

Alguns Exemplos de Linguagens Reconhecíveis

① $\emptyset = L$

② $\Sigma^* = L$

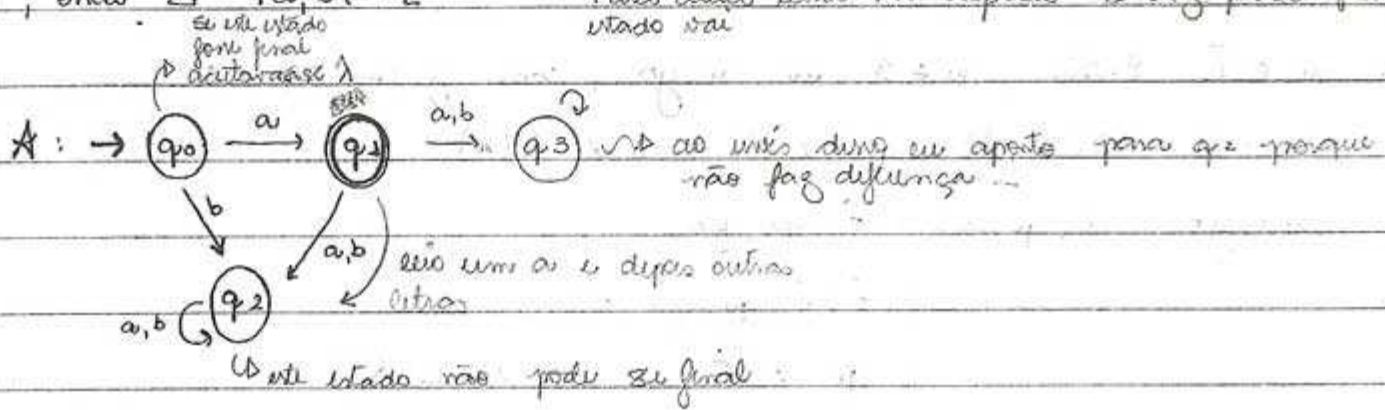
③ $\{\lambda\} = L$

④ $\Sigma^+ = L$

⑤ $\{a\} = L$, onde $\Sigma = \{a, b\} = L$

Para cada letra do alfabeto se diz para qual estado vai

Prova:



- $\delta(q_0, \lambda) = q_0 \notin F \Rightarrow \lambda \notin L(A)$

- $\delta(q_0, a) = q_1 \in F \Rightarrow a \in L(A)$

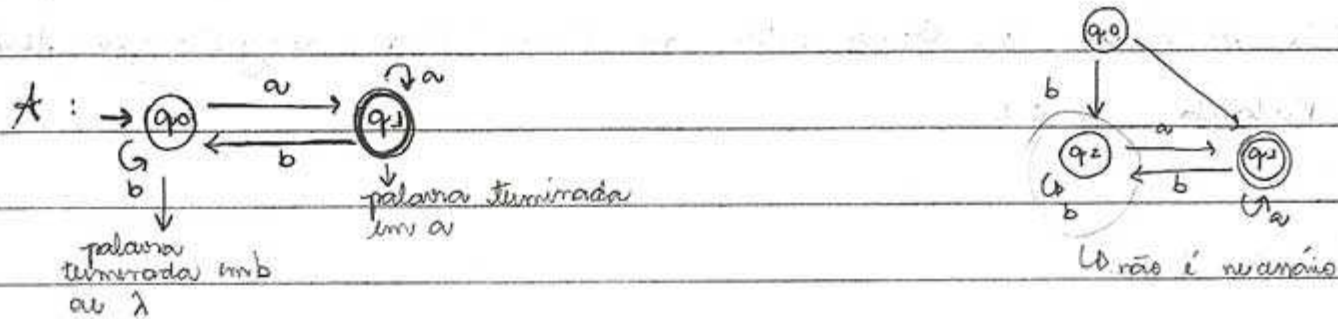
- $\delta(q_0, b) = q_2 \notin F \Rightarrow b \notin L(A)$

