

# ACH2043

# INTRODUÇÃO À TEORIA DA COMPUTAÇÃO

## Aula 08

AFN's probabilísticos  
(Modelos ocultos de Markov -  
HMMs – *Hidden Markov Models*)

Profa. Ariane Machado Lima  
ariane.machado@usp.br

# AFDs e AFNs

- Por que o teorema de equivalência entre AFDs e AFNs é importante?
- Pode-se optar por um outro dependendo do objetivo
- AFDs são mais eficientes
- AFNs podem:
  - ser mais fáceis de serem projetados
  - facilitar demonstração de teoremas
  - ser úteis em versões probabilísticas

# AFNs probabilísticos

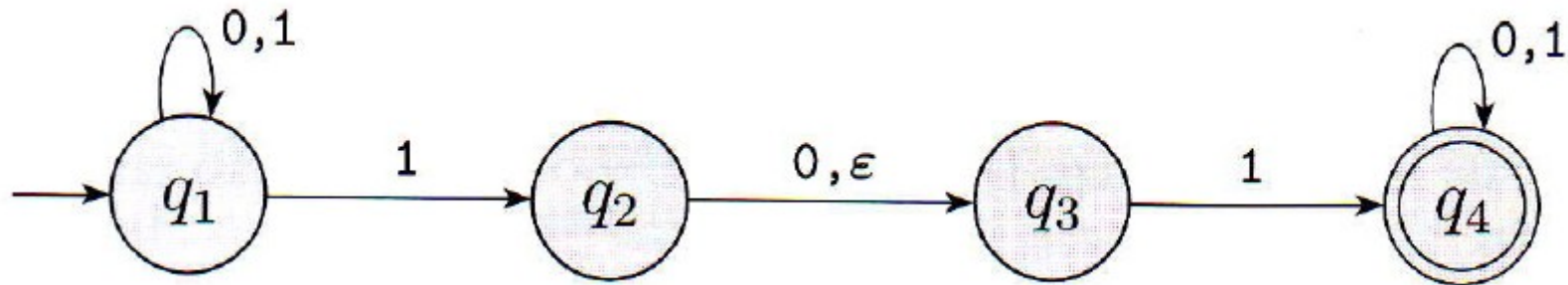
- Um autômato probabilístico possui uma distribuição de probabilidades sobre as transições de cada estado
- $\delta: Q \times \Sigma \rightarrow \text{Conjunto\_potência}(Q)$
- $P: Q \times \Sigma \rightarrow [0,1]$

