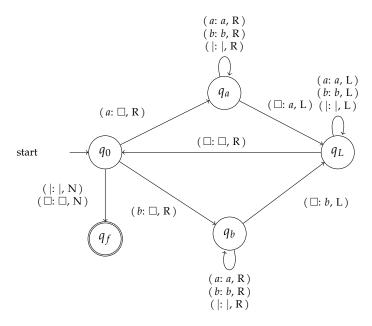
Aufgabe 4

Wir betrachten die Turingmaschine $M=(Z,\Sigma,\Gamma,\delta,z_0,\square,E)$. Hierbei ist die Zustandsmenge $Q=\{q_0,q_a,q_b,q_L,q_f\}$ mit Startzustand q_0 und akzeptierenden Zuständen $F=\{q_f\}$. Das Eingabealphabet ist $\Sigma=\{a,b,|\}^1$ das Bandalphabet ist $\Gamma=\Sigma\cup\{\square\}$ mit Blank-Zeichen \square für leeres Feld. Die Übergangsfunktion $\delta:Z\times\Gamma\to Z\times\Gamma\times\{L,R,N\}$, wobei der Schreib-Lese-Kopf mit L nach links, mit N nicht und mit R nach rechts bewegt wird, ist durch folgende Tabelle gegeben (bspw. ist $\delta(q_0,a)=(q_a,\square,R)$):



Der Automat auf flaci.com (FLACI: Formale Sprachen, abstrakte Automaten, Compiler und Interpreter) Ein Projekt der Hochschule Zittau/Görlitz und der Pädagogischen Hochschule Schwyz: flaci.com/Aj54q4rd9

(a) Die Notation (v,q,aw) beschreibt eine Konfiguration der Turingmaschine: der interne Zustand ist q, der Schreib-Lesekopf steht auf einem Feld mit $a\in \Gamma$, rechts vom Schreib-Lesekopf steht $w\in \Gamma^*$, links vom Schreib-Lesekopf steht $v\in \Gamma^*$.

Vervollständigen Sie die Folge von Konfigurationen, die die Turingmaschine bei Eingabe $ab\mid$ bis zum Erreichen des Zustands q_f durchläuft. Sie können auch Ihre eigene Notation zur Darstellung von Konfigurationen verwenden.

$$(\Box, q_0, ab|) \vdash (\Box, q_a, \Box b|) \vdash (\Box, q_a, b|) \vdash$$

 $^{^1}$ In der Angabe ist das Trennzeichen ein "\$". Wir verwenden stattdessen ein "|", denn "\$" ist eine Tex-Sonderzeichen und müsste deshalb ständig besonders behandelt werden.

```
(\Box, q_0, ab|) \vdash
(\Box, q_a, \Box b|) \vdash
(\Box, q_a, b|) \vdash
(b,q_a,|)
(b|,q_L,a) \vdash
(b,q_L,|a) \vdash
(\Box, q_L, \Box b|a) \vdash
(\Box, q_b, \Box b|a) \vdash
(\Box, q_b, \Box | a) \vdash
(\Box, q_b, |a) \vdash
(|,q_b,a) \vdash
(|a,q_L,b) \vdash
(|,q_L,ab) \vdash
(\Box, q_L, |ab) \vdash
(\Box, q_0, \Box | ab) \vdash
(\Box, q_f, |ab)
```

(b) Sei $w \in \{a,b\}^*$ beliebig. Mit welchem Bandinhalt terminiert die Turingmaschine bei Eingabe von w|? Geben Sie auch eine kurze Begründung an.

Die Turingmaschine terminiert bei alle möglichen Wörtern $w \in \{a,b\}^*$, auch bei dem leeren Wort vor |. Die Turing-Maschine verschiebt alle a's und b's vor dem Trennzeichen | nach rechts. Ist das Trennzeichen | schließlich das erste Zeichen von links gesehen, dann terminiert die Maschine.