

Wiederholung Multiple-Choice-Test zu Berechenbarkeit und Komplexität (A)

TU Berlin, 04.04.2019

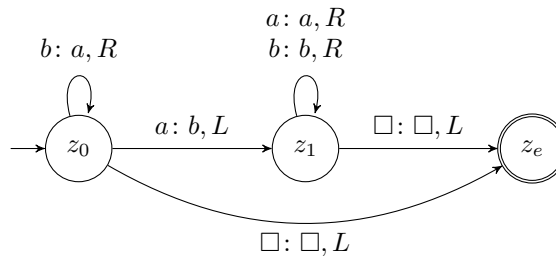
(Niedermeier/Bentert/Zschoche, Wintersemester 2018/2019)

Arbeitszeit: 20 Minuten, Gesamtpunktzahl: 25

Hinweis: Je Aufgabe ist **mindestens** eine Antwortmöglichkeit korrekt.Sobald eine **falsche** Antwortmöglichkeit angekreuzt wurde, gibt es **Null** Punkte für die betroffene Aufgabe.**Aufgabe 1: Turing-Maschinen**

(6 Punkte)

Betrachten Sie die Turing-Maschine $M = (\{z_0, z_1, z_e\}, \{a, b\}, \{a, b, \square\}, \delta, z_0, \square, \{z_e\})$, wobei δ die folgende graphische Darstellung hat:



Welche der folgenden Aussagen sind korrekt?

Hinweis zur Notation: Im Folgenden steht „Eingabe“ für den Bandinhalt vor der Berechnung und „Ausgabe“ für den Bandinhalt nach der Berechnung. Der Lese/Schreibkopf steht zu Beginn der Berechnung auf dem ersten Zeichen der Eingabe.

- Die gegebene Turing-Maschine berechnet bei Eingabe $bbab$ die Ausgabe $aabb$.
- Die gegebene Turing-Maschine akzeptiert die Eingabe a .
- Die gegebene Turing-Maschine berechnet bei Eingabe $abab$ die Ausgabe $baab$.
- Die gegebene Turing-Maschine berechnet bei Eingabe $a^i b^j$ mit $i, j \geq 1$ die Ausgabe $ba^{i-1} b^j$.
- Die gegebene Turing-Maschine berechnet bei Eingabe $b^i a^j$ mit $i, j \geq 1$ die Ausgabe $a^i b a^{j-1}$.

Aufgabe 2: GOTO-Berechenbarkeit

(3 Punkte)

Welche der folgenden Aussagen sind korrekt?

- Es existiert eine GOTO-berechenbare Funktion, die LOOP-berechenbar ist.
- Es existiert eine GOTO-berechenbare Funktion, die nicht LOOP-berechenbar ist.
- Es existiert eine GOTO-berechenbare Funktion, die nicht Turing-berechenbar ist.
- Es existiert eine GOTO-berechenbare Funktion, die Turing-berechenbar ist.

Aufgabe 3: **LOOP-Programme**

(6 Punkte)

Betrachten Sie folgendes LOOP-Programm:

Input: Eine natürliche Zahl $n \geq 0$.

```
1  $x_2 := x_2 + 0$ ;  
2  $x_0 := x_0 + 0$ ;  
3 LOOP  $x_1$  DO  
4    $x_2 := x_2 + 1$ ;  
5   LOOP  $x_2$  DO  
6      $x_0 := x_0 + 1$   
7   END;  
8 END;
```

Die „Eingabe“ ist in x_1 gespeichert, die „Ausgabe“ steht am Ende in x_0 und für alle $i \in \mathbb{N} \setminus \{1\}$ ist in der Variable x_i initial 0 gespeichert.

Welche Funktion berechnet das gegebene LOOP-Programm?

$(n^2+n)/2$

$n^2 - n$

$n!$

$\sum_{i=1}^n i$

Aufgabe 4: **Berechenbare Funktionen**

(4 Punkte)

Welche der folgenden Aussagen sind korrekt?

Die nirgends definierte Funktion Ω , die durch $\Omega(x) = \perp$ gegeben ist, ist berechenbar.

Die Ackermannfunktion ist berechenbar.

Die Funktion $P: \{0, 1\}^* \rightarrow \{0, 1\}$, die durch

$$P(x) = \begin{cases} 1, & \text{falls } x \text{ eine PCP-Instanz kodiert, die eine Lösung hat} \\ 0, & \text{sonst.} \end{cases}$$

gegeben ist, ist berechenbar.

Folgende Funktion $P: \{1\}^* \rightarrow \mathbb{N}$ ist berechenbar: Zu jeder Zeichenkette x , die nur aus 1'en besteht, ist $P(x)$ die Größe einer kleinsten Turing-Maschine, die bei leerer Eingabe das Wort x aufs Band schreibt und dann in einen akzeptierenden Zustand geht. Hierbei ist die Größe einer Turing-Maschine definiert als die Anzahl ihrer Zustände.

Aufgabe 5: **Turing-Maschinen**

(6 Punkte)

Welche der folgenden Aussagen sind korrekt?

Für jede totale Funktion $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ gibt es höchstens eine Turing-Maschine, die diese berechnet.

Für jede totale Funktion $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ gibt es mindestens eine Turing-Maschine, die diese berechnet.

Wenn eine totale Funktion f von einer Mehrband-Turing-Maschine berechnet werden kann, dann kann die Funktion f auch von einer Einband-Turing-Maschine berechnet werden.

Seien $f, g: \mathbb{N} \rightarrow \{0, 1\}$ zwei berechenbare Funktionen. Die Funktion $h: \mathbb{N} \rightarrow \{0, 1\}$, die durch $h(x) = (f(x) + g(x)) \pmod{2}$ gegeben ist, ist auch berechenbar.

Jede Turing-berechenbare totale Funktion $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ kann von einer Turing-Maschine akzeptiert werden, deren Lese/Schreibkopf sich in jedem Rechenschritt nach rechts oder nach links bewegt.