

# Übungsblatt 9 - mit Lösungen

## Turing-Maschinen

Grundlagen der theoretischen Informatik / Theoretische Informatik

Studiengang Gesundheitsinformatik / Angewandte Informatik

Wintersemester 2015/2016

Prof. Barbara Staehle, HTWG Konstanz

### Hinweise für alle Übungsaufgaben:

- Sie können und sollten alle in der Vorlesung vorgestellten Turing-Maschinen als Inspiration für die zu bearbeitenden Aufgaben nutzen.
- Insbesondere können Sie den bei der TM  $T_V$  verwendeten Trick nutzen, welcher die Bewegungsanweisung „nicht bewegen“ ermöglicht. Ihre Bewegungsanweisungen vergrößern sich also auf  $\leftarrow, \rightarrow, \circlearrowleft$  (nach links, nach rechts, stehenbleiben).

### AUFGABE 9.1 DIE VORVORGÄNGERFUNKTION

#### TEILAUFGABE 9.1.1 DIE TURING-MASCHINE $T_{-2}$ , 3 PUNKTE

Erstellen Sie die Turingmaschine  $T_{-2}$  welche die Vorvorgängerfunktion  $f : \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0, n \mapsto \begin{cases} n-2 & \text{falls } n \geq 2 \\ 0 & \text{falls } n < 2 \end{cases}$  berechnet.

Geben Sie die Zustandsübergangsfunktion  $\delta$  sowohl in tabellarischer Form, als auch in Form eines erweiterten Zustandsübergangsdiagrammes an.

Achten Sie darauf, dass  $T_{-2}$

- für die unär codierte Eingabe  $n$  die unär codierte Ausgabe  $f(n)$  ausgibt und erfolgreich terminiert,
- auch  $f(0), f(1), f(2)$  korrekt berechnet werden.

### LÖSUNG

$T_{-2} = (S, \Sigma, \Pi, \delta, s_0, \square, F)$  mit

- $S = \{s_0, s_1, s_2, s_3, s_4\}$
- $\Sigma = \{1\}$
- $\Pi = \{1, \square\}$
- $F = \{s_4\}$
- $\delta$  siehe Abbildung 1.

#### TEILAUFGABE 9.1.2 ARBEITSWEISE VON $T_{-2}$ , 2 PUNKTE

Berechnen Sie die Endkonfiguration für  $T_{-2}$  unter der Eingabe von

1.  $\omega = \varepsilon$
2.  $\omega = 1$

$\delta$	1	$\square$
$s_0$	$(s_0, 1, \rightarrow)$	$(s_1, \square, \leftarrow)$
$s_1$	$(s_2, \square, \leftarrow)$	$(s_4, \square, \rightarrow)$
$s_2$	$(s_3, \square, \leftarrow)$	$(s_4, \square, \rightarrow)$
$s_3$	$(s_3, 1, \leftarrow)$	$(s_4, \square, \rightarrow)$
$s_4$	-	-

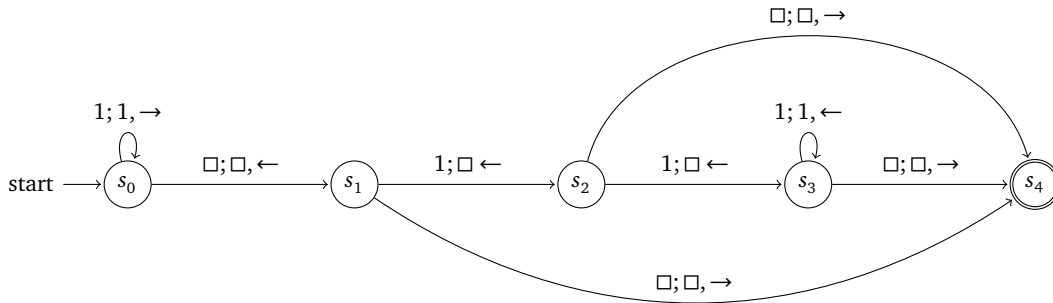


Abbildung 1: Zustandsübergangsfunktion von  $T_{-2}$

3.  $\omega = 11$

4.  $\omega = 111$

Geben Sie alle Konfigurationen an, welche, ausgehend von der Startkonfiguration, durchlaufen werden.

