

## Übungsblatt 2

Abgabe der Lösungen bis zum 19.05.2025 um 13:00 Uhr in den Hausaufgabenkasten der Algorithmik.

**Pflichtaufgabe 1 (Turing-Machine):** (2+5 Punkte)  
 Betrachte die Turing-Machine  $M = (Q, \{a, b\}, \{a, b, A, B, \sqcup\}, \delta, q_0, \{q_F\})$  mit  $Q$  und  $\delta$  wie in Abbildung 1 zu sehen.

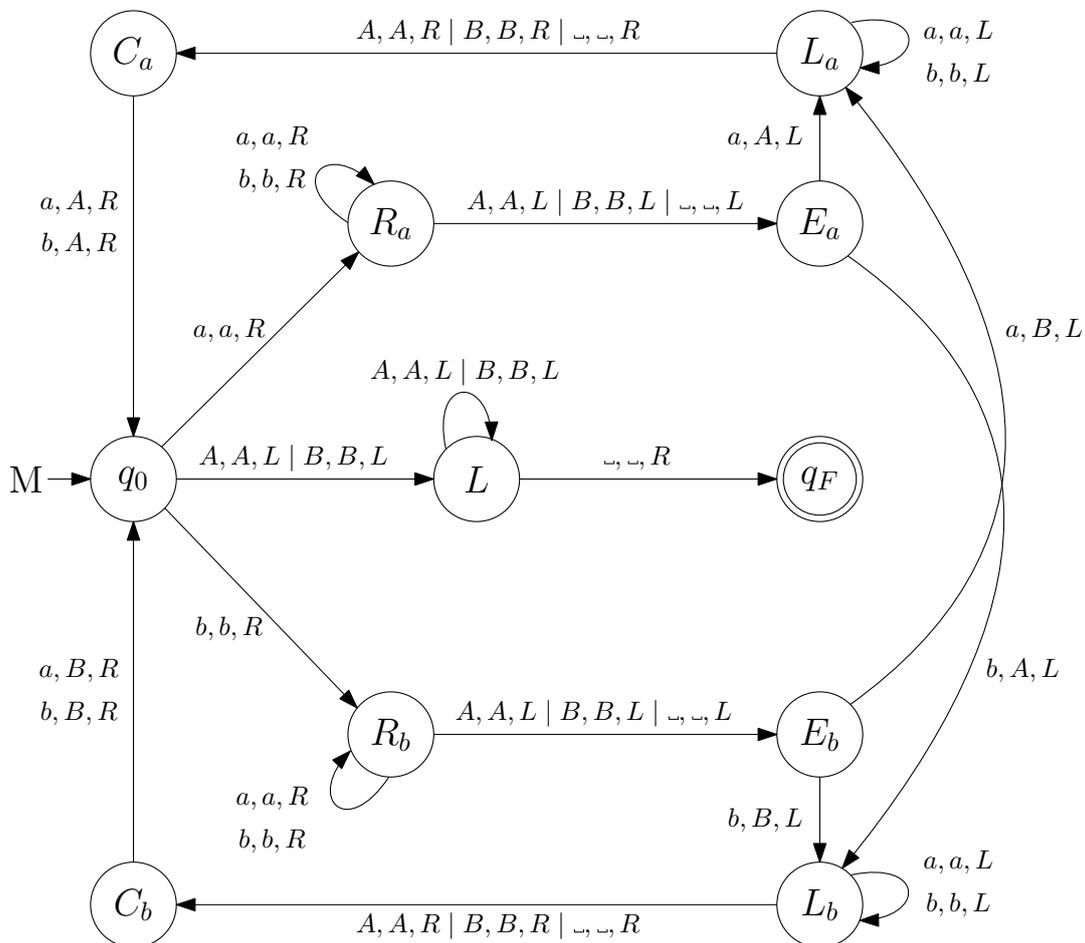


Abbildung 1: Eine Turing-Machine.

- Führe  $M$  mit dem Eingabewort  $aaab$  aus. Gib dabei die initiale Konfiguration, sowie jede Konfiguration an, wenn der Zustand  $q_0$  oder  $q_F$  erreicht wird.
- Bestimme die berechnete (partielle) Funktion, sowie eine informelle Beschreibung der Arbeitsweise. Beschreibe dazu kurz die „Aufgaben“ der einzelnen Zustände.

**Pflichtaufgabe 2:****(4 Punkte)**

Seien  $K, L \subseteq \Sigma^*$  entscheidbare Sprachen.

- a) Beweise:  $K \cup L$  ist entscheidbar.
- b) Beweise:  $K \cap L$  ist entscheidbar.
- c) Beweise: Die Konkatenation  $K.L := \{uw \mid u \in K, w \in L\}$  ist entscheidbar.

**Pflichtaufgabe 3 (Überabzählbar unendliche Mengen):****(4 Punkte)**

Zeige: Die Potenzmenge der natürlichen Zahlen  $\mathcal{P}(\mathbb{N}) := \{M \mid M \subseteq \mathbb{N}\}$  ist überabzählbar unendlich. Nutze dazu Cantors Diagonalargument.

**Pflichtaufgabe 4 (List Membership):****(5 Punkte)**

Gegeben sei eine Zahl  $k \in \mathbb{N}$  und eine Liste  $n_1, \dots, n_m \in \mathbb{N}$  von  $m$  Zahlen. Wir wollen entscheiden, ob  $k$  in der Liste auftaucht.

Die dazugehörige Sprache kann über  $\Sigma = \{0, 1, \#\}$  definiert werden:

$$\mathcal{L} = \{\text{bin}(k)\#\text{bin}(n_1)\#\dots\#\text{bin}(n_m) \mid k, n_1, \dots, n_m \in \mathbb{N} \wedge \exists i : k = n_i\}$$

Dabei ist  $\text{bin}(\cdot)$  die Binärdarstellung einer Zahl.

Konstruiere formal einen Entscheider für  $\mathcal{L}$ . Beschreibe dazu zunächst, wie die TM arbeitet (z.B. per Pseudocode) und gib dann eine formale Definition der TM inkl. Zustandsgraphen an. Dabei darf auch eine Mehr-Band-TM genutzt werden.