



# Expressões regulares

# *Introdução*

- Expressões aritméticas:  $(5 + 3) \times 4$ .
  - Resultado: 32.
- Expressões regulares:  $(0 \cup 1)0^*$ .
  - Todas as palavras que iniciam com 0 ou 1 seguido de 0's.
- Assim como suprimimos  $x$ :  $(5 + 3) \times 4 = (5 + 3)4$ , também suprimimos  $o$ :  $((0 \cup 1)o0^* = (0 \cup 1)0^*$ .
- Onde??? Buscas textuais, comandos AWK e GREP.



# *Exemplo*

- $(0 \cup 1)^*$ : todas as palavras possíveis com 0s e 1s.
- $\Sigma^* 1$ : todas as palavras que terminam com 1.
- $(0 \Sigma^*) \cup (\Sigma^* 1)$ : todas as palavras que começam com 0 ou terminam com 1.
- A concatenação sucessiva (\*) precede a concatenação (o) que precede a união (U).
- O parêntese modifica precedência.

# Definição

- R é uma expressão regular se R é:
  - Qualquer a pertencente a um alfabeto  $\Sigma$ , é uma ER com linguagem possuindo a palavra unitária a,  $\{a\}$ .
  - $\epsilon$  é uma ER com uma palavra vazia,
  - $\emptyset$  é uma ER de linguagem vazia,
  - Se R e S são ER e denotam a linguagem R e S, então:
    - $(R+S)$  é ER e denota a linguagem  $R \cup S$
    - $(RS)$  é ER e denota a linguagem  $RS = \{uv \mid u \in R \text{ e } v \in S\}$  ( $R \circ S$ )
    - $(R^*)$  é ER e denota a linguagem  $R^*$ .



# *Exemplo com alfabeto $\{0,1\}$*

- $0^*10^* = \{w \mid w \text{ tem exatamente um } 1\}$ .
- $\Sigma^*1\Sigma^* = \{w \mid w \text{ tem ao menos um } 1\}$ .
- $\Sigma^*001\Sigma^* = \{w \mid w \text{ contém } 001 \text{ como subpalavra}\}$ .
- $(\Sigma\Sigma)^* = \{w \mid w \text{ tem tamanho par}\}$ .
- $(\Sigma\Sigma\Sigma)^* = \{w \mid w \text{ tem tamanho múltiplo de } 3\}$ .
- $01 \cup 10 = \{01, 10\}$ .
- $0\Sigma^*0 \cup 1\Sigma^*1 \cup 0 \cup 1 = \{w \mid w \text{ começa e termina com o mesmo símbolo}\}$ .

# Entendendo...

- $R \cup \varepsilon = R$ 
  - Mas se  $R=0$ ,  $L(R)=\{0\}$  e  $L(R \cup \varepsilon)=\{0, \varepsilon\}$
- $R \circ \emptyset = R$ 
  - Mas se  $R=0$ ,  $L(R)=\{0\}$  e  $L(R \circ \emptyset)=\{\emptyset\}$
- Em compiladores de linguagens de programação:
  - $\{+, -, \varepsilon\}(DD^* \cup DD^*.D^* \cup D^*.DDD^*)$   
 $D = \{0, 1, 2, 3, \dots, 9\}.$
  - Sintax dos tokens feita, pode-se gerar o analisador léxico.



# ***Equivalência com autômatos finitos***

- Poder de descrição.
- Qualquer ER pode-se converter em um AF que reconheça a linguagem descrita e vice-versa.
- Teorema: Uma linguagem é regular sse alguma ER a descreve.
  - Lema 1: Se a linguagem é descrita por uma ER, então ela é regular.
  - Lema 2: Se a linguagem é regular, então há uma ER que a descreva.

# ***Prova: Lema 1***

- Tome uma ER 'R' que descreve uma linguagem A; convertendo R em um AFND:

– 1 -  $R = a$  em algum alfabeto.



– 2 -  $R = \varepsilon$



– 3 -  $R = \emptyset$



– 4 -  $R = R_1 \cup R_2$

– 5 -  $R = R_1 \circ R_2$

– 6 -  $R = R_1^*$



# ***Prova: Lema 1 - Exemplo***

- Converta a ER  $(ab \cup a)^*$  para AFND
  - Qual a linguagem aceita?