#### LÖSUNG

- $(\square, s_0, \square) \vdash (\square, s_1, \square\square) \vdash (\square\square, s_4, \square)$
- $(\square, s_0, 1) \vdash (\square 1, s_0, \square) \vdash (\square, s_1, 1\square) \vdash (\square, s_2, \square\square) \vdash (\square\square, s_4, \square)$
- $(\square, s_0, 11) \vdash (\square 1, s_0, 1) \vdash (\square 11, s_0, \square) \vdash (\square 1, s_1, 1\square) \vdash (\square, s_2, 1\square\square) \vdash (\square, s_3, \square\square\square\square) \vdash (\square\square, s_4, \square\square\square\square)$
- $(\square, s_0, 111) \vdash (\square 1, s_0, 11) \vdash (\square 11, s_0, 1) \vdash (\square 111, s_0, \square) \vdash (\square 11, s_1, 1\square) \vdash (\square, s_2, 11\square\square) \vdash (\square, s_3, 1\square\square\square\square) \vdash (\square, s_3, \square 1\square\square\square\square) \vdash (\square\square, s_4, 1\square\square\square\square)$

#### TEILAUFGABE 9.1.3 DIE MASCHINEN $T_{-m}$ , 1 PUNKT

Welche Idee würden Sie nutzen, um  $T_{-2}$  zur Maschine  $T_{-m}$  zu erweitern, welche für ein festes  $2 < m \in \mathbb{N}$  die Funktion  $f : \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0, n \mapsto \begin{cases} n - m & \text{falls } n \geq m \\ 0 & \text{falls } n < m \end{cases}$  berechnet? Wie unterscheiden sich  $T_{-m}$  und  $T_{-2}$ ?

#### LÖSUNG

Einfach statt bisher 2 „Rückwärtszuständen“ wo die 1er gelöscht werden,  $m$  Rückwärtszustände nutzen.  $T_{-m}$  hätte also  $3 + m$  Zustände.

#### AUFGABE 9.2 BINÄRE ADDITION

Ziel dieser Aufgabe ist die Erstellung der TM  $T_{b+1}$ , welche zu einer im Binärformat angegebenen Zahl  $n$  eine 1 addiert. Hierzu sollten Sie vorab zwei andere Teilaufgaben lösen.

#### TEILAUFGABE 9.2.1 1 PUNKT

Rechnen Sie die Zahlen  $0 - 15$  ins Binärformat um und addieren Sie jeweils 1 zu jeder Zahl. Um den Additionsvorgang besser analysieren zu können, wäre es vorteilhaft, die Rechnungen alle untereinander zu schreiben, bzw. eine Tabelle mit den Spalten  $n$  und  $n + 1$  anzulegen.

## LÖSUNG

$n$	$n + 1$
0	1
1	10
10	11
11	100
100	101
101	110
110	111
111	1000
1000	1001
1001	1010
1010	1011
1011	1100
1100	1101
1101	1110
1110	1111
1111	10000

### TEILAUFGABE 9.2.2 2 PUNKTE

Analysieren Sie Ihre Additionstabelle und leiten Sie eine allgemeine Regel ab, wie sich die Zahl  $n + 1$  binär geschrieben von der Zahl  $n$  binär geschrieben unterscheidet. Nutzen Sie diese Regel, um grundlegende, für die TM  $T_{b+1}$  wichtige Mechanismen anzugeben und die Arbeitsweise von  $T_{b+1}$  zu beschreiben.

## LÖSUNG

Beobachtungen:

- Wenn die letzte Stelle von  $n$  eine 0 ist, dann verändert sich diese bei  $n + 1$  einfach zur 1.
- Wenn die letzte Stelle von  $n$  eine 1 ist, dann verändert sich diese zur 0 und man wiederholt diese Betrachtung bei der vorletzten Stelle usw.
- Wenn  $n$  nur aus 1en besteht, dann ist  $n + 1$  eine um eine Stelle längere Zahl mit einer führenden 1 gefolgt von 0en.

Arbeitsweise von  $T_{b+1}$

1. Laufe über das Eingabewort, kehre um, sobald das erste Blank gefunden ist
2. Sieh dir das letzte Zeichen  $X$  an.
3. Falls  $X = 0$ , dann ersetze diese durch eine 1, laufe zum linken Wortanfang, fertig.
4. Falls  $X = 1$ , dann ersetze diese durch eine 0, merke dir 1 im Übertrag gehe zu 2.
5. Falls  $X = \square$  und noch ein Übertrag da ist, dann schreibe eine 1 und halte an.

### TEILAUFGABE 9.2.3 3 PUNKTE

Nutzen Sie nun Ihre Überlegungen aus Aufgabe 9.2.2, um die TM  $T_{b+1}$  zu konstruieren, welche  $f : \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0, f(n) = n + 1$  mit binär codierter Eingabe  $n$  und Ausgabe  $n + 1$  berechnet.

Geben Sie die Zustandsübergangsfunktion  $\delta$  in tabellarischer Form oder in Form eines erweiterten Zustandsübergangsdiagrammes an.