sendo  $\sum_j (q_{\text{atual}}, a_j) = 1$  para cada  $q_i$  em  $Q$

# AFNs probabilísticos

## Exemplo

- Transformar esse autômato em probabilístico



# Modelo Oculto de Markov

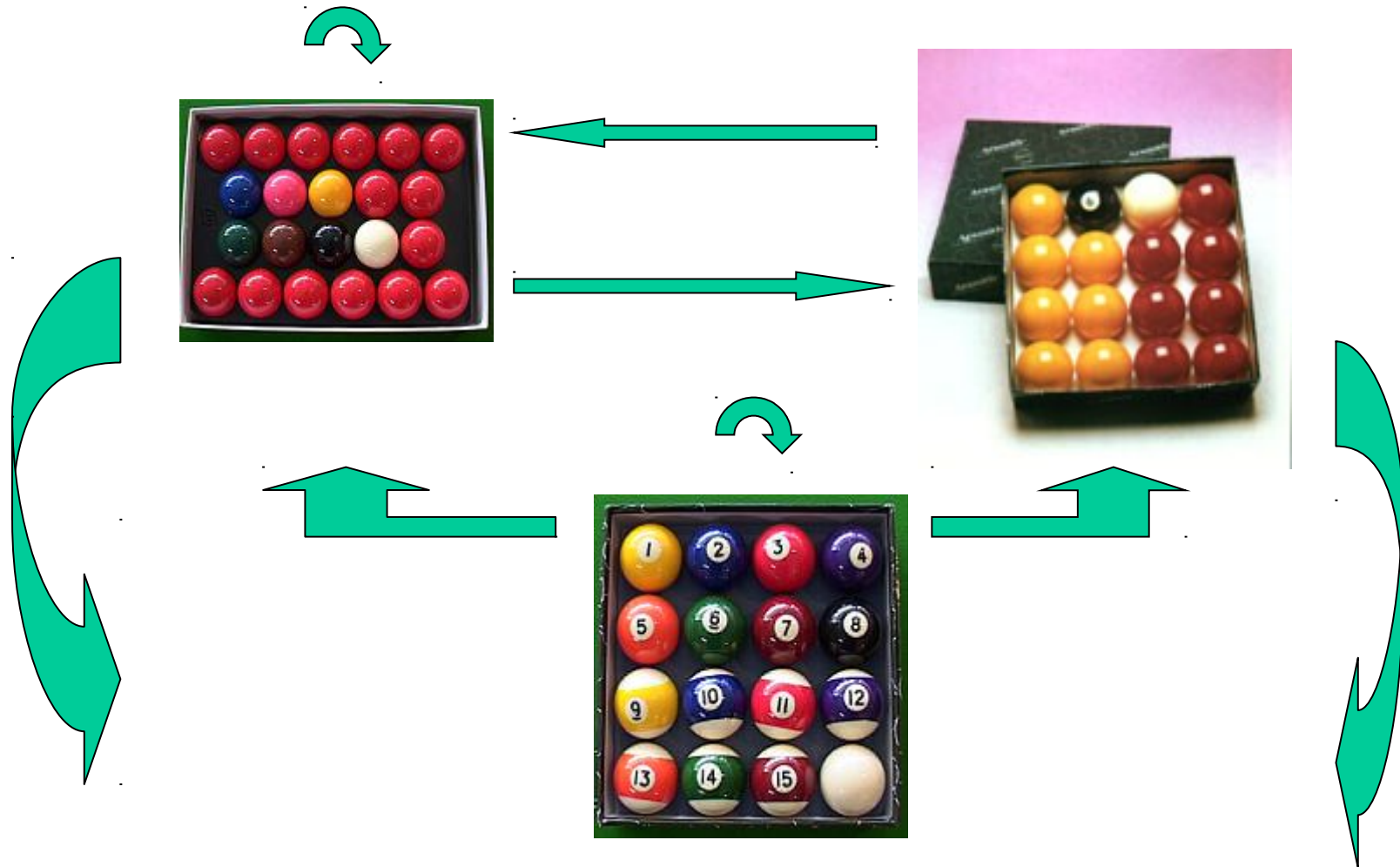
## Hidden Markov Model (HMM)

- Imagine que eu tenho várias urnas de bolas coloridas (ou seja, cada urna tem uma distribuição de probabilidades sobre essas cores, potencialmente diferente)
- Alguém tem que adivinhar qual a próxima cor. Como isso poderia ser feito?

