

Prof. Dr. Anne Driemel Frederik Brüning, Andreas Hene Institut für Informatik

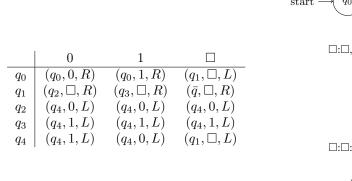
Abgabe: 26.04.2023 bis 12:00 Uhr

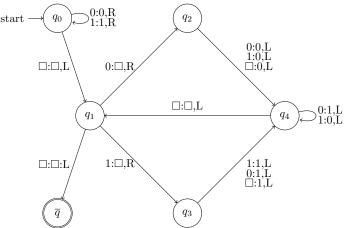
# Übungsblatt 1

### Aufgabe 1.1: Funktionsweise von Turingmaschinen

(5 Punkte)

Wir betrachten die Turingmaschine  $M = (Q, \{0, 1\}, \Gamma, \Box, q_0, \bar{q}, \delta)$  mit  $\Gamma = \{0, 1, \Box\}, Q = \{q_0, q_1, q_2, q_3, q_4, \bar{q}\}$  und der Zustandsüberführungsfunktion  $\delta$ , gegeben durch folgende Tabelle/das folgende Diagramm:





Beschreiben Sie das Verhalten von M auf einer beliebigen Eingabe  $w \in \{0,1\}^*$ . Erläutern Sie kurz die Bedeutung der einzelnen Zustände. Gibt es Einträge in der Tabelle, die nur der Vollständigkeit halber existieren und nie benötigt werden?

#### Aufgabe 1.2: Konstruktion Turingmaschine

(5 Punkte)

Konstruieren Sie eine Turingmaschine M, die für eine beliebige Eingabe w#, mit  $w \in \{0,1\}^*$ , jedes Zeichen von w verdoppelt.

Das heißt, für die Eingabe 0101# soll 00110011 ausgegeben werden.

Sei  $\Sigma = \{0, 1, \#\}$  und  $\Gamma = \{0, 1, \#, \square\}$ .

Beschreiben Sie kurz die Funktionsweise von M und geben Sie M in Automatenschreibweise an.

## Aufgabe 1.3: Rastlose Turingmaschine

(5 Punkte)

Eine deterministische 1-Band Turingmaschine M kann nach Definition der Vorlesung drei Arten von Kopfbewegungen ausführen: nach links (L), nach rechts (R) oder "keine Bewegung" (N). Betrachten Sie nun eine alternative Definition einer 1-Band Turingmaschine, die sich nur darin unterscheidet, dass der Kopf immer nach links oder rechts bewegt werden muss. Eine solche Turingmaschine M' führt also stets eine Kopfbewegung L bzw. R aus.

Beweisen Sie, dass jede Turingmaschine M (deren Kopf stehen bleiben darf) durch eine rastlose Turingmaschine M' (deren Kopf sich stets bewegt) simuliert werden kann. Wie groß ist die Rechenzeit von M' im Vergleich zu M höchstens?

# Aufgabe 1.4: Turingmaschinen für gegebene Funktionen (5 Punkte)

Beweisen Sie folgende Aussage. Für jede Konstante  $k \in \mathbb{N}$  und jede Funktion  $f: \{0,1\}^k \to \{0,1\}$  existiert eine Turingmaschine  $M_f$ , sodass  $M_f$  alle  $w \in \{0,1\}^k$  mit f(w) = 1 in höchstens k+1 Schritten akzeptiert und alle  $w \in \{0,1\}^k$  mit f(w) = 0 in höchstens k+1 Schritten verwirft. Eine konzeptionelle Beschreibung genügt.