- $w \in \Sigma^*$ tal que $|w| \geq 2$ Então $w = \sigma_1 \sigma_2 y$, para $\sigma_1, \sigma_2 \in \Sigma$ e $y \in \Sigma^*$

$\delta(q_0, w) = \delta(q_0, \sigma_1 \sigma_2 y) = \delta(\delta(q_0, \sigma_1 \sigma_2), y) = \delta(q_2, y) = q_2 \notin F$

Logo, $\forall w \in \Sigma^*$, com $|w| \geq 2, w \notin L(A)$

⑥ $\{x \in \{a, b\}^* \mid x \text{ termina em } a\} = L$



Prova: $L = L(A)$

(?) $L \subseteq L(A)$

Seja $x \in L$. Então $x = ya$, com $y \in \{a, b\}^*$. Logo,

$$\begin{aligned} \delta(q_0, x) &= \delta(q_0, ya) \\ &= \delta(\delta(q_0, y), a) \\ &= \delta(q_1, a) \end{aligned}$$

$q_1 \in F$

\Rightarrow é possível fazer isso porque somente

Portanto, $x \in L(A)$

olhando o autômato é fácil de enxergar

(?) $L(A) \subseteq L \quad (\equiv \bar{L} \subseteq \overline{L(A)}) \quad \Leftrightarrow \quad A \rightarrow B \equiv \neg B \Rightarrow \neg A$

Seja $x \in \bar{L}$. Então, $x = \lambda$ ou $x = yb$, com $y \in \{a, b\}^*$

$x = \lambda$: $\delta(q_0, \lambda) = q_0 \notin F \Rightarrow \lambda \notin L(A)$

$x = yb$: $\delta(q_0, x) = \delta(q_0, yb)$
 $= \delta(\delta(q_0, y), b)$
 $= q_0 \notin F \quad \therefore x \notin L(A)$

Outra Prova:

(?) $L(A) \subseteq L$

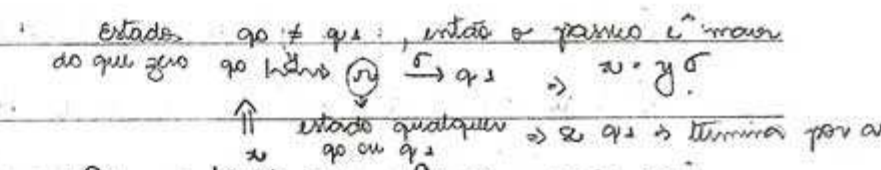
Seja $x \in L(A)$. Então existe um caminho $P: q_0 \xrightarrow{x} q_1$. Como $q_0 \neq q_1$,

temos que $|P| > 0$. Logo, podemos fatorar o caminho P da seguinte forma!

$P: q_0 \xrightarrow{r} q_2 \xrightarrow{\sigma} q_1$, para algum $r \in \{a, b\}^*$, $y \in \{a, b\}^*$, $\sigma \in \Sigma$

tal que $x = y\sigma$.

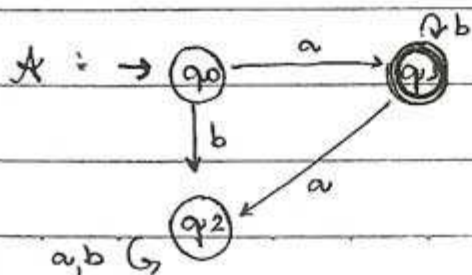
Por contradição do autômato A , todas arestas com término em q_1 têm como rótulo o símbolo a . Logo então que $\sigma = a$. Logo, $x = y\sigma = ya$ termina por a . Portanto, $x \in L$.



