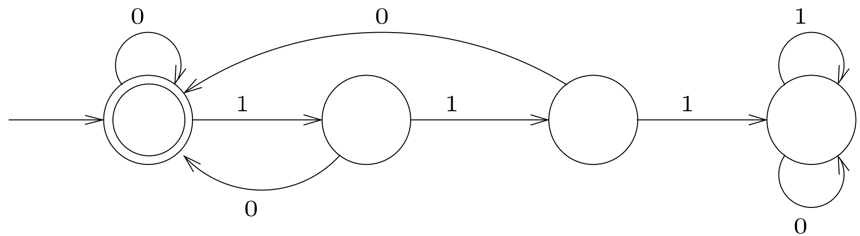
Roteiro da Aula 3

Não-determinismo

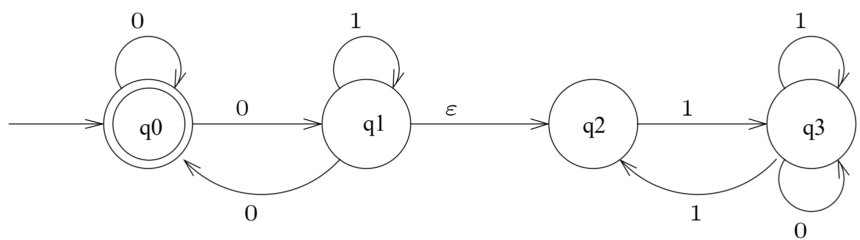
Determinístico

Exatamente uma trajetória sobre uma $w \in \Sigma^*$.



Não-determinístico

Nenhuma, uma ou várias trajetórias sobre uma $w \in \Sigma^*$.



Não-determinismo

Observação

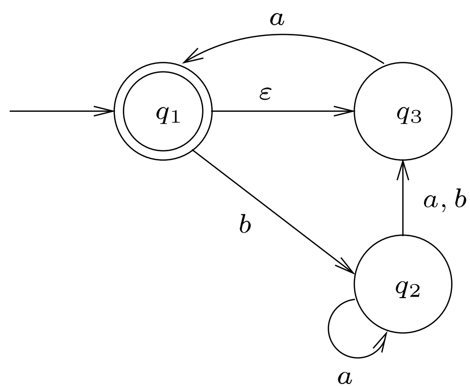
Autômatos não-determinísticos são uma generalização de autômatos determinísticos

Todo autômato determinístico é também, por definição, não-determinístico. O contrário não vale!

Intuição sobre a semântica

- Autômato A aceita palavra w se existe uma trajetória de A sobre w que termina num estado final.

Exemplo: autômato N_1



- Aceita (p.ex.): ε, a, $baba$, baa, aaa;
- Não aceita (p. ex.): b, bb, $babba$, $baab$.

Sintaxe

Para qualquer alfabeto Σ, $\Sigma_\varepsilon = \Sigma \cup \{\varepsilon\}$

Sintaxe

Para qualquer alfabeto Σ, $\Sigma_\varepsilon = \Sigma \cup \{\varepsilon\}$

Um Autômato Finito Não-determinístico (AFN) é uma tupla $A = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$, onde:

Q	conjunto finito de estados
Σ	alfabeto finito de símbolos
$F \subseteq Q$	conjunto de estados finais
$q_0 \in Q$	estado inicial
$\delta : Q \times \Sigma_\varepsilon \to \mathcal{P}(Q)$	função de transição

Exemplo

AFN N_2

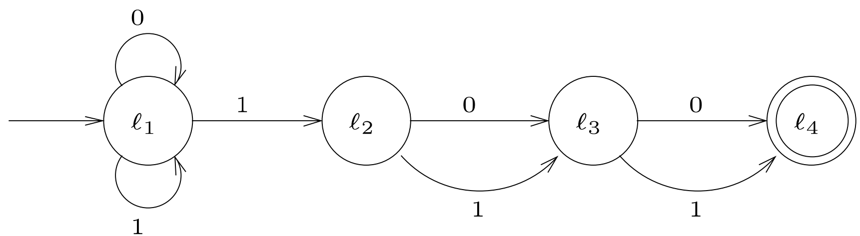
$$N_2 = (\quad Q = \{\ell_1, \ell_2, \ell_3, \ell_4\},$$
$$\Sigma = \{0, 1\},$$

estado	0	1	ε
ℓ_1	$\{\ell_1\}$	$\{\ell_1, \ell_2\}$	$\emptyset$
ℓ_2	$\{\ell_3\}$	$\{\ell_3\}$	$\emptyset$
ℓ_3	$\{\ell_4\}$	$\{\ell_4\}$	$\emptyset$
ℓ_4	$\emptyset$	$\emptyset$	$\emptyset$

$$q_0 = \ell_1,$$
$$F = \{\ell_4\} \quad)$$

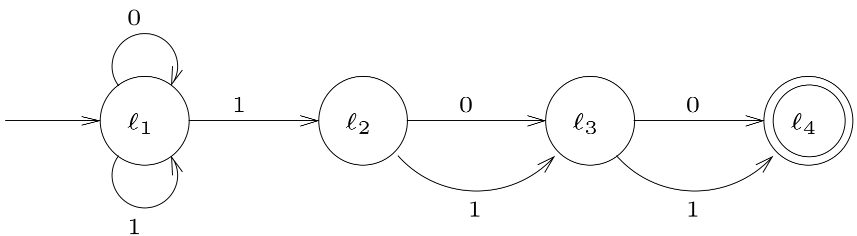
Exemplo

AFN N_2



Exemplo

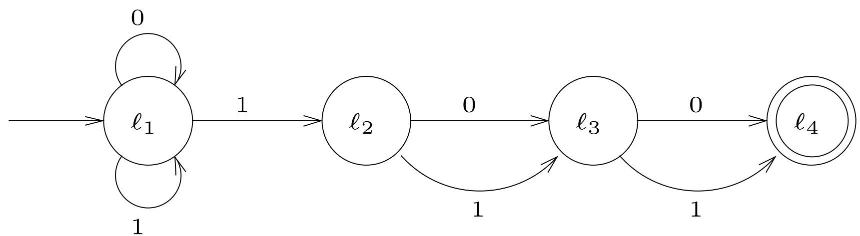
AFN N_2



Qual linguagem é aceita por N_2

Exemplo

AFN N_2



$$\mathcal{L}(N_2) = \{w \mid \text{antepenltimo smbolo de } w \text{ um } 1\ \}$$