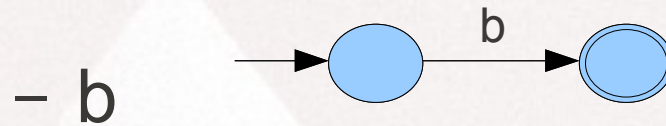
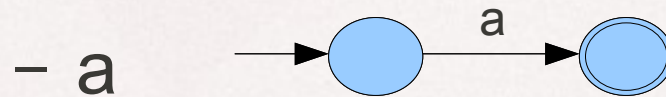
# ***Prova: Lema 1 - Exemplo***

- Converta a ER  $(ab \cup a)^*$  para AFND
  - Qual a linguagem aceita? Sucessões de  $ab$  ou  $a$ .
  - $a$
  - $b$
  - $ab$
  - $ab \cup a$
  - $(ab \cup a)^*$



# ***Prova: Lema 1 - Exemplo***

- Converta a ER  $(ab \cup a)^*$  para AFND
  - Qual a linguagem aceita? Sucessões de  $ab$  ou  $a$ .



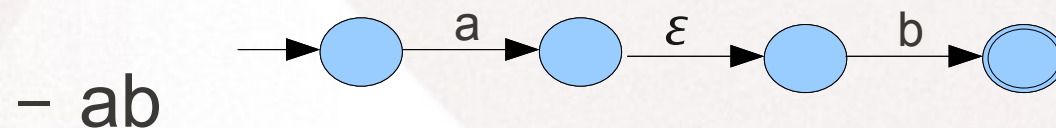
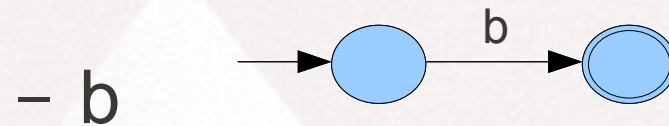
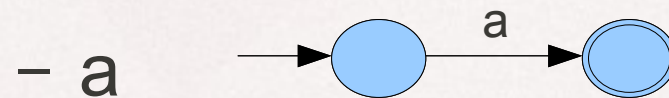
–  $ab$

–  $ab \cup a$

–  $(ab \cup a)^*$

# ***Prova: Lema 1 - Exemplo***

- Converta a ER  $(ab \cup a)^*$  para AFND
  - Qual a linguagem aceita? Sucessões de  $ab$  ou  $a$ .



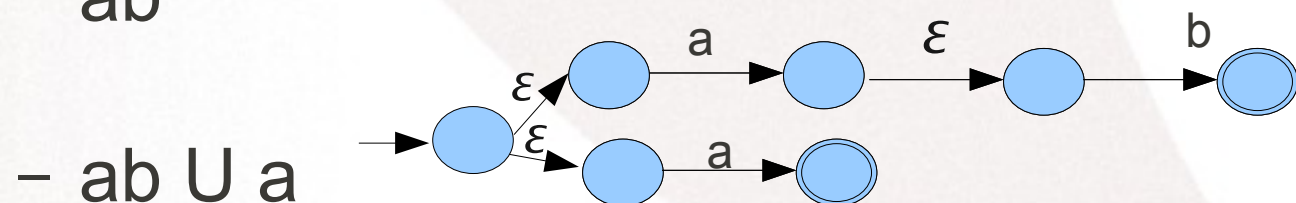
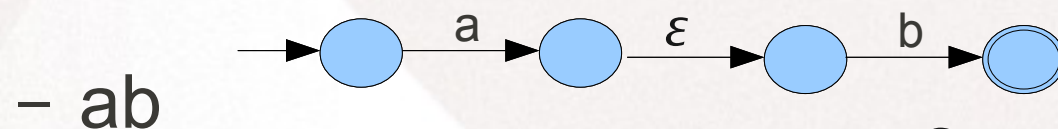
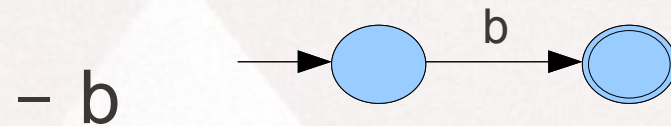
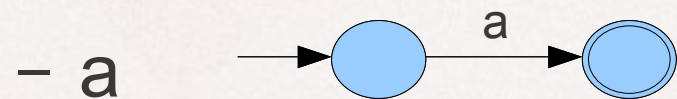
–  $ab \cup a$

