

3. Übung zur Vorlesung Theoretische Informatik II

Aufgabe 1 (•): Die *modifizierte Subtraktion* $f : \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0$ ist bekanntlicherweise wie folgt definiert:

$$f(n) := \begin{cases} n - 1 & \text{falls } n > 0 \\ 0 & \text{sonst} \end{cases}$$

Geben Sie die komplette formale Beschreibung einer Turingmaschine M an, die f berechnet, und dokumentieren Sie ausführlich deren Funktionsweise.

Aufgabe 2 (•••): Zeigen Sie, dass die folgenden Funktionen Turing-berechenbar sind, indem Sie passende Turingmaschinen angeben:

- a) $f : \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0$ mit $f(n) := 2 \cdot n$ für alle $n \in \mathbb{N}_0$.
- b) $f : \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0$ mit $f(n) := \lfloor n/4 \rfloor$ für alle $n \in \mathbb{N}_0$, d.h. n wird ganzzahlig durch 4 geteilt.
- c) $f : \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0$ mit $f(n) := \lfloor \log_2 n \rfloor$ für alle $n \in \mathbb{N}_0$.

Aufgabe 3 (••): Sei $\Sigma = \{a, b\}$.

- a) Geben Sie eine zweibändige DTM M mit Turingtafel und Erläuterungen an, die ihr Eingabewort verdoppelt. Aus z.B. *abbaa* soll sie also die Ausgabe *abbaaabbaa* erzeugen. Formal soll M demnach die Funktion $f : \Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$ mit $f(x) := xx$ berechnen.
- b) Berechnen Sie die exakte Anzahl der Rechenschritte, die Ihre DTM benötigt, um ein Wort der Länge n zu verarbeiten.
- c) Geben Sie die Anzahl der Rechenschritte in der O -Notation an.

Aufgabe 4 (••): Sei $\Sigma = \{0, 1\}$. Geben Sie für die Sprache $L = \{0^n 1^{2n} 0^n \mid n \in \mathbb{N}\}$ eine DTM M mit $L(M) = L$ an. Dokumentieren Sie ausführlich die Turingtafel von M .

Aufgabe 5 (•): Sei $\Sigma = \{a, b\}$. Die Funktion $f : \Sigma^+ \rightarrow \Sigma^*$ mit

$$f(x_1 x_2 \dots x_n) := x_1 x_2 \dots x_{n-1}$$

entfernt von einem Wort das letzte Zeichen, d.h. aus z.B. *abaab* wird *abaa*. Geben Sie eine Turingmaschine M an, die f berechnet, und beschreiben Sie kurz ihre Funktionsweise.

Aufgabe 6 (•): Sei $\Sigma = \{a, b\}$. Die Funktion $f : \Sigma^+ \rightarrow \Sigma^*$ mit

$$f(x_1 x_2 \dots x_n) := x_1 x_2 \dots x_n x_n$$

hängt an ein Wort $x = x_1 x_2 \dots x_n$ das letzte Zeichen x_n noch einmal an, d.h. aus z.B. *abaab* wird *abaabb*. Geben Sie eine Turingmaschine M an, die f berechnet, und beschreiben Sie kurz ihre Funktionsweise.