# Modelo Oculto de Markov Hidden Markov Model (HMM)



# Modelo Oculto de Markov Hidden Markov Model (HMM)



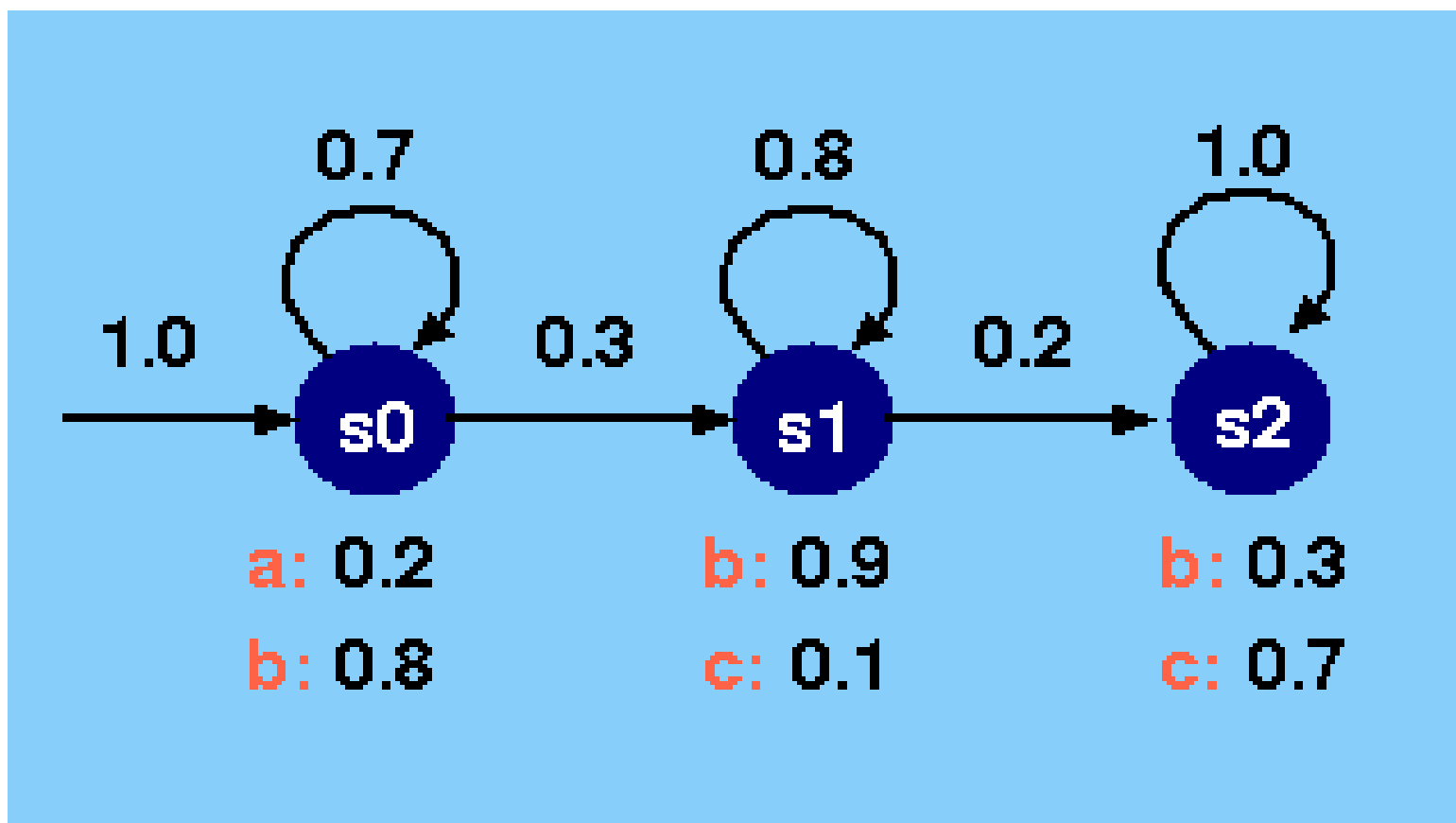
# Modelo Oculto de Markov

## Hidden Markov Model (HMM)

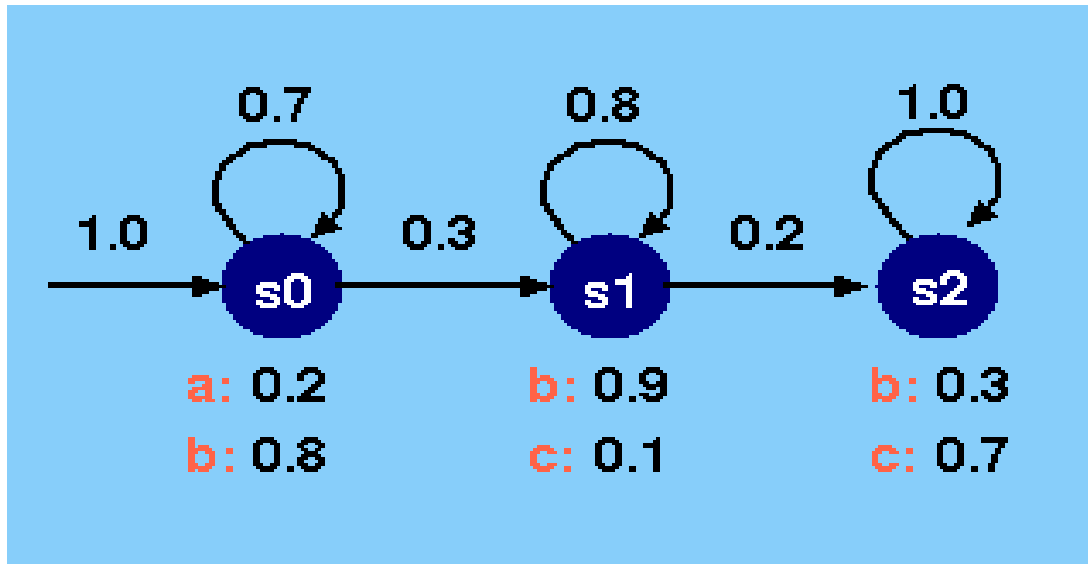
- Símbolos de emissão
- Estados ocultos
- Uma distribuição de probabilidades de emissão de símbolos associada a cada estado
- Probabilidade de transição entre estados
- Distribuição de probabilidades do estado inicial