–  $(ab \cup a)^*$



# Prova: Lema 1 - Exemplo

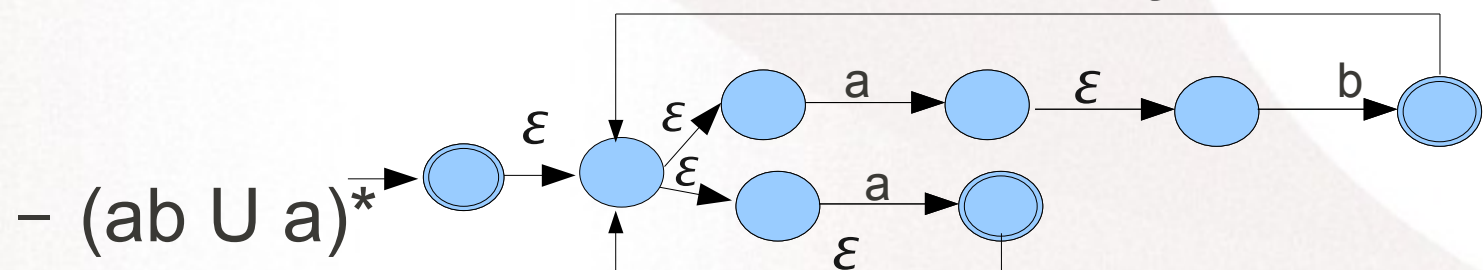
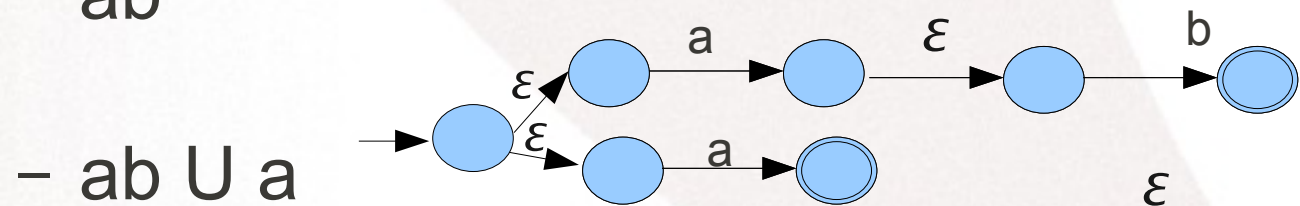
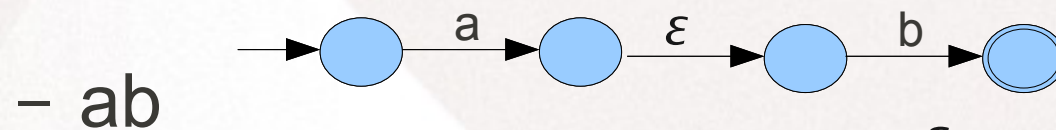
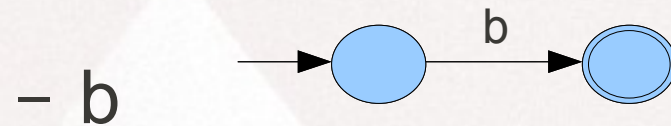
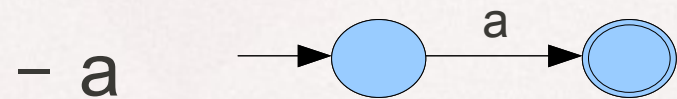
- Converta a ER  $(ab \cup a)^*$  para AFND
  - Qual a linguagem aceita? Sucessões de  $ab$  ou  $a$ .



–  $(ab \cup a)^*$

# Prova: Lema 1 - Exemplo

- Converta a ER  $(ab \cup a)^*$  para AFND
  - Qual a linguagem aceita? Sucessões de  $ab$  ou  $a$ .





# ***Prova: Lema 1 - Exemplo***

- Converta a ER  $(a \cup b)^*aba$  pra AFND.

