# Resolução Equivalência ER - AF

Linguagens Formais e Compiladores  $\mathsf{Prof}^a$ . Jerusa Marchi

### 1. Autômatos Finitos → Expressões Regulares

(a) Apresentes os passos para obter a expressão regular via AFND Generalizado, considerando o seguinte AF:

i. Construir a AFNDG:

ii. Eliminar estados entre s e f:

$$q_{rem} = 2$$
  
 $q_i = \{s, 0, 1\}$   
 $q_j = \{0, 1, f\}$ 

#### Autômato sem $q_2$ :

$$\begin{array}{c|ccccc} \delta & 0 & 1 & *f \\ \hline \rightarrow s & \varepsilon & \emptyset & \emptyset \\ 0 & \emptyset & a & b \\ 1 & \emptyset & a \cup b & a \end{array}$$

$$q_{rem} = 1$$
  
 $q_i = \{s, 0\}$   
 $q_j = \{0, f\}$ 

$$\begin{array}{cccc}
1, s, 0 & & & & \\
\hline
\delta(s, 1) = \emptyset & & & & \\
\delta(1, 1) = b \cup c & & & \\
\delta(1, 0) = \emptyset & & & \\
\delta(s, 0) = \varepsilon & & & \\
\hline
\emptyset.(b \cup c)^*.\emptyset \mid \varepsilon & & \\
\hline
1, s, f & \\
\delta(s, 1) = \emptyset & & \\
\delta(1, 1) = b \cup c & \\
\delta(s, f) = \emptyset & \\
\hline
\emptyset.(b \cup c)^*.a \mid \emptyset & \\
\hline
1, 0, 0 & & \\
\hline
1, 0, 0 & & \\
\hline
\delta(0, 1) = a & \\
\delta(0, 1) = a & \\
\delta(1, 1) = b \cup c & \\
\delta(1, 1) = b \cup c & \\
\delta(1, 0) = \emptyset & & \\
\delta(1, f) = a & \\
\delta(0, f) = b & \\
\hline
a.(b \cup c)^*.\emptyset \mid \emptyset & & \\
\hline
a.(b \cup c)^*.a \mid b
\end{array}$$

### Autômato sem $q_1$ :

$$q_{rem} = 0$$

$$q_i = \{s\}$$

$$q_j = \{f\}$$

$$0, s, f$$

$$\delta(s, 0) = \varepsilon$$

$$\delta(0, 0) = \emptyset$$

$$\delta(0, f) = a.(b \cup c)^* a \mid b$$

$$\delta(s, f) = \emptyset$$

$$\varepsilon.\emptyset^*.a.(b \cup c)^* a \mid b \mid \emptyset$$

Autômato sem  $q_0$ :

(b) Apresentes os passos para obter a expressão regular via AFND Generalizado, considerando o seguinte AF:

$$\begin{array}{c|ccccc} \delta & a & b \\ \hline \to *0 & 2 & 1, 2 \\ 1 & 2 & 1 \\ *2 & - & - \end{array}$$

i. Construir a AFNDG:

ii. Eliminar estados entre s e f:

$$q_{rem} = 2$$
  
 $q_i = \{s, 0, 1\}$   
 $q_j = \{0, 1, f\}$ 

$$\begin{array}{c|ccccc} 2, s, 0 & 2, s, 1 & 2, s, f \\ \hline \delta(s,2) = \emptyset & \delta(s,2) = \emptyset & \delta(s,2) = \emptyset \\ \delta(2,2) = \emptyset & \delta(2,2) = \emptyset & \delta(2,2) = \emptyset \\ \delta(2,0) = \emptyset & \delta(2,1) = \emptyset & \delta(2,f) = \varepsilon \\ \hline \delta(s,0) = \varepsilon & \delta(s,1) = \emptyset & \delta(s,f) = \emptyset \\ \hline \emptyset.\emptyset^*.\emptyset \mid \varepsilon & \emptyset.\emptyset^*.\emptyset \mid \emptyset & \emptyset.\emptyset^*.\varepsilon \mid \emptyset \end{array}$$

$$\begin{array}{c|ccccc} 2,1,0 & 2,1,1 & 2,1,f \\ \hline \delta(1,2)=a & \delta(1,2)=a & \delta(1,2)=a \\ \delta(2,2)=\emptyset & \delta(2,2)=\emptyset & \delta(2,2)=\emptyset \\ \delta(2,0)=\emptyset & \delta(2,1)=\emptyset & \delta(2,f)=\varepsilon \\ \hline \delta(1,0)=\emptyset & \delta(1,1)=b & \delta(1,f)=\emptyset \\ \hline a.\emptyset^*.\emptyset\mid\emptyset & a.\emptyset^*.\emptyset\mid b & a.\emptyset^*.\varepsilon\mid\emptyset \end{array}$$

Autômato sem  $q_2$ :

$$\begin{array}{c|cccc} \delta & 0 & 1 & *f \\ \hline \rightarrow s & \varepsilon & \emptyset & \emptyset \\ 0 & \emptyset & b & (a \cup b) \\ 1 & \emptyset & b & a \end{array}$$

$$q_{rem} = 1$$
  
 $q_i = \{s, 0\}$   
 $q_j = \{0, f\}$ 

$$\begin{array}{ll} 1, s, 0 & 1, s, f \\ \hline \delta(s, 1) = \emptyset & \delta(s, 1) = \emptyset \\ \delta(1, 1) = b & \delta(1, 1) = b \\ \delta(s, 0) = \emptyset & \delta(s, f) = a \\ \hline \emptyset.b^*.\emptyset \mid \varepsilon & \emptyset.b^*.a \mid \emptyset \end{array}$$

$$\begin{array}{cccc} 1,0,0 & & & 1,0,f \\ \hline \delta(0,1) = b & & \delta(0,1) = b \\ \delta(1,1) = b & & \delta(1,1) = b \\ \delta(1,0) = \emptyset & & \delta(1,f) = a \\ \hline \delta(0,0) = \emptyset & & \delta(0,f) = (a \cup b) \\ \hline b.b^*.\emptyset \mid \emptyset & & b.b^*.a \mid (a \cup b) \\ \hline \end{array}$$

Autômato sem  $q_1$ :

$$q_{rem} = 0$$

$$q_i = \{s\}$$

$$q_j = \{f\}$$

$$0, s, f$$

$$\delta(s, 0) = \varepsilon$$

$$\delta(0, 0) = \emptyset$$

$$\delta(0, f) = b.b^*.a \mid (a \cup b)$$

$$\delta(s, f) = \emptyset$$

$$\varepsilon.\emptyset^*.b.b^*.a \mid (a \cup b)$$

Autômato sem  $q_0$ :

$$\begin{array}{c|c} \delta & *f \\ \hline \rightarrow s & a.(b \cup c)*a \mid b \end{array}$$

# 2. Expressões Regulares $\rightarrow$ Autômatos Finitos

(a) Construa um Autômato Finito Não Determinístico que aceite a seguinte linguagem: (Considere  $\Sigma=\{a,b\})$ 

 $a(ba)^*a^*$ 

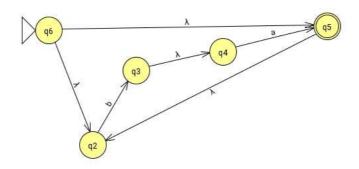
**i.** *a* 



ii. (ba)



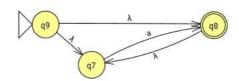
iii.  $(ba)^*$ 



iv. a



v. a\*



vi.  $a.(ba)^*.a^*$ 

