## Informatik 1 Übung 1

## Lars Schlichting, Hendrik Kleine Vennekate

**Aufgabe 1** In der Vorlesung haben Sie die Konkatenation von Wörtern kennengelernt. Betrachten Sie die Wörter  $u = Hallo, v = Welt, w = \epsilon$ . Geben Sie die durch Konkatenation gebildeten Wörter uv, wv, uwwu an. Welche Länge besitzen diese Wörter?

- 1. uv: HalloWelt, |uv| = 9
- 2. wv: Welt, |wv| = 4
- 3. uwwu: HalloHallo, |uv| = 10

**Aufgabe 2** Wie Sie wissen, bezeichnet  $\sum^*$  die Menge aller Wörter über dem Alphabet  $\sum$ .

- (a) Die Menge der Wörter über dem leeren Alphabet beträgt 1, da das leere Wort  $\epsilon$  ein Wort über  $\sum$  ist.
- **(b)** (i)

Alle Präfixe des Wortes 100:

- 1. 1, r = 00
- 2. 10, r = 0
- 3. 100,  $r = \epsilon$

Alle Suffixe des Wortes 100:

- 1. 0, t = 10
- 2. 00, t = 1
- 3. 100,  $t = \epsilon$
- (ii) Da das Wort 100 nur die Zeichen 1 und 0 enthält, können wir daraus schließen, dass das zugrunde liegende Alphabet  $\Sigma = \{0,1\} = \text{binäres Alphabet ist.}$

**Aufgabe 3** Gegeben sei die Turingmaschine  $M = (Q, \Sigma, \Gamma, \delta, q_1, \#, \{q_6\})$  mit

- $Q = \{q_1, \ldots, q_6\},\$
- $\Sigma = \{0,1,.\}$  (drei Zeichen, nämlich Null, Eins und Punkt),
- $\Gamma = \Sigma \cup \{\#\}$  und
- $\delta$  definiert durch folgende Tabelle:

	0	1	•	#
$q_1$	$q_2, 0, R$	$q_2, 1, R$	$q_5, ., S$	$q_5, \#, S$
$q_2$	$q_2, 0, R$	$q_2, 1, R$	$q_3, ., R$	$q_5, \#, S$
$q_3$	$q_4, 0, R$	$q_4, 1, R$	$q_5, ., S$	$q_5, \#, S$
$q_4$	$q_4, 0, R$	$q_4, 1, R$	$q_5, ., S$	$q_6, \#, S$
$q_5$	$q_5, 0, S$	$q_5, 1, S$	$q_5, ., S$	$q_5, \#, S$

Von M werden alle Wörter akzeptiert, in denen mind. ein "." vorkommt. Vor und nach dem Punkt dürfen beliebig viele 0, oder 1 stehen, jedoch muss mind. 1 vorhanden sein. Am Ende des Wortes muss eine Raute stehen, um die Maschine in den Endzustand  $q_6$  zu überführen. Alles andere ist unzulässig und führt nie zur Terminierung der Maschine. Alle Zeichen werden während dieses Vorgangs nicht verändert.

- 1. Zustand prüft, ob das Wort mit einer Binärzahl startet
- 2. Zustand sorgt dafür, dass man beliebig viele weitere Binärzahlen hinzufügen kann und überführt in Zustand 3 im Falle eines Punktes.
- 3. Zustand prüft analog zu Zustand 1, dass dem Punkt eine Binärzahl folgt.
- 4. Zustand erlaubt, dass beliebig viele Binärzahlen bis zum Ende des Wortes folgen dürfen. Überführt beim Wortende in Endzustand.
- 5. Zustand sorgt für einen Stop des LS-Kopfes.

**Aufgabe 4** Als zusätzliches Zeichen haben wir das a genommen, um als Markierung für das vorab Gezählte zu dienen. Dieses taucht maximal 1 mal zeitgleich auf.

Gegeben sei die Turingmaschine  $M = (Q, \Sigma, \Gamma, \delta, q_1, \#, \{q_6\})$  mit

- $\bullet \ Q = \{q_1, \dots, q_6\},\$
- $\Sigma = \{0, 1, .\}$  (drei Zeichen, nämlich Null, Eins und Punkt),
- $\Gamma = \Sigma \cup \{\#\}$  und
- $\delta$  definiert durch folgende Tabelle:

	0	1	a	#
$q_1$	$q_2, a, L$	$q_2, a, L$	$q_2, a, S$	$q_8, 0, S$
$q_2$	$q_3, 1, R$	$q_2, 0, L$	$q_2, a, S$	$q_3, 1, R$
$q_3$	$q_3, 0, R$	$q_3, 1, R$	$q_4, \#, R$	$q_3, \#, R$
$q_4$	$q_5, a, L$	$q_5, a, L$	$q_2, a, S$	$q_6, \#, L$
$q_5$	$q_3, 1, R$	$q_2, 0, L$	$q_2, a, S$	$q_5, \#, L$
$q_6$	$q_7, 0, L$	$q_7, 1, L$	$q_2, a, S$	$q_6, \#, L$
$q_7$	$q_7, 0, L$	$q_7, 1, L$	$q_2, a, S$	$q_8, \#, R$

- 1. Zustand detektiert das erste Bit und überschreibt dieses mit a. Falls das Eingabewort leer sein sollte, wird eine 0 geschrieben und in den Endzustand 8 gewechselt.
- 2. Zustand addiert binär eine 1 auf unsere Summe und geht anschließend in Zustand 3.

- 3. Zustand geht solange nach rechts, bis er auf die Markierung a trifft, diese entfernt und in Zustand 4 wechselt.
- 4. Zustand schreibt bei einer 1, oder 0 ein a, um die neue Markierung zu setzen und in Zustand 5 zu wechseln. Falls das Wort endet, wird in Zustand 6 gegangen.
- 5. Zustand geht solange nach links, bis er auf die Summe trifft. Wenn das LSB eine 0 ist, wird eine 1 dazuaddiert und wird wieder iterativ in Zustand 3 gegangen. Bei einer 1 haben wir einen Übertrag und dieser wird in Zustand 2 behandelt.
- 6. Zustand sorgt dafür, dass wir zum Ende unserer Summe kommen und überführt in Zustand 7.
- 7. Zustand sorgt dafür, dass der Lese-/Schreibkopf auf dem MSB endet und in den Endzustand 8 überführt.

Im Abgabeordner finden Sie außerdem eine JSON-Datei, die in den auf dem Übungsblatt stehenden Turing Machine Simulator importiert werden kann. Auf der Website muss man jedoch den Leseschreibkopf auf das erste Bit ziehen und den Startzustand auf 1 setzen.