# Modelo Oculto de Markov Hidden Markov Model (HMM)

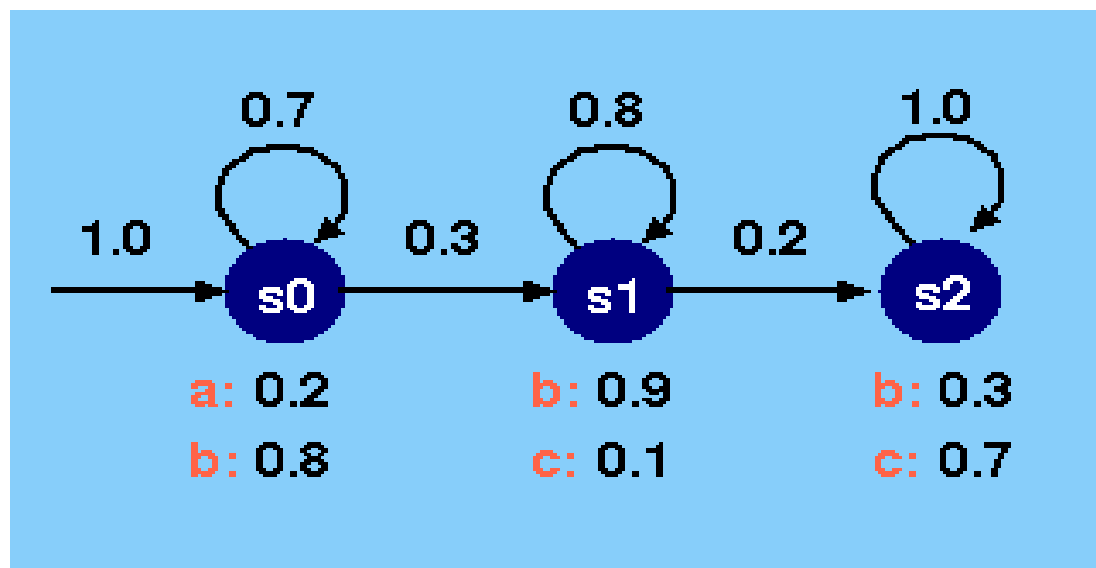


# Modelo Oculto de Markov Hidden Markov Model (HMM)



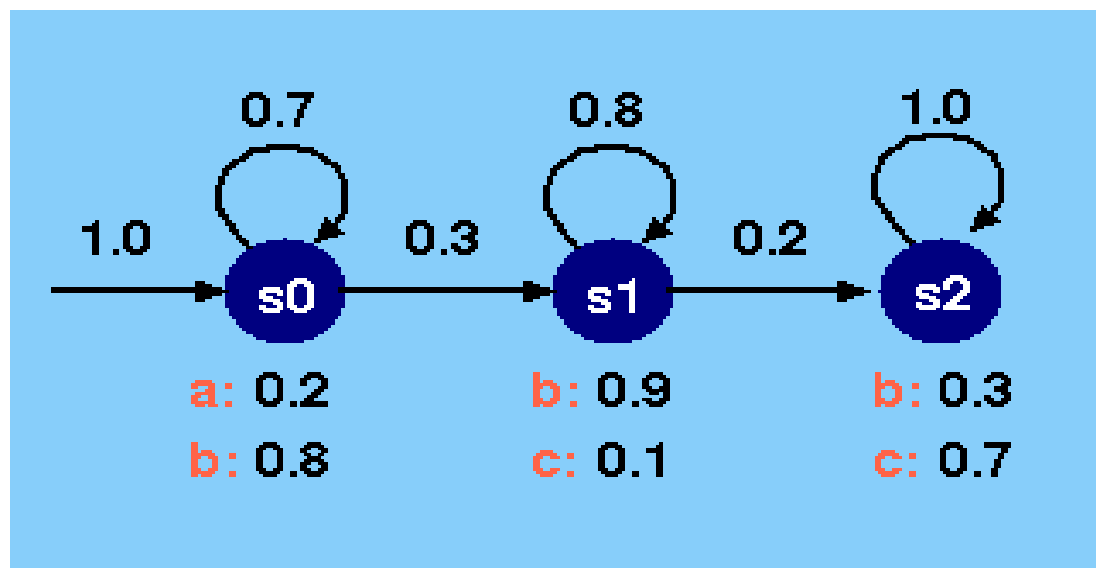
- Semelhança com algo?

# Modelo Oculto de Markov Hidden Markov Model (HMM)



- Semelhança com algo?
- Como transformo essa HMM em um AF probabilístico?

# Modelo Oculto de Markov Hidden Markov Model (HMM)



- Semelhança com algo?
- Como transformo essa HMM em um AF probabilístico?

$P(\text{transição do estado } s_i \text{ para o estado } s_j \text{ lendo o símbolo } k) =$

$P(\text{transição do estado } s_i \text{ para o estado } s_j) * P(\text{símbolo } k \text{ no estado } s_i)$

# Modelo Oculto de Markov

## Hidden Markov Model (HMM)

- Autômatos finitos (não determinísticos) probabilísticos são equivalentes a modelos ocultos de Markov

# Problemas relacionados a HMM

- Dados um HMM e uma cadeia, calcular a probabilidade dessa cadeia
  - Soma das probabilidades de cada caminho
  - Probabilidade de cada caminho: produto das probabilidades do caminho (transição e emissão)
  - Algoritmo forward ou backward

# Problemas relacionados a HMM

- Dados um HMM e uma cadeia, calcular o caminho mais provável dessa cadeia
