



Universidade Estadual da Paraíba - UEPB  
Centro de Ciências e Tecnologia - CCT  
Departamento de Computação - DC  
Bacharelado em Ciência da Computação - BCC  
Disciplina: Linguagens Formais e Teoria da Computação - 2021.2  
Professora: Cheyenne Ribeiro - [charibeiro@servidor.uepb.edu.br](mailto:charibeiro@servidor.uepb.edu.br)

## Aula 05 - AFN para AFD

AFN e AFD são modelos de autômatos finitos equivalentes, ou seja, reconhecem exatamente o mesmo conjunto de linguagens (Linguagens Regulares)

Para muitas delas, o AFN é mais fácil de construir que o AFD equivalente.

A prova para essa equivalência dos modelos se dá através da construção de um AFD a partir do AFN original, seguindo os passos a seguir:

Dado um AFN =  $(Q_{AFN}, \Sigma, \delta_{AFN}, q_0, F_{AFN})$ , construir um AFD =  $(Q_{AFD}, \Sigma, \delta_{AFD}, \{q_0\}, F_{AFD})$

O alfabeto permanece o mesmo, e o estado inicial do AFD agora é  $\{q_0\}$  (conjunto unitário que possui apenas o  $q_0$  do AFN).

### 1º passo: Definir o novo possível conjunto de estados $Q_{AFD}$

$Q_{AFD}$  = conjunto potência do  $Q_{AFN}$  = todos os subconjuntos possíveis de serem formados com os estados do AFN

Se o  $Q_{AFN}$  possui  $n$  estados, o  $Q_{AFD}$  vai possuir  $2^n$  estados

(Nem todos os estados podem ser acessíveis, e podem ser descartados em passo posterior)

Exemplos:

$$Q_{AFN} = \{q_0, q_1\} = n=2$$

$$Q_{AFD} = \{\emptyset, \{q_0\}, \{q_1\}, \{q_0, q_1\}\} = 4 = 2^2$$

$$Q_{AFN} = \{q_0, q_1, q_2\}$$

$$Q_{AFD} = \{ \varnothing, \{q_0\}, \{q_1\}, \{q_2\}, \{q_0, q_1\}, \{q_0, q_2\}, \{q_1, q_2\}, \{q_0, q_1, q_2\} \}$$

**2º passo: Definir o novo conjunto de estados finais  $F_{AFD}$** 

$F_{AFD}$  = todos os conjuntos de estados que possuírem como elemento pelo menos um estado final do AFN

Exemplo:

$$F_{AFN} = \{q_1\}$$

$$F_{AFD} = \{ \{q_1\}, \{q_0, q_1\}, \{q_1, q_2\}, \{q_0, q_1, q_2\} \}$$

**3º passo: Definir a nova função de transição  $\delta_{AFD}$** 

Para cada elemento  $p$  dos conjuntos do  $Q_{AFD}$  e cada símbolo  $a$  do alfabeto, fazer a união dos conjuntos  $\delta_{AFN}(p, a)$

Construir a tabela completa  $\delta_{AFD}$  de todas as transições possíveis. Cada linha corresponde a um estado, e cada coluna um símbolo do alfabeto.

Exemplo para um estado:

$$\delta_{AFD}(\{q_0, q_1\}, 0) = \delta_{AFN}(q_0, 0) \cup \delta_{AFN}(q_1, 0)$$

**4º passo: Construir o diagrama de estados do AFD, eliminando os estados do  $Q_{AFD}$  que não são acessíveis a partir do seu estado inicial.**

Desenhar o estado inicial do  $Q_{AFD}$  e a partir dele escrever suas transições para os respectivos estados. Para cada novo estado alcançado, desenhar as respectivas transições. O desenho termina quando nenhum novo estado é inserido.

O diagrama resultante é o AFD equivalente ao AFN original!