Semântica

Sejam $A = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$ um AFN e $w = w_1 w_2 w_3 \dots w_n$ uma palavra sobre Σ

Dizemos que A aceita w se:

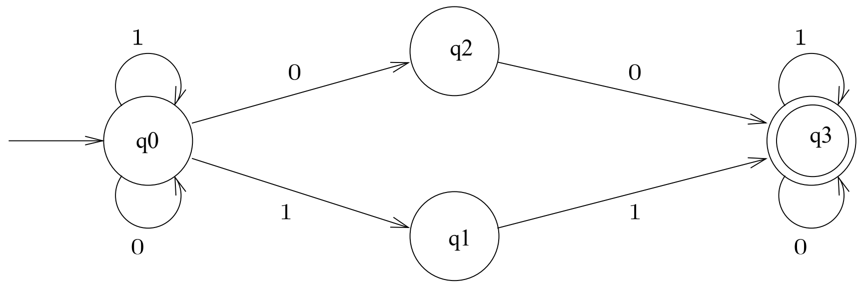
- podemos escrever w como $w = y_1 y_2 \dots y_m$, $y_i \in \Sigma_\varepsilon$; e
- existe uma sequência de estados de Q, $r = r_0, r_1, \dots, r_m$, tal que:

1. $r_0 = q_0$; e
2. $r_{i+1} \in \delta(r_i, y_{i+1})$ para todo $0 \leq i \leq m-1$; e
3. $r_m \in F$.

Exemplo

Que linguagem aceita N_3?

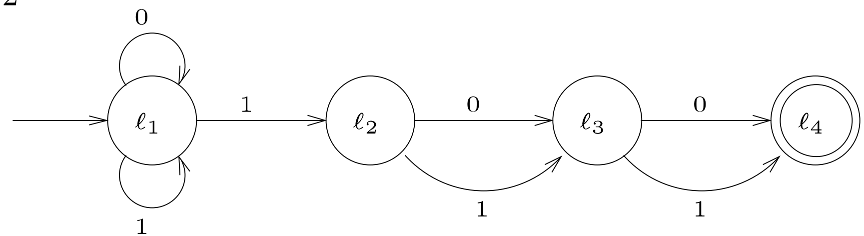
N_3:



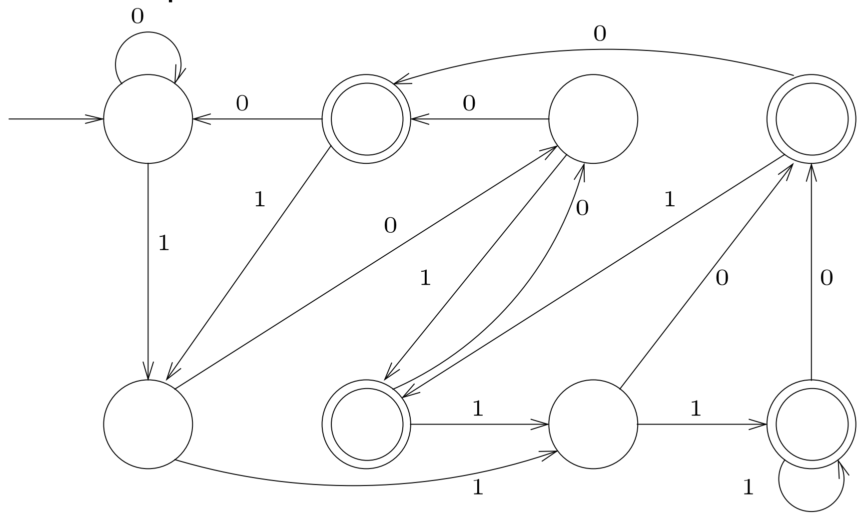
Construir um AFD equivalente...

Não-determinismo às vezes facilita

Para N_2:



O menor AFD equivalente é:



Equivalência entre AFD e AFN

Teorema

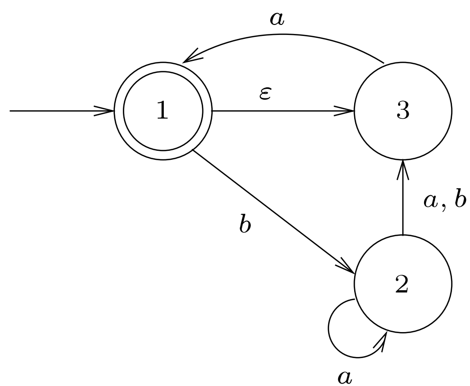
Para todo AFN A, existe AFD B, tal que $\mathcal{L}(A) = \mathcal{L}(B)$.

Linguagem Regular

Uma linguagem $\mathcal{L} \subseteq \Sigma^*$ é Regular se existe um AFN A tal que $\mathcal{L}(A) = \mathcal{L}$.

Intuição sobre o Teorema

AFN $N_1 = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$:



- Construir AFD $B = (Q', \Sigma, \delta', q'_0, F')$ tal que $Q' = \mathcal{P}(Q)$;
- B é chamado de construção do subconjunto.