  - Algoritmo viterbi
- Dados um HMM e conjunto de cadeias (treinamento), estimar os parâmetros (probabilidades de emissão e transição)
  - Algoritmo Baum-Welch

# Problemas relacionados a HMM

- Projetar a topologia de uma HMM



# Últimas observações sobre autômatos

- Máquinas de Mealy: aceitam símbolos na transição (autômatos tradicionais)
- Máquinas de Moore: aceitam símbolos nos estados (HMM – modelo oculto de Markóv)
- Transdutores: geram uma cadeia de saída

# Transdutor finito do tipo Máquina de Mealy

- $T_{\text{Mealy}} = (Q, \Sigma, \Delta, \delta, \lambda, q_0, F)$  sobre um autômato finito  $M = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$ 
  - $\Delta$  é o alfabeto de saída
  - $\lambda: Q \times \Sigma \rightarrow \Delta^*$  é a função de transdução

# Transdutor finito do tipo Máquina de Mealy

- Exemplo:  $T_{\text{Mealy}} = (Q, \Sigma, \Delta, \delta, \lambda, q_0, F)$  onde:
  - $Q = \{q_0, q_1\}$
  - $\Sigma = \{a, b, c\}$
  - $\Delta = \{a, b, c\}$
  - $\delta = \{(q_0, a) \rightarrow q_1, (q_1, b) \rightarrow q_1, (q_1, c) \rightarrow q_0\}$
  - $\lambda = \{(q_0, a) \rightarrow ab, (q_1, b) \rightarrow \varepsilon, (q_1, c) \rightarrow c\}$
  - $F = \{q_1\}$

