

Teoria da Computação

Linguagens e Expressões Regulares, Autómatos de Estados Finitos

Simão Melo de Sousa

24 de Março de 2015

Conteúdo

1	Linguagens e Expressões Regulares	2
2	Autómatos de Estados Finitos	6
2.1	Autómatos e Linguagens	6
2.1.1	Autómatos Determinísticos	7
2.1.2	Autómatos Não-Determinísticos	10
2.2	Algoritmos e Transformações de Autómatos	11
2.2.1	Remoção de transições epsilon	11
2.2.2	Determinização	14
2.2.3	Minimização	14
2.2.4	Completação e estado poço	17
2.2.5	Autómatos canónicos	17
2.2.6	Algoritmos Complementares e Exercícios Completos . .	18
2.3	Teorema de Kleene: Autómatos e Expressões Regulares	22
2.3.1	Das Expressões regulares para os autómatos	22
2.3.2	Dos Autómatos às Expressões Regulares	23
2.4	Exercícios completos	24
3	Limites das Linguagens Regulares	27

1 Linguagens e Expressões Regulares

Exercício 1 Considere um alfabeto A e o monoíde livre A^* gerado por A .

Sejam t, u, v e w palavras de A^* . Demonstre que se $tu = vw$ então existe uma única palavra z de A^* tal que

- ou $t = v.z$ e $z.u = w$
- ou $v = t.z$ e $z.w = u$

Este lema é conhecido por Lema de Levi.

Resposta \square

Exercício 2 Considere um alfabeto A e o monoíde livre A^* gerado por A .

Recorde a definição da relação de ordem prefixo sobre as palavras: para duas palavras a e b , $a \leq b$ se a é um prefixo de b (i.e. $\exists c \in A^*. b = a.c$).

Sejam u_1, u_2, v três palavras de A^* . Demonstre que

$$(u_1 \leq v) \wedge (u_2 \leq v) \implies (u_1 \leq u_2) \vee (u_2 \leq u_1)$$

Resposta \square

Exercício 3 Considere um alfabeto A e o monoíde livre A^* gerado por A .

Sejam a e b letras (elementos do alfabeto A) e u uma palavra de A^* . Demonstre que

$$u.a = b.u \implies a = b \wedge u \in a^*$$

Dica: Prossiga por indução sobre $|u|$.

\square

Exercício 4 Demonstre que para qualquer linguagem L , $L^* = (L^*)^*$

Resposta \square

Exercício 5 Para cada uma das linguagens regulares seguintes, dar uma expressão regular que represente o complemento.

- $(a + b)^*b$

Resposta

- $((a + b)(a + b))^*$

□

Exercício 6 *Demonstre que cada uma das expressões regulares seguinte é equivalente a $(a + b)^*$*

- $(a^*b^*)^*$

Resposta

- $\emptyset + \epsilon + a(a + b)^* + b(a + b)^*$
- $a^* + (a^*b^*)^*b(a + b)^*$

□

Exercício 7 *Dar uma expressão regular para a linguagem das palavras sobre o alfabeto $\{a, b, c\}$ tais que estas contém exactamente duas ocorrências da letra a , que cada ocorrência de b está imediatamente seguida de pelo menos duas ocorrências de c e que terminam por uma ocorrência de a .* Resposta □

Exercício 8 *Considere o alfabeto $A = \{a, b\}$ e A^* , o monoíde livremente gerado por A . Dê uma expressão regular para as linguagens seguintes:*

- *a linguagem das palavras onde cada ocorrência de a é imediatamente precedida de uma ocorrência de b ;*
- *a linguagem das palavras que contém pelo menos uma ocorrência de $abab$;*
- *a linguagem das palavras que não contém ocorrências de aa nem de bb ;*
- *a linguagem das palavras que contém um número ímpar de ocorrências de a e um número par de ocorrências de b ;*
- *a linguagem das palavras que contém pelo menos uma ocorrência de ab e de ba .*

□

Exercício 9 A seguinte tabela lista algumas equivalências entre expressões regulares.

1	$\alpha\epsilon = \epsilon\alpha = \alpha$	elemento neutro da concatenação
2	$\alpha + \emptyset = \emptyset + \alpha = \alpha$	elemento neutro da união
3	$(\alpha + \beta) + \gamma = \alpha + (\beta + \gamma)$	associatividade da união
4	$(\alpha\beta)\gamma = \alpha(\beta\gamma)$	associatividade da concatenação
5	$\alpha + \beta = \beta + \alpha$	comutatividade da união
6	$\alpha + \alpha = \alpha$	idempotência
7	$\alpha(\beta + \gamma) = \alpha\beta + \alpha\gamma$	distributividade da concatenação a direita
8	$(\beta + \gamma)\alpha = \beta\alpha + \gamma\alpha$	distributividade da concatenação a esquerda
9	$\alpha^+ = \alpha\alpha^* = \alpha^*\alpha$	relação entre fechos
10	$\alpha^* = \epsilon + \alpha^+$	relação entre fechos e união
11	$(\alpha + \epsilon)^+ = (\epsilon + \alpha)^+ = \alpha^*$	relação entre fechos e união

Utilize esta tabela para a resolução das alíneas seguintes.