Exemplo 1: Transformar o AFN a seguir num AFD equivalente

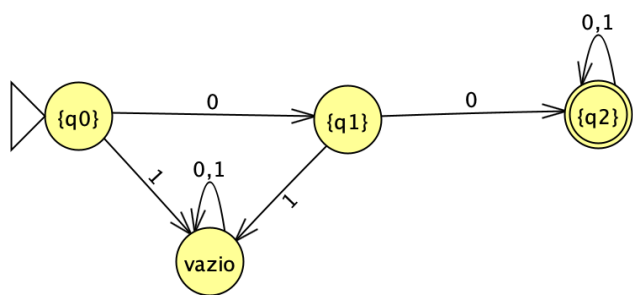
```
graph LR; start(( )) --> q0((q0)); q0 -- 0 --> q1((q1)); q1 -- 0 --> q2(((q2))); q2 -- "0,1" --> q2
```

$$Q_{AFN} = \{q_0, q_1, q_2\}$$
$$\Sigma = \{0, 1\}$$
$$\delta_{AFN}$$

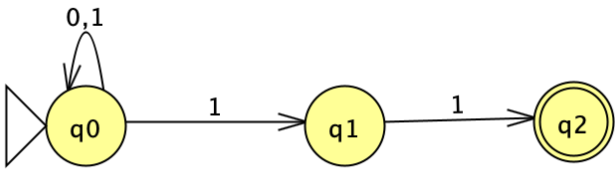
$\delta_{AFN}$	0	1
$q_0$	$\{q_1\}$	$\emptyset$
$q_1$	$\{q_2\}$	$\emptyset$
$q_2$	$\{q_2\}$	$\{q_2\}$

$$q_0 = q_0$$
$$F_{AFN} = \{q_2\}$$

$\delta_{AFD}$	0	1
$\emptyset$	$\emptyset$	$\emptyset$
$--> \{q_0\}$	$\{q_1\}$	$\emptyset$
$\{q_1\}$	$\{q_2\}$	$\emptyset$
$*\{q_2\}$	$\{q_2\}$	$\{q_2\}$
$\{q_0, q_1\}$	$\{q_1\} \cup \{q_2\} = \{q_1, q_2\}$	$\emptyset \cup \emptyset = \emptyset$
$*\{q_0, q_2\}$	$\{q_1\} \cup \{q_2\} = \{q_1, q_2\}$	$\emptyset \cup \{q_2\} = \{q_2\}$
$*\{q_1, q_2\}$	$\{q_2\} \cup \{q_2\} = \{q_2\}$	$\emptyset \cup \{q_2\} = \{q_2\}$
$*\{q_0, q_1, q_2\}$	$\{q_1\} \cup \{q_2\} \cup \{q_2\} = \{q_1, q_2\}$	$\emptyset \cup \emptyset \cup \{q_2\} = \{q_2\}$



Exemplo 2: Transformar o AFN a seguir num AFD equivalente

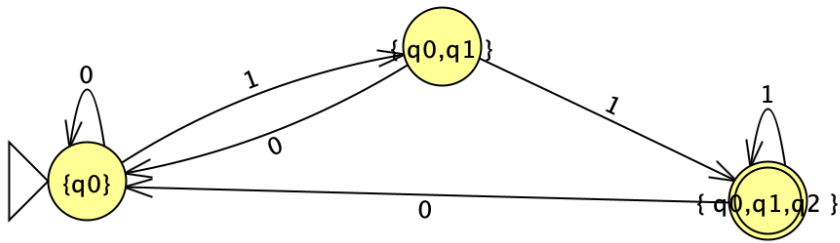


$Q_{AFN} = \{q_0, q_1, q_2\}$   
 $\Sigma = \{0, 1\}$   
 $\delta_{AFN}$

$\delta_{AFN}$	0	1
$q_0$	$\{q_0\}$	$\{q_0, q_1\}$
$q_1$	$\emptyset$	$\{q_2\}$
$q_2$	$\emptyset$	$\emptyset$

$q_0 = q_0$   
 $F_{AFN} = \{q_2\}$

$\delta_{AFD}$	0	1
$\emptyset$	$\emptyset$	$\emptyset$
$\rightarrow\{q_0\}$	$\{q_0\}$	$\{q_0, q_1\}$
$\{q_1\}$	$\emptyset$	$\{q_2\}$
$*\{q_2\}$	$\emptyset$	$\emptyset$
$\{q_0, q_1\}$	$\{q_0\}$	$\{q_0, q_1, q_2\}$
$*\{q_0, q_2\}$	$\{q_0\}$	$\{q_0, q_1\}$
$*\{q_1, q_2\}$	$\emptyset$	$\{q_2\}$
$*\{q_0, q_1, q_2\}$	$\{q_0\}$	$\{q_0, q_1, q_2\}$



### Bibliografia:

Hopcroft, Ullman, Motwani. Introdução à Teoria de Autômatos, Linguagens e Computação. 2ª edição, Elsevier, 2002.

Capítulo 2. AFN para AFD - pg 64-73