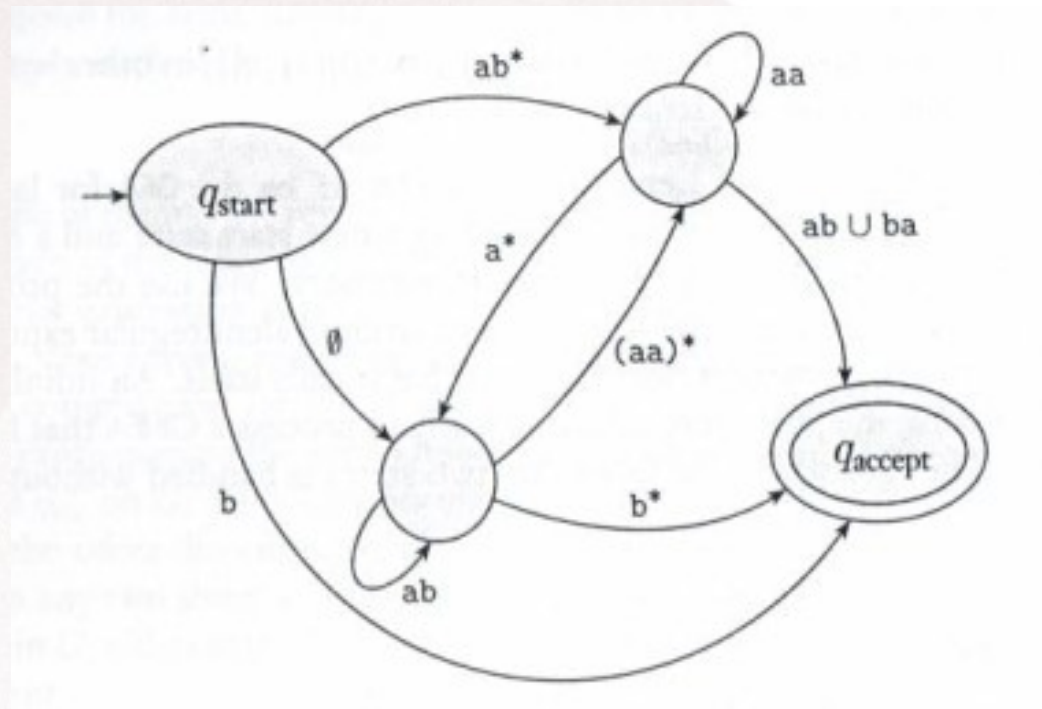
## ***Prova: Lema 2***

- Converta um AFD em ER equivalentes.
  - Autômato finito não-determinístico generalizado (AFNDG).
  - Converter AFD em AFNDG em ER.
  - AFG: são AFND que possuem em suas transições ER ao invés de apenas símbolos do alfabeto ou  $\epsilon$ .
  - Como um AFND pode ter várias possibilidades para uma mesma entrada.



## ***Prova: Lema 2***

- Converta um AFD em ER equivalentes.



## ***Prova: Lema 2***

- Por conveniência um AFG deve:
  - O estado inicial tem arcos para todos os outros estados possíveis e não recebe nenhum.
  - Há somente um estado final aceito que recebe arcos de todos os estados e de onde não saem arcos. Estado inicial não pode ser final.
  - Dos estados remanescentes saem arcos em todas as direções, inclusive recursivamente.

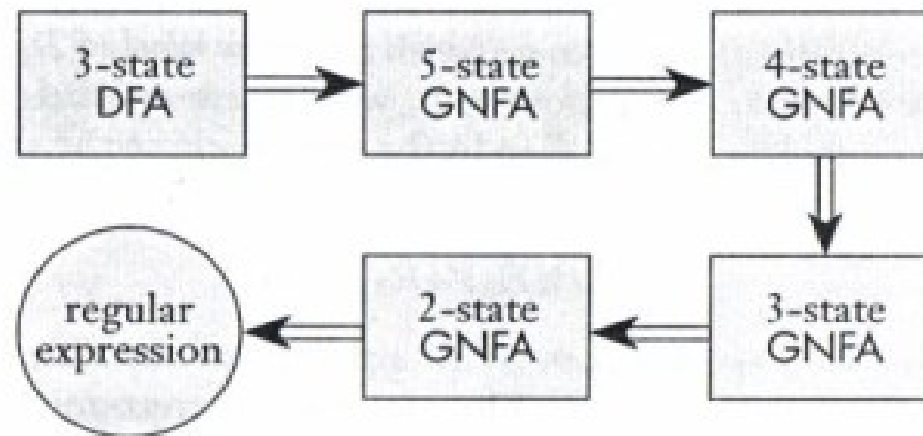


## ***Prova: Lema 2***

- AFD para AFG:
  - Adicione um estado inicial com uma transição vazia para o antigo  $q_0$  e um estado aceito sendo alcançado por transições vazias pelos antigos  $q_f$ 's.
  - Substitua arcos com múltiplas etiquetas pela união delas (vários arcos entre 2 estados, no mesmo sentido).
  - Adicione  $\emptyset$  entre os estados que não se conectam. Isso não muda o  $ACEITA(A)$  porque essa transição nunca é usada.

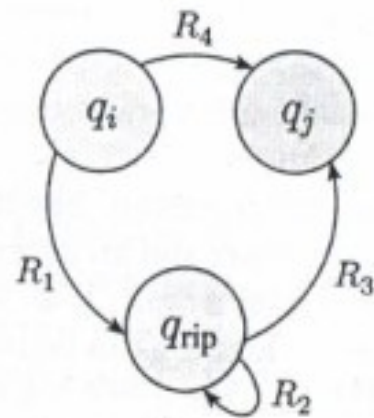
# ***Prova: Lema 2***

- Converta AFG em ER:
  - O AFG tem pelo menos  $k=2$  estados.
  - Se  $k>2$ , reduza o AFG para  $k-1$  estados.
  - Quando  $k=2$ , há uma transição entre  $q_0$  e  $q_f$  com a ER desejada.

