Tarefa Prática 1º bimestre – CT-200 – Expressões Regulares e Autômatos Finitos

Prazo: 24/setembro – entrega eletrônica compartilhar fonte e relatório PDF.

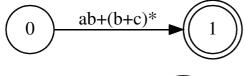
Projeto pode ser realizado em grupo de até 3 pessoas.

Serão fornecidos exemplos para teste que devem constar do relatório.

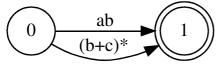
Os grafos produzidos devem ser gerados no formato Graphviz e apresentados como figura.

## Prof. Carlos Forster

1 – Implementar o seguinte algoritmo, obtendo como entrada uma expressão regular e produzindo um autômato ε-AFN.

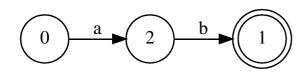


I – Inicia o autômato como um nó inicial e um nó final com transição especificando a expressão regular.
0, 1, ab+(b+c)\*
próximo nó: 2



II – verificar se é uma união de linguagens (expressa como A+B), separar a união em arcos

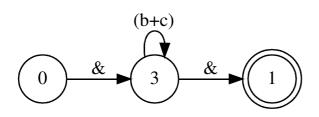
0, 1, ab
0, 1, (b+c)\*



III- verificar se é uma concatenação de linguagens, separar utilizando um novo nó 0, 2, a

2, 1, b

próximo nó: 3



IV – se a expressão for um fecho de Kleene, construir um loop em novo nó separado por  $\varepsilon$ -transições

0, 3, &

3, 3, (b+c)

3, 1, &



V – se a expressão estiver entre parênteses, remover os parênteses.

VI – repete II, III, IV, V e VI para cada arco até que todo arco tenha apenas um símbolo ou  $\epsilon$  (repr &).

- 2 Dado um ε-AFN como acima (estado inicial 0 e apenas estado final 1) e uma cadeia de entrada, implemente uma função que retorna os possíveis estados após computação da cadeia e se o estado final 1 pertence a esse conjunto de estados (isto é, se a cadeia é aceita ou não).
- 3 Implemente a remoção das \(\epsilon\)-transições de um autômato (isto pode resultar em múltiplos estados finais). Pode utilizar o seguinte procedimento:

I – computar o ε-fecho de cada estado

II – todo arco de A em X gera um arco de A em Y para cada Y no ε-fecho(X)

III – todo arco de Y em A para qualquer Y no  $\varepsilon$ -fecho(X) gera um arco de X para A.

IV – X é estado final se algum Y no  $\varepsilon$ -fecho(X) for final.

4 – Dado um  $\varepsilon$ -AFN, encontre a expressão regular da linguagem aceita pelo autômato. É recomendado criar um estado inicial ligado por  $\varepsilon$  ao estado inicial original 0 e supõe-se que haja apenas um estado final 1. Implemente o algoritmo que remove estado por estado.