1. Mostre a equivalência de $a^*b + a^*bb^+$ com a^*b^+
2. Reduza a expressão regular $ab^* + b(b^* + a^+)aa$

□

Exercício 10 O seguinte algoritmo calcula uma expressão regular e a partir duma gramática regular G tal que $\mathcal{L}(G) = \mathcal{L}(e)$

Algoritmo: Conversão de uma gramática regular numa expressão regular

Entrada: Uma gramática regular

Resultado: Um sistema de equações de expressões regulares

1. Para cada símbolo não terminal A , que apareça no lado esquerdo de uma produção $A \rightarrow \alpha_1\alpha_2\dots\alpha_n$, gerar a seguinte expressão: $A = \phi_1\phi_2\dots\phi_n$ onde ϕ_i é a expressão regular correspondente a α_i .
2. Para cada símbolo não-terminal A , que apareça no lado esquerdo de uma produção $A \rightarrow \alpha_1|\alpha_2|\dots|\alpha_n$, gerar a seguinte expressão regular $A = \phi_1 + \phi_2 + \dots + \phi_n$ onde ϕ_i é a expressão regular correspondente a α_i .

3. Simplificar as expressões regulares usando as regras da tabela anterior ou as regras seguintes:

(a) $A = \beta + \alpha A$ é equivalente a $A = \alpha^* \beta$

(b) $A = \beta + A\alpha$ é equivalente a $A = \beta\alpha^*$

4. Resolver o sistema de equação em ordem ao símbolo inicial.

Descreva por uma expressão regular a linguagem gerada pelas gramáticas descritas pelas produções seguintes:

Serão valorizadas as resoluções utilizando o algoritmo apresentado, embora outros tipos de resoluções (uma resolução ad-hoc por exemplo) sejam aceites.

gramáticas seguintes:

1. $S \rightarrow cS \mid B \mid A$
 $A \rightarrow a \mid aA$
 $B \rightarrow b \mid bB$

2. $S \rightarrow Sa \mid B$
 $B \rightarrow b \mid Bb$

3. $S \rightarrow SA$
 $SA \rightarrow BS$
 $BS \rightarrow ab$
 $B \rightarrow a$
 $A \rightarrow c$

□

Exercício 11 (Reconhecimento numa string por uma expressão regular)

Neste exercício, propomo-nos de escrever uma função que permita determinar se uma palavra pertence a uma linguagem $\mathcal{L}(r)$ gerada por uma expressão regular r . As expressões regulares são representadas elementos do tipo OCaml seguinte:

```
type expreg =
  | Vazio                (* Linguagem vazia  $\emptyset$  *)
  | Epsilon              (* Palavra vazia  $\epsilon$  *)
  | Caractere of char   (* Caracter  $c$  *)
  | Uniao of expreg * expreg (*  $r_1 \mid r_2$  *)
  | Produto of expreg * expreg (*  $r_1 r_2$  *)
  | Estrela of expreg    (*  $r^*$  *)
```

1. Defina uma função *contem_epsilon* : *expreg* → *bool* que determina se a palavra vazia ϵ pertence à linguagem gerada pela expressão regular dada em parâmetro.

Resposta

2. Defina-se por *resíduo* de uma expressão regular r relativamente a um caracter c da forma seguinte :

$$Res(r, c) = \{ w \mid cw \in L(r) \}$$

- (a) Calcule $Res(r, c)$ no caso de $r = (a|b)^*a$ e $c \in \{a, b\}$.
- (b) A linguagem $Res(r, c)$ pode ser ela própria descrita por uma expressão regular. Escreva uma função *residuo* : *expreg* → *char* → *expreg* que calcule, a partir de r e de c uma expressão regular r' tal que $L(r') = Res(r, c)$.
- (c) Calcule *residuo* r c no caso onde $r = (a|b)^*a$ e $c \in \{a, b\}$.

Resposta

3. Deduzir uma função *reconhece* : *expreg* → *char list* → *bool* que determina se uma lista de caracteres pertence à linguagem definida pela expressão regular dada em parâmetro.

Resposta

4. Aplicar esta função ao reconhecimento da palavra *aba* pela expressão regular $r = (a|b)^*a$.

Resposta

□

2 Autómatos de Estados Finitos

2.1 Autómatos e Linguagens

Exercício 12 Apresenta um autómato que reconhece a linguagem gerada pela expressão regular $(aa)^*(c + b^+)^*$. □

Exercício 13 (construção de autômatos a partir de linguagens regulares)
 Seja $\Sigma = \{a, b\}$ um alfabeto.