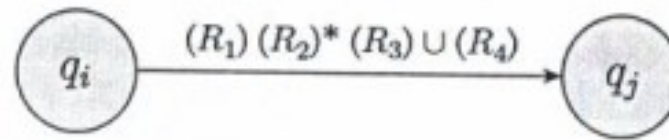




# ***Prova: Lema 2***



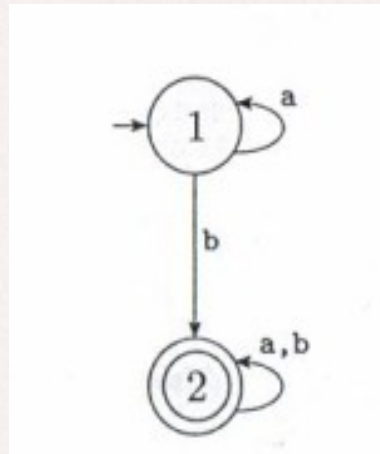
before



after

# ***Prova: Lema 2 - Exemplo***

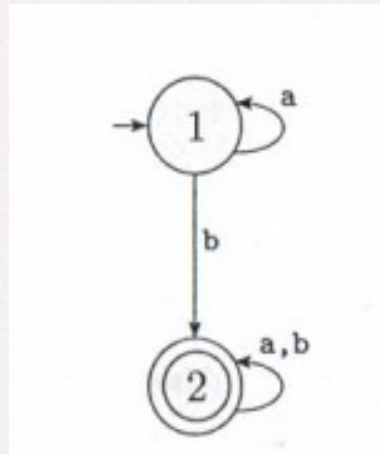
- Tome o AFD e converta-o para ER.





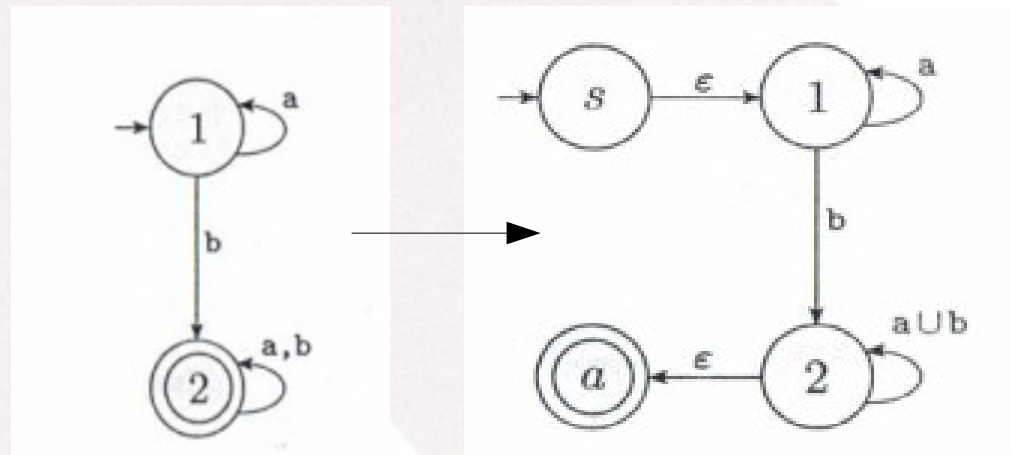
# ***Prova: Lema 2 - Exemplo***

- Generalizando o AFD:



# ***Prova: Lema 2 - Exemplo***

- Generalizando o AFD:

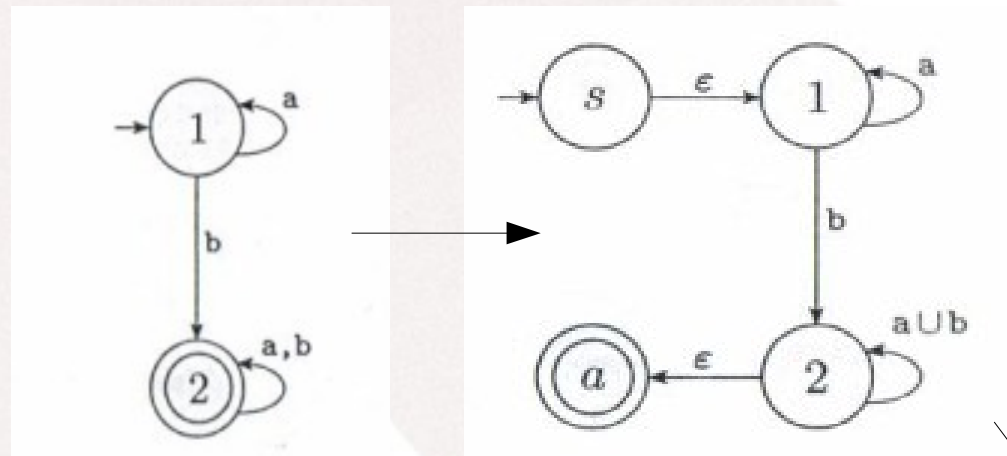


- Etiquetas  $\emptyset$  foram suprimidas para melhor visualização (ligam estados que não se comunicam).

