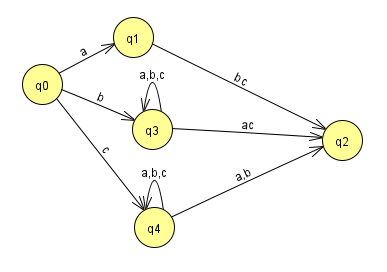
LISTA 2, 6)

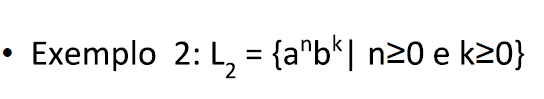


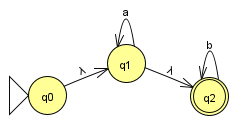
AFD, AFN, AFE

Automato finito Deterministico, Automato Finito Não determinístico, Automato Finito com movimentos Vazios

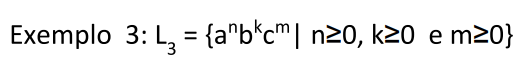
Em um AFD, para cada estado e símbolo de entrada, existe **apenas uma** transição possível

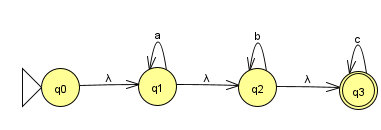
AFN, para um dado estado e símbolo de entrada, pode haver **várias transições possíveis**





Lambda = vazio, pra representar que pode ser zero



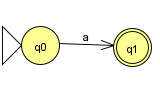


Linguagem Regular: Expressão Regular

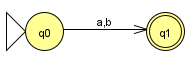
L = {e}



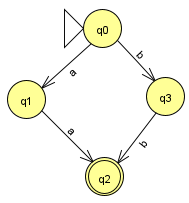
L = {a}



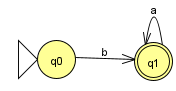
a+b ou {a,b}



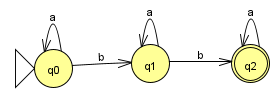
aa+bb ou {aa,bb}



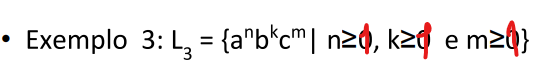
ba\*

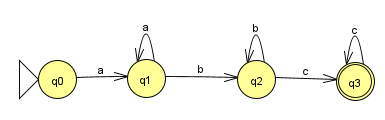


a\*ba\*ba\*



A linguagem é regular se é possível criar um autômato

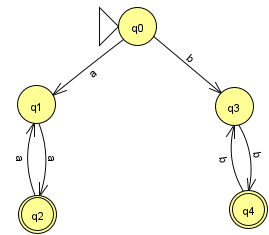




(a+b)\*



(aa)\*+(bb)\*



Um lado é apenas “a” o outro apenas “b”

LISTA 3)

1)

a) (a+b)\*aaa(a+b)\* -> a ou b infinitas vezes “aaa” a ou b infinitas vezes

b) (a+b)\*bb

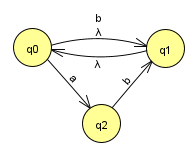
c) (a+b)\*bb(a+b)\*aaaa

d) bb(a+b)\* + (a+b)\*aaa + e)

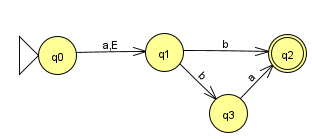
e) ab(a+b)\*ba

2)

i) (b+ab)\*



ii) (a+ ε)(b+ba)



iv) ab(abb\*+baa\*)\*ba

Diagrama

O conteúdo gerado por IA pode estar incorreto.

v)