$  berechnete Funktion in  $F$  ist, also ob  $\varphi_w \in F$ .

- Nicht-triviale **semantische** Eigenschaften von Programmen sind unentscheidbar.
- **Termination** ist unentscheidbar.

## Rice-Shapiro:

- Termination ist nicht semi-entscheidbar.
- Nicht-Termination ist nicht semi-entscheidbar.

## Definition (Postisches Korrespondenzproblem)

Gegeben **endliche Folge**  $(x_1, y_1), \dots, (x_k, y_k)$  mit  $x_i, y_i \in \Sigma^+$ .  
 Gibt es eine **Folge von Indizes**  $i_1, \dots, i_n \in \{1, \dots, k\}$  mit

$$x_{i_1} \dots x_{i_n} = y_{i_1} \dots y_{i_n}$$

$x_i$
$y_i$

001
00

10
11

1
10

1

2

3

## Satz

Das PCP ist **unentscheidbar**, aber semi-entscheidbar.

## Idee

Mögliche Lösungen aufzählen, richtige Lösungen identifizieren

$$\frac{x_i}{y_i}$$

$$\frac{001}{00}$$

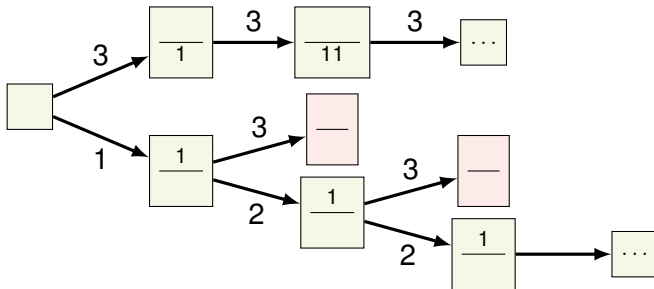
$$\frac{01}{10}$$

$$\frac{1}{11}$$

1

2

3



$$L = \{(12^*3)^+\}$$

## Idee

Mögliche Lösungen aufzählen, richtige Lösungen identifizieren

$$\frac{x_i}{y_i}$$

$$\frac{001}{00}$$

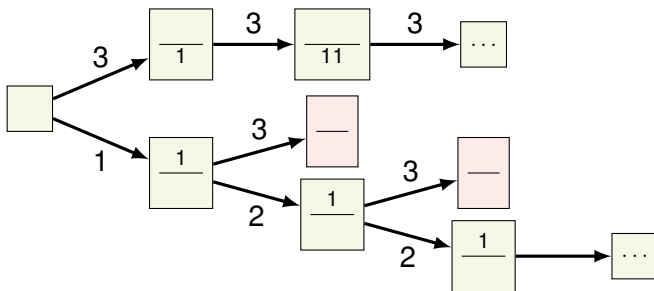
$$\frac{01}{10}$$

$$\frac{1}{11}$$

1

2

3



$$L = \{(12^*3)^+\}$$