- Defina um autômato que reconheça palavras de comprimento ímpar

□

Exercício 14 (Construção de autômatos a partir de expressões regulares)
 Seja $\Sigma = \{a, b, c, d\}$ um alfabeto. Dê o autômato determinista minimal que reconhece as expressões regulares seguintes:

- $((a + c)^3)^*$
- $ab(a + b)^*(bc + cd)$
- $(c + d)a(aa + bbb)^*$

□

2.1.1 Autômatos Determinísticos

Exercício 15 Considere o autômato determinísticos ($Q = \{q_0, q_1, q_2, q_3\}$, $\Sigma = \{a, b\}$, δ , q_0 , $F = \{q_2\}$) cujas transições são:

$$\delta = \begin{array}{c|cc} & a & b \\ \hline q_0 & q_1 & q_3 \\ \hline q_1 & q_3 & q_2 \\ \hline q_2 & q_2 & q_2 \\ \hline q_3 & q_3 & q_3 \end{array}$$

1. desenhe o autômato considerado;
2. Qual é a linguagem aceite por este autômato?

□

Exercício 16 (Retirado do livro de Papadimitriou) Considere os autômatos das figuras 1 e 2.

- Apresenta, para cada um dos autômatos, o caminho seguido pelo reconhecimento da palavra abaaabaab (quer este seja bem sucedido ou não).

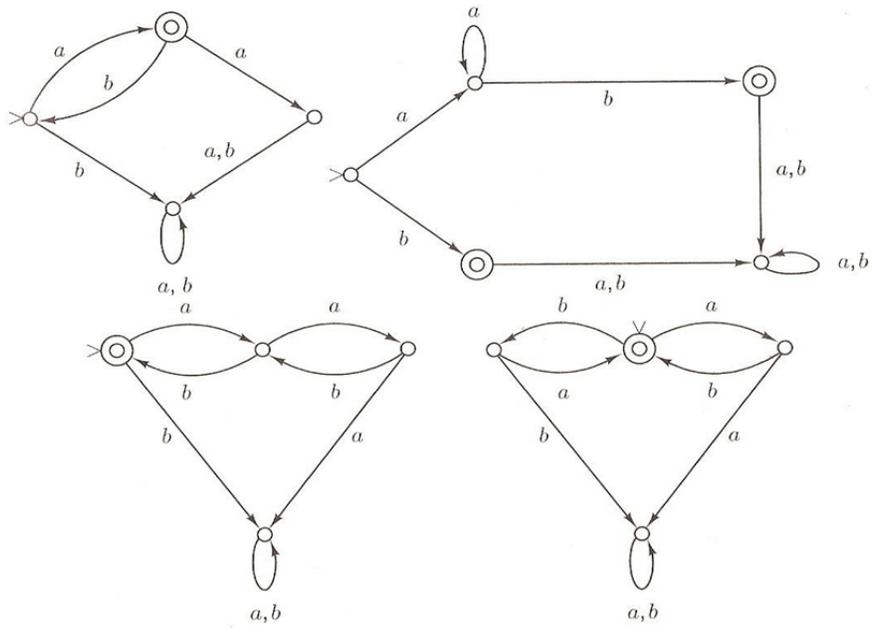


Figura 1: Autómatos determinísticos

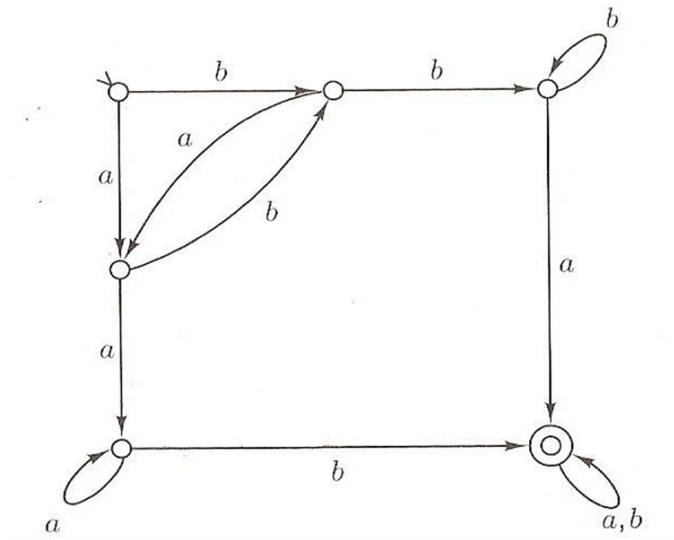


Figura 2: Autómatos determinísticos - bis

- *Descreva informalmente as linguagens que estes reconhecem.*

□

Exercício 17 *Relembra-se que as linguagens aceitas por autómatos finitos são regulares.*

Demonstre que as linguagens seguintes são regulares:

- $\{awa \mid w \in \{a, b\}^*\}$ Resposta
- $\{a^n \mid n \in \mathbb{N} \wedge n \geq 3\}$
- $\{a^n \mid n \in \mathbb{N} \wedge n \neq 3\}$
- $\{vww \mid w \in \{a, b\}^* \wedge v \in \{a, b\}^* \wedge |v| = 2\}$
- *a linguagem dos números flutuantes da norma IEEE354 (o conjunto dos float da linguagem C ou OCaml)*

□

Exercício 18 *Considere o alfabeto $A = \{a, b\}$ e A^* , o monoíde livremente gerado por A . Dê os autómatos finitos que reconheçam cada uma das linguagens seguintes:*

- *a linguagem das palavras onde cada ocorrência de a é imediatamente precedida de uma ocorrência de b ;*
- *a linguagem das palavras que contém pelo menos uma ocorrência de $abab$;*
- *a linguagem das palavras que não contém ocorrências de aa nem de bb ;*
- *a linguagem das palavras que contém um número ímpar de ocorrências de a e um número par de ocorrências de b ;*
- *a linguagem das palavras que contém pelo menos uma ocorrência de ab e de ba .*

□

Exercício 19 *Dê um autômato determinista para as seguintes linguagens:*

- $\{ab^n b^m \mid n \geq 2, m \geq 3\}$

	0
q_0 (inicial)	q_1, q_4
q_1	q_2
q_2	q_3
q_3 (final)	
q_4	q_5
q_5 (final)	q_4

	0	1	ϵ
q_0 (inicial e final)		q_1	q_2
q_1	q_0, q_2		
q_2			

- $\{(ab)^n \mid n \geq 1\}$
- $\{ab^5wb^2 \mid w \in \{a, b\}^*\}$

□

Exercício 20 Considere o alfabeto $\Sigma = \{a, b\}$, dê um autômato finito **determinista** que reconheça a linguagem $\{w_1abaw_2 \mid w_1 \in \Sigma^*, w_2 \in \Sigma^*, |w_1| \geq 3, |w_2| \leq 5\}$

□

Exercício 21 Sejam $M = \{Q, \Sigma, \delta, s_0, F\}$ e $M' = \{Q, \Sigma, \delta, s_0, F'\}$ dois autômatos deterministas tais que F' é o conjunto dos estados $q' \in Q$ a partir dos quais um estado $q \in F$ é acessível em M (ou seja para os quais existe um palavra w tal que $(q', w) \vdash^* (q, \epsilon)$).

Qual é a relação entre as linguagens aceites por M e por M' ?

Resposta □

2.1.2 Autômatos Não-Determinísticos

Exercício 22 Considere os autômatos não determinísticos cujas tabelas de transição são:

1. Desenhe os dois autômatos.
2. Defina formalmente os dois autômatos.
3. Quais destas palavras são aceites pelo segundo autômato? 0101, 01, 0011, 110, 1010, 010101, 10100
4. Construa um autômato determinista que aceita a linguagem reconhecida pelo primeiro autômato.
5. Defina também o autômato determinista para a linguagem complemento.

□

Exercício 23 *Construa um autômato determinista e não determinista que reconheça cada uma das linguagens listadas a seguir:*

- *As representações binárias dos inteiros pares.*
- *As representações decimais dos inteiros divisíveis por 3.*
- *A linguagem sobre o alfabeto $\{a,b\}$ das palavras contendo uma ocorrência de aab ou uma ocorrência de $aaab$.*
- *Os números binários tais que o antepenúltimo dígito é 1.*

Resposta

□

Exercício 24 *Defina um autômato não determinista com apenas três estados que aceite a linguagem $\{ab, abc\}^*$.* □

Exercício 25 *Defina um autômato não determinista que reconheça sequências de 0 cujo comprimento é múltiplo de 2 ou de 3.* Resposta

□

Exercício 26 *Defina um autômato não determinista com apenas cinco estados que aceite a linguagem $\{abab^n \mid n \in \mathbb{N}\} \cup \{aba^n \mid n \in \mathbb{N}\}$.* □

Exercício 27 *Considere as palavras 00, 01001, 10010, 000, 0000 e o autômato da figura 3. Diga que palavras são aceites pelo autômato.* □

2.2 Algoritmos e Transformações de Autômatos

2.2.1 Remoção de transições epsilon

Exercício 28 *Remova as transições ϵ do autômato da figura 4.* □

Exercício 29 *Remova as transições ϵ do autômato da figura 5.* □