$\delta$	0	1	$\square$
$s_0$	$(s_0, 0, \rightarrow)$	$(s_0, 1, \rightarrow)$	$(s_1, \square, \leftarrow)$
$s_1$	$(s_2, 1, \leftarrow)$	$(s_1, 0, \leftarrow)$	$(s_3, 1, \circlearrowleft)$
$s_2$	$(s_2, 0, \leftarrow)$	$(s_2, 1, \leftarrow)$	$(s_3, \square, \rightarrow)$
$s_3$	-	-	-

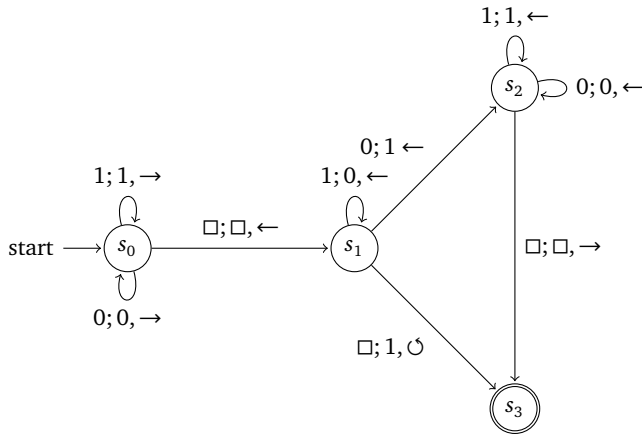


Abbildung 2: Zustandsübergangsfunktion von  $T_{b+1}$

### LÖSUNG

$T_{b+1} = (S, \Sigma, \Pi, \delta, s_0, \square, F)$  mit

- $S = \{s_0, s_1, s_2, s_3\}$
- $\Sigma = \{0, 1\}$
- $\Pi = \{0, 1, \square\}$
- $F = \{s_3\}$
- $\delta$  siehe Abbildung 2.

### TEILAUFGABE 9.2.4 ARBEITSWEISE VON $T_{b+1}$ , 2 PUNKTE

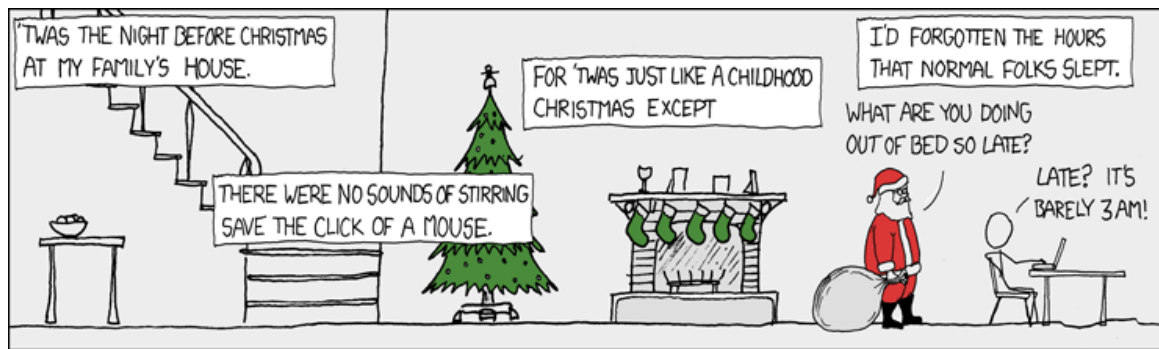
Berechnen Sie die Endkonfiguration für  $T_{b+1}$  unter der Eingabe von

1.  $\omega = \varepsilon$
2.  $\omega = 0$
3.  $\omega = 1$
4.  $\omega = 111$

Geben Sie alle Konfigurationen an, welche, ausgehend von der Startkonfiguration durchlaufen werden.

### LÖSUNG

1.  $(\square, s_0, \square) \vdash (\square, s_1, \square\square) \vdash (\square, s_3, 1\square)$
2.  $(\square, s_0, 0) \vdash (0, s_0, \square) \vdash (\square, s_1, 0\square) \vdash (\square, s_2, \square 1\square) \vdash (\square\square, s_3, 1\square)$
3.  $(\square, s_0, 1) \vdash (\square 1, s_0, \square) \vdash (\square, s_1, 1\square) \vdash (\square, s_1, \square 0\square) \vdash (\square, s_3, 10\square)$
4.  $(\square, s_0, 111) \vdash (\square 1, s_0, 11) \vdash (\square 11, s_0, 1) \vdash (\square 111, s_0, \square) \vdash (\square 11, s_1, 1\square) \vdash (\square 1, s_1, 10\square) \vdash (\square, s_1, 100\square) \vdash (\square, s_1, \square 000\square) \vdash (\square, s_3, 1000\square)$



Frohe Weihnachten und erholsame Ferien ohne allzu viel Arbeit! (Quelle: [xkcd.com](http://xkcd.com))