# Transdutor finito do tipo Máquina de Moore

- $T_{\text{Moore}} = (Q, \Sigma, \Delta, \delta, \lambda, q_0, F)$  sobre um autômato finito  $M = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$ 
  - $\Delta$  é o alfabeto de saída
  - $\lambda: Q \rightarrow \Delta^*$  é a função de transdução

# Transdutor finito do tipo Máquina de Moore

- Exemplo:  $T_{\text{Moore}} = (Q, \Sigma, \Delta, \delta, \lambda, q_0, F)$  onde:
  - $Q = \{q_0, q_1\}$
  - $\Sigma = \{a, b, c\}$
  - $\Delta = \{1\}$
  - $\delta = \{(q_0, a) \rightarrow q_1, (q_1, b) \rightarrow q_1, (q_1, c) \rightarrow q_0\}$
  - $\lambda = \{q_0 \rightarrow 1, q_1 \rightarrow \varepsilon\}$
  - $F = \{q_1\}$

# Equivalência dos transdutores

- Teorema: Toda Máquina de Mealy pode ser simulada por uma Máquina de Moore, e vice-versa.

# Minimização de autômatos finitos

- Vários autômatos podem gerar a mesma linguagem
- Cada linguagem regular é reconhecida por um autômato finito determinístico mínimo (com relação ao número de estados) e único
  - Utilidades:
    - Gerar um reconhecedor o mais compacto e eficiente possível
    - Comparar se duas linguagens são equivalentes

# Minimização de autômatos finitos

- Processo:
  - Eliminação de estados inacessíveis
    - Não há caminho de  $q_0$  até ele
  - Eliminação de estados inúteis
    - Não conduzem a um estado final
  - Agrupamento e fusão de estados equivalentes
- Ex:
  - $\delta = \{(q_0, a) \rightarrow q_3, (q_0, a) \rightarrow q_4, (q_0, b) \rightarrow q_2, (q_1, c) \rightarrow q_3\}$
  - $F = \{q_3, q_4\}$
  -



# Minimização de autômatos finitos

- Processo:
  - Eliminação de estados inacessíveis
    - Não há caminho de  $q_0$  até ele
  - Eliminação de estados inúteis
    - Não conduzem a um estado final
  - Agrupamento e fusão de estados equivalentes
- Ex:
  - $\delta = \{(q_0, a) \rightarrow q_3, (q_0, a) \rightarrow q_4, (q_0, b) \rightarrow q_2, (q_1, c) \rightarrow q_3\}$
  - $F = \{q_3, q_4\}$
  - $q_1$  é inacessível,  $q_2$  é inútil,  $q_3$  e  $q_4$  são equivalentes

# Perigo das transições no vazio

- $M = \dots$ 
  - $\delta = \{(q_0, \varepsilon) \rightarrow q_1, (q_0, a) \rightarrow q_2, (q_1, \varepsilon) \rightarrow q_0, (q_2, b) \rightarrow q_3\}$
  - $F = \{q_1, q_3\}$

# Perigo das transições no vazio

- $M = \dots$ 
  - $\delta = \{(q_0, \varepsilon) \rightarrow q_1, (q_0, a) \rightarrow q_2, (q_1, \varepsilon) \rightarrow q_0, (q_2, b) \rightarrow q_3\}$
  - $F = \{q_1, q_3\}$
- O autômato não pára!
- Felizmente há um algoritmo para eliminação de transições no vazio

# Referências (complementares)

RAMOS, M. V. M.; NETO, J. J.; VEGA, I. S.  
**Linguagens Formais**. Ed. Bookman,

- HMM:

RABINER, L. R. A tutorial on hidden Markov models and selected applications in speech recognition. **Proceedings of the IEEE**, v. 77, n. 2, p. 257-286 1989