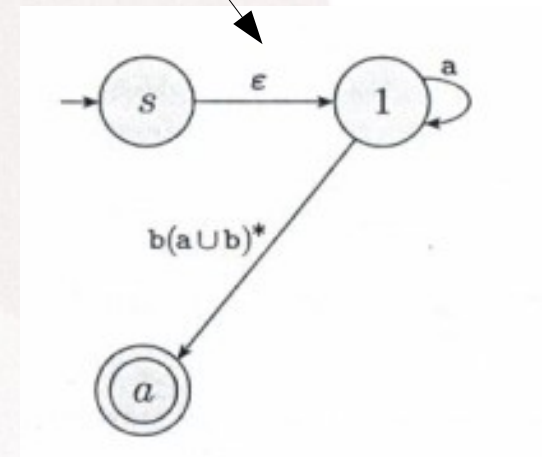


# Prova: Lema 2 - Exemplo

- $k=4$ , remova estados até  $k = 2$ .

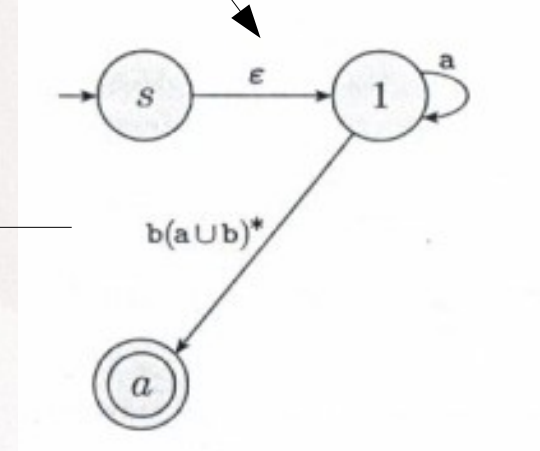
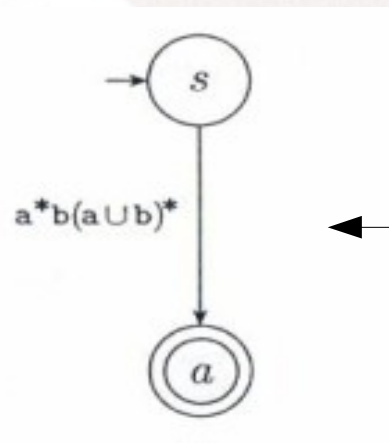
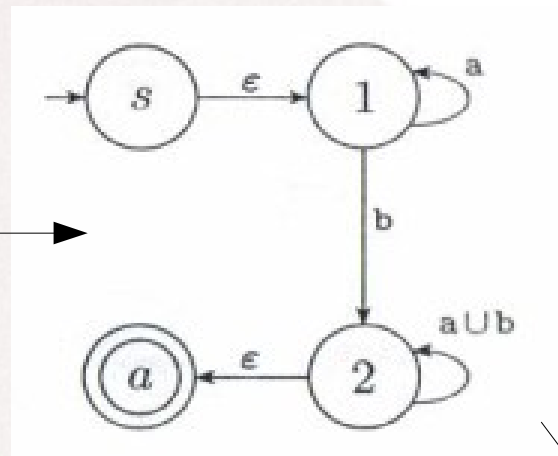
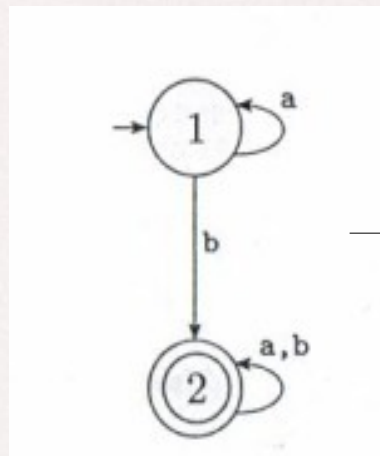


- $R1 = b$ ,  $R2 = a \cup b$ ,  $R3 = \epsilon$  e  $R4 = \emptyset$ .
- $(b)(a \cup b)^*(\epsilon) \cup \emptyset = b(a \cup b)^*$ .



