

# Autômato finito com movimentos vazios

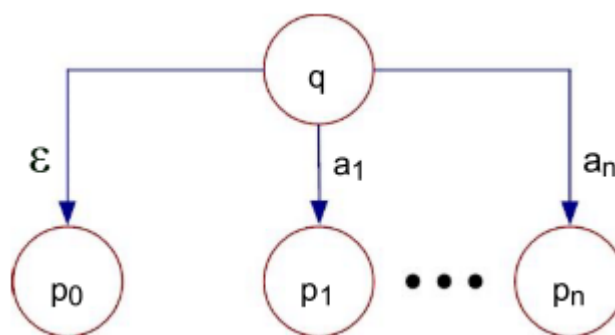
## Movimento Vazio

- Função programa pode incluir transição sem leitura de nenhum símbolo.
- Vantagem: Facilitação em construção.
- Qualquer AFN $\epsilon$  pode ser convertido em um AFN e por sua vez num AFD
- Não aumenta o poder computacional

## Definição

- $M = (\Sigma, Q, \delta, q, F) \rightarrow$  Todos são conjuntos menos o  $q_0$ 
  - $\Sigma \rightarrow$  Alfabeto
  - $Q \rightarrow$  Conjunto de estados possíveis do atômato
  - $\delta \rightarrow$  Função de transição
  - $q \rightarrow$  Estado inicial
  - $F \rightarrow$  Conjunto de estados finais

## Função programa



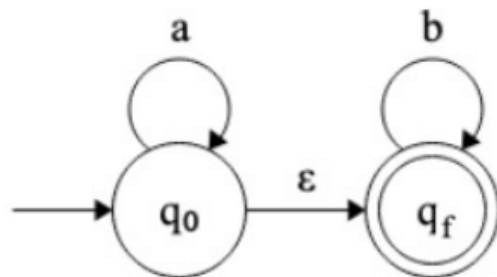
- Processamento análogo ao de um AFN
- Também é não-determinista

## Exemplo

- Exemplo 1

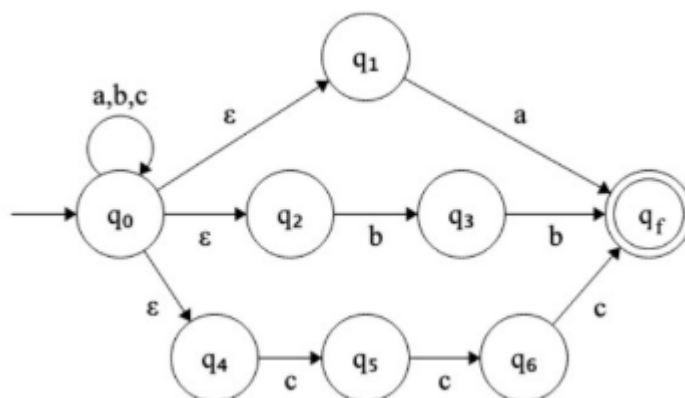
- $L7 = \{ w \mid \text{qualquer símbolo } a \text{ antecede qualquer símbolo } b \}$ 
  - $M = (\{a, b\}, \{q_0, q_f\}, \delta, q_0, \{q_f\})$

$\delta$	a	b	$\epsilon$
$q_0$	$\{q_0\}$	-	$\{q_f\}$
$q_f$	-	$\{q_f\}$	-



## Exemplo 2

- Exemplo:  $L8 = \{ w \mid w \text{ possui como sufixo } a \text{ ou } bb \text{ ou } ccc \}$ 
  - $M = (\{a, b, c\}, \{q_0, q_1, q_2, q_3, q_4, q_5, q_6, q_f\}, \delta, q_0, \{q_f\})$



## Equivalência

- A classe dos AFN $\epsilon$  é equivalente à classe dos AFN
  - Uma linguagem é regular sse é aceita por um AFN $\epsilon$
  - A capacidade de reconhecimento dos AFN $\epsilon$  é a mesma dos AFD e dos AFN
- Exemplo:

