

O algoritmo de conversão de Autômato Finito Não-Determinístico - AFND para Expressão Regular - ER

Eduardo Couto Dinarte,
Iago Gade Gusmao Carrazzoni,
Lucca Maciel de Moraes

23 de Novembro de 2018

Resumo

Este artigo consiste na apresentação e explicação de um algoritmo para converter um autômato finito não determinístico num autômato finito determinístico e, por fim, converter este numa expressão regular. O método consiste em apresentar a teoria com imagens dos três estados da conversão seguida de um exemplo prático. O objetivo deste texto é fixar o conteúdo de conversão de autômatos e familiarizar os autores com a produção de artigos científicos utilizando a linguagem Latex.

1 Introdução aos Autômatos

Um autômato é uma máquina abstrata que deve operar entre estados previamente definidos. É um modelo matemático utilizado para representar programas ou circuitos lógicos. É bem definido por uma quintupla, cujos elementos são:

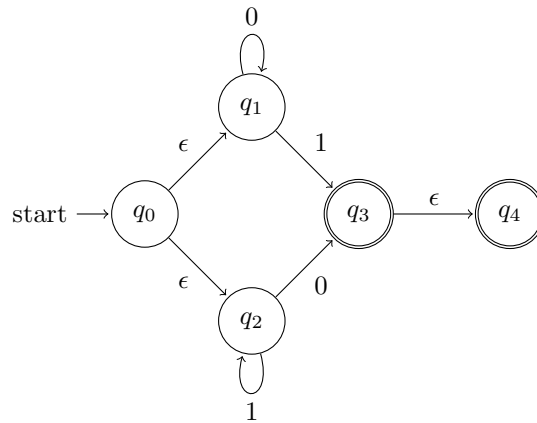
- Conjunto de estados (K);
- Alfabeto (A);
- Estado inicial (S);
- Conjunto de estados finais (F);
- Função de transição (ou função delta).

A função de transição, por sua vez, é representada por uma tripla ordenada, onde os elementos são:

- Estado inicial;
- Transição;
- Estado final;

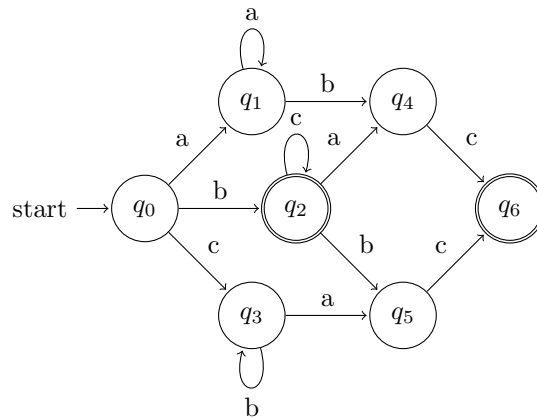
2 Introdução ao Autômato Finito Não-Determinístico - AFND

Autômato finito não determinístico é aquele em que, em algum momento, não se tem certeza de qual é o estado atual, ou seja, é aquele que tem a palavra vazia ligando algum de seus estados. Segue um exemplo a seguir:



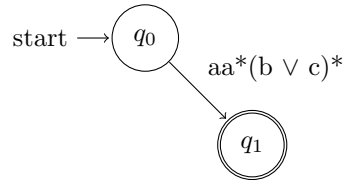
3 Introdução ao Autômato Finito Determinístico - AFD

Autômato finito determinístico é aquele em que se sabe exatamente qual o estado atual, ou seja, é aquele que não tem estados simultâneos (estados ligados por palavras vazias).



4 Introdução à Expressão Regular - ER

Expressão regular é uma cadeia de caracteres que engloba todas as palavras aceitas pelo autômato. Um autômato reduzido a expressão regular possui apenas um estado inicial e um estado final, ligados pela expressão regular.



No tipo citado, é comum a aparição do caractere \vee , assim como o parêntese. Este se aplica da mesma forma que na matemática. Aquele é o conectivo lógico 'ou', que se aplica da mesma forma que na lógica.

Também é comum a aparição do caractere '*' na expressão regular. Ele se chama estrela de Kleene, e denota zero ou mais repetições do caractere (ou cadeia de caracteres) ao qual foi aplicado.

No exemplo acima, a estrela de Kleene foi aplicada ao caractere 'a' e à expressão $(b \vee c)$. Neste, quer dizer que zero ou mais repetições da cadeia denotada serão aceitas, enquanto naquele, zero ou mais repetições do caractere denotado serão aceitos.

5 Conversão de AFND para AFD

Para essa conversão, é utilizado o Algoritmo de Conversão de um Autômato Finito Não-determinístico (AFND) em um Autômato Finito Determinístico, que consiste em:

- Identificar os estados simultâneos do AFND;
- Identificar o estado inicial P0, o qual seu conjunto possui apenas o estado inicial da AFND;
- Aplicar em P0 a leitura de todo o alfabeto. O conjunto novo será composto pelo lugar da chegada;
- Identificar os estados resultantes;
- Para cada estado resultante criado, aplica-se o alfabeto;
- Repetir o procedimento até que não existam mais estados novos;
- Identificar os estados finais, que serão aqueles estados que possuírem os estados finais da AFND;
- Montar a quintupla do AFD;
- Por fim, esboçar o grafo.

Para exemplificar, será realizada a conversão do AFND a seguir, cuja quintupla

é:

$K = \{0, 1, 2, 3, 4, 5\}$

$A = \{a, b, c\}$

$S = \{0\}$

$F = \{3, 4\}$

$D =$

$(0, \epsilon, 1),$

$(0, \epsilon, 2),$

$(1, b, 3)$

$(1, a, 5),$

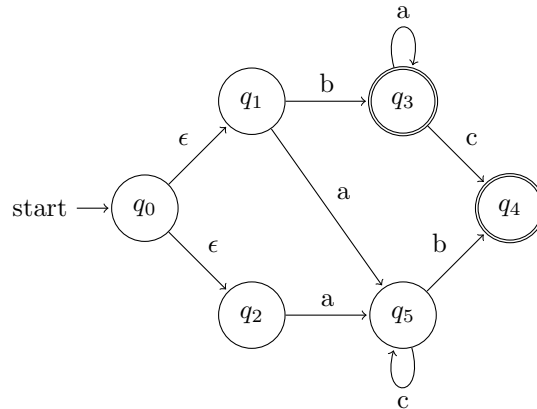
$(2, a, 5)$

$(3, a, 3),$

$(3, c, 4),$

$(5, c, 5),$

$(5, b, 4).$



Daqui em diante as seguintes notações serão usadas:

- $E(x)$: denota o conjunto de estados simultâneos a x ;
- $P(x)$: denota um estado maior, que engloba vários outros;
- $D(P(x), A)$: denota a função delta de $P(x)$ aplicando o alfabeto.

Seguindo o algoritmo, o procedimento será o seguinte:

- Identificar os estados simultâneos do AFND:
 $E(0) = \{0, 1, 2\}$
 $E(1) = \{1\}$
 $E(2) = \{2\}$
 $E(3) = \{3\}$
 $E(4) = \{4\}$
 $E(5) = \{5\}$
- identificar o estado inicial P_0 , o qual seu conjunto possui o estado inicial da AFND:
 $P(0) = E(0) = \{0, 1, 2\}$
- aplicar em P_0 a leitura de todo o alfabeto. O conjunto novo será composto pelo lugar da chegada:
 $D(P(0), a) = (1, a, 5) \cup (2, a, 5) = E(5) \cup E(5) = \{5\}$
 $D(P(0), b) = (1, b, 3) = E(3) = \{3\}$
 $D(P(0), c) = \text{vazio}$
- Identificar os estados resultantes:
 $P(1) = D(P(0), a) = E(5) = \{5\}$
 $P(2) = D(P(0), b) = E(3) = \{3\}$
- para cada estado resultante criado, aplica-se o alfabeto:
 $D(P(1), a) = \text{vazio}$
 $D(P(1), b) = (5, b, 4) = E(4) = \{4\}$
 $D(P(1), c) = (5, c, 5) = E(5) = \{5\}$
 $D(P(2), a) = (3, a, 3) = E(3) = \{3\}$
 $D(P(2), b) = \text{vazio}$
 $D(P(2), c) = (3, c, 4) = E(4) = \{4\}$

- repetir o procedimento até que não existam mais estados novos:

$$D(P(1), b) = P(3) = E(4) = \{4\}$$

$$D(P(1), c) = P(1) = E(1) = \{1\}$$

$$D(P(2), a) = P(2) = E(2) = \{2\}$$

$$D(P(2), c) = P(3) = \{4\}$$

$$D(P(3), a) = \text{vazio}$$

$$D(P(3), b) = \text{vazio}$$

$$D(P(3), c) = \text{vazio}$$

- identificar os estados finais, que serão aqueles estados que possuírem os estados finais do AFND:

$$F = P(1), P(3)$$

- montar a quintupla do AFD:

$$K = \{P(0), P(1), P(2), P(3)\}$$

$$A = \{a, b, c\}$$

$$S = \{P(0)\}$$

$$F = \{P(2), P(3)\}$$

Pode ser difícil observar os elementos da função delta. Eles serão todos os $D(P(x), \text{'caractere'})$ que calculamos. Assim:

$D =$

$$(P_0, a, P_1),$$

$$(P_0, b, P_2),$$

$$(P_1, b, P_3),$$

$$(P_1, c, P_1),$$

$$(P_2, a, P_2),$$

$$(P_2, c, P_3).$$