# Prova: Lema 2 - Exemplo

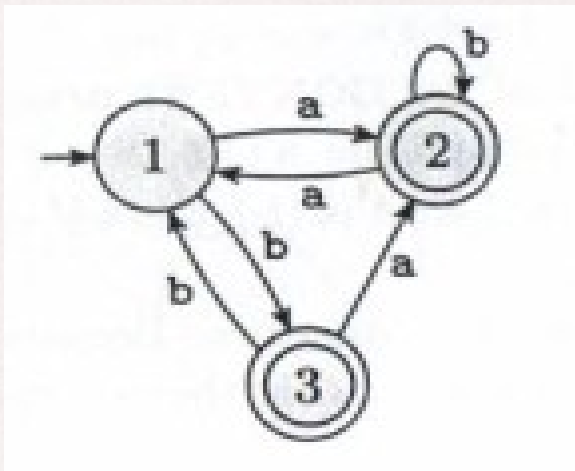
- $k=3$ , remova estados até  $k = 2$ .





# ***Prova: Lema 2 - Exemplo***

- Encontre a ER a partir do AFD abaixo:



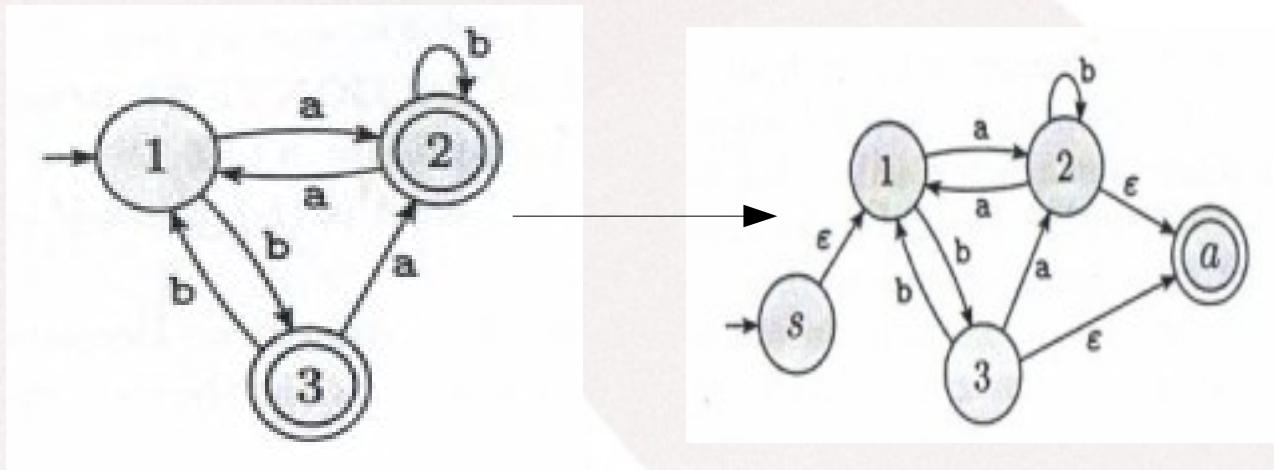
Já tentou fazer???

Se sim, pode continuar e olhar a  
resposta ;)



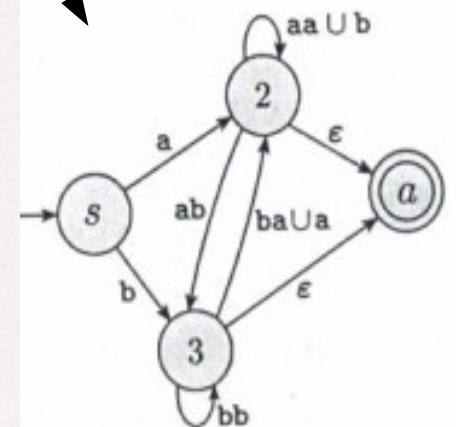
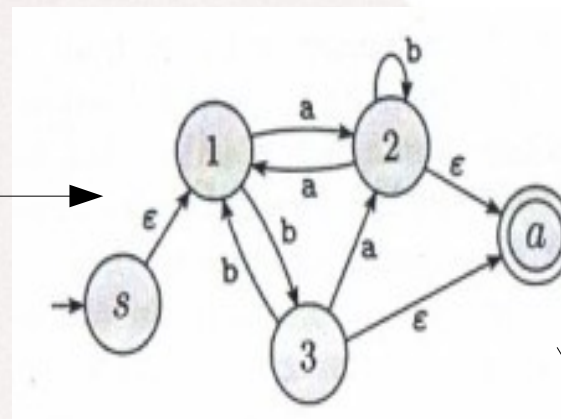
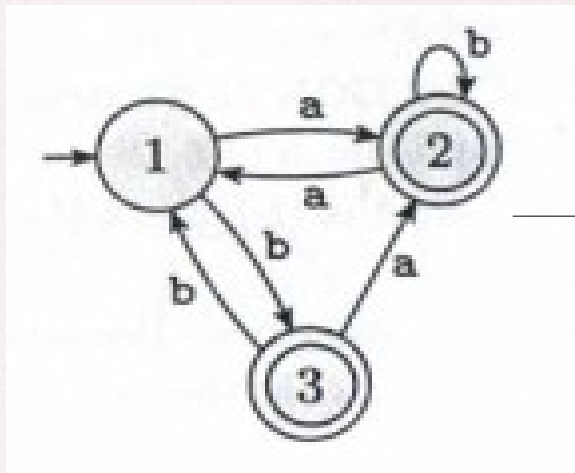
# ***Prova: Lema 2 - Exemplo***