⑦ $\{ab^n, n \geq 0\} = L$

$L \subseteq L(A)?$

$\bar{L} \subseteq \overline{L(A)}?$



$x \in L$, então $x = \lambda$ ou

$x = by, y \in \{a, b\}^*$ ou

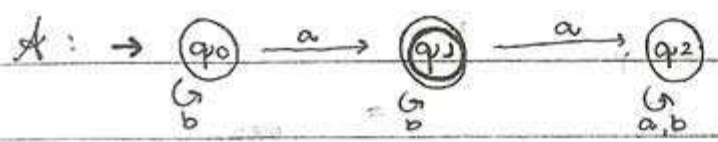
$x = ay, y \in \{a, b\}^*$,

com $|y| > 0$

8) $\{x \in \{a, b\}^* : |x|_a = |x|_b = L$

$L \geq 1$

(?) $L \in L(A)$



$x \in L$

$x = uaw\sigma, u, \sigma \in \{b\}^*$

Em termos de parciais: $x \in L(A)$

(?) $\bar{L} \in \bar{L}(A)$

$p: q_0 \xrightarrow{u} q_1$

$x \in \bar{L}$

$p: q_0 \xrightarrow{u} q_0 \xrightarrow{a} q_1 \xrightarrow{\sigma} q_2$
 só pode terminar assim

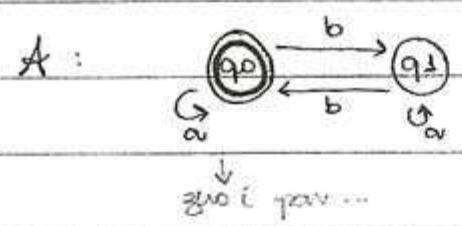
$|x|_a = 0$ ou $|x|_a \geq 2$

$x \in \{b\}^* \quad x = uaw\sigma a w \quad (u, \sigma \in \{b\}^*)$

u, σ então tem que estar em $\{b\}^*$

$u, w \in \{a, b\}^*$

9) $\{x \in \{a, b\}^* : |x|_b \text{ é par} \} = L$



$L \stackrel{?}{=} L(A)$

$\delta(q_0, x) = q_0$, se $|x|_b$ é par

q_1 , se $|x|_b$ é ímpar

$q_{|x|_b \text{ mod } 2}$

Propriedade: $\forall x \in \{a, b\}^*, \delta(q_0, x) = q_{|x|_b \text{ mod } 2}$

Prova por indução no $|x|$

→ Base: $|x| = 0$: então $x = \lambda$. Logo, $\delta(q_0, x) = \delta(q_0, \lambda) = q_0$

$q_0 = q_{|x|_b \text{ mod } 2}$

Seja $n \geq 0$

→ HI: Suponha que $\forall x \in \{a, b\}^*$, com $|x| \leq n$, $\delta(q_0, x) = q_{|x|_b \text{ mod } 2}$

→ Passo: seja $x \in \{a, b\}^*$, com $|x| = n+1$. Então $x = y\sigma$, para $\sigma \in \{a, b\}$

e $y \in \{a, b\}^*$

$\delta(q_0, x) = \delta(q_0, y\sigma) = \delta(\delta(q_0, y), \sigma)$

Como $|y| = n$, pela HI temos $\delta(q_0, y) = q_{|y|_b \text{ mod } 2}$

Logo, $\delta(q_0, x) = \delta(q_{|y|_b \text{ mod } 2}, \sigma)$. se $\sigma = a$ $\delta(q_0, x) = q_{|y|_b \text{ mod } 2}$

se $\sigma = b$ $\delta(q_0, x) = q_{(|y|_b + 1) \text{ mod } 2}$

mas $x = \sigma y$. Então: $|x|_b = \begin{cases} |y|_b, & \text{se } \sigma = a \\ |y|_b + 1, & \text{se } \sigma = b \end{cases}$. Portanto, $\delta(q_0, x) = q_{|x|_b \text{ mod } 2}$ \square

Seja $x \in \{a,b\}^*$, $x \in L \Leftrightarrow |x|_b \equiv 0 \pmod 2$

$$\Leftrightarrow |x|_b \pmod 2 = 0$$

$$\Leftrightarrow \delta(q_0, x) = q_0$$

$$\Leftrightarrow x \in L(A)$$