- Encontre a ER a partir do AFD abaixo:



# ***Prova: Lema 2 - Exemplo***

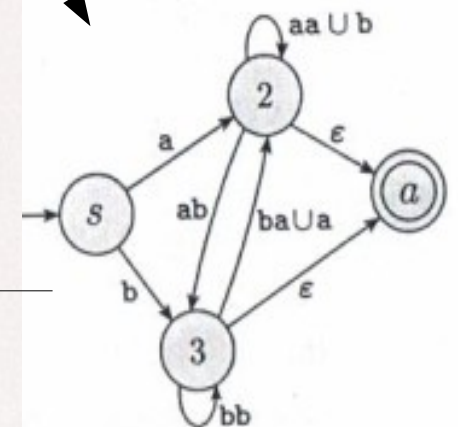
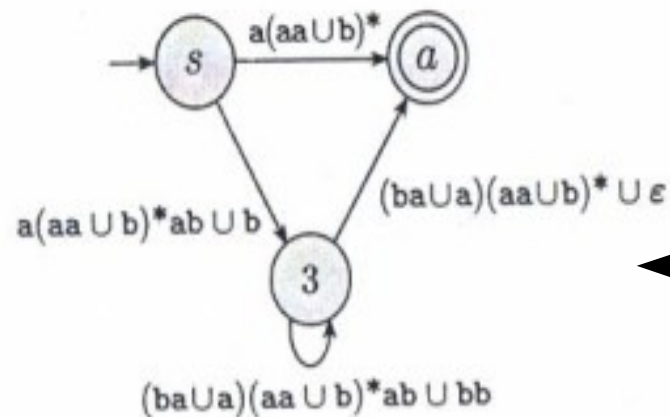
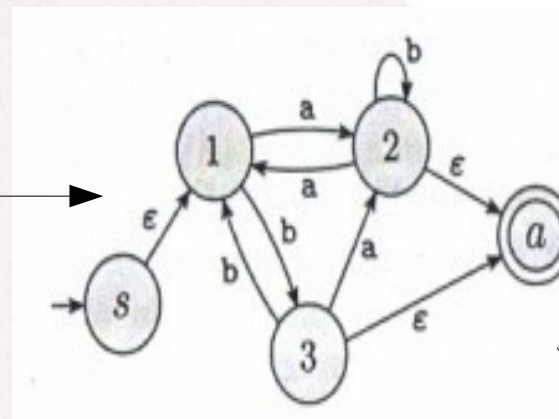
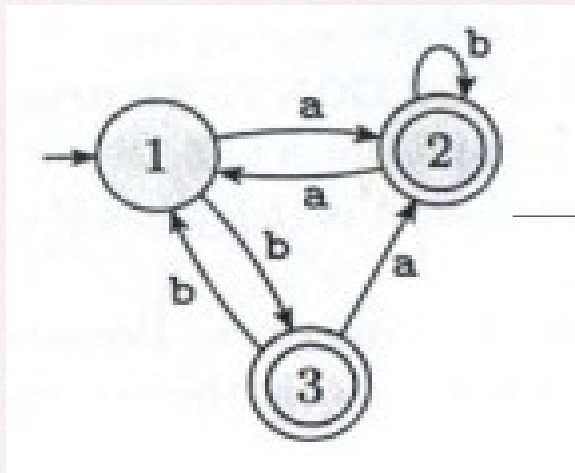
- Encontre a ER a partir do AFD abaixo:





# Prova: Lema 2 - Exemplo

- Encontre a ER a partir do AFD abaixo:



# Prova: Lema 2 - Exemplo

- Encontre a ER a partir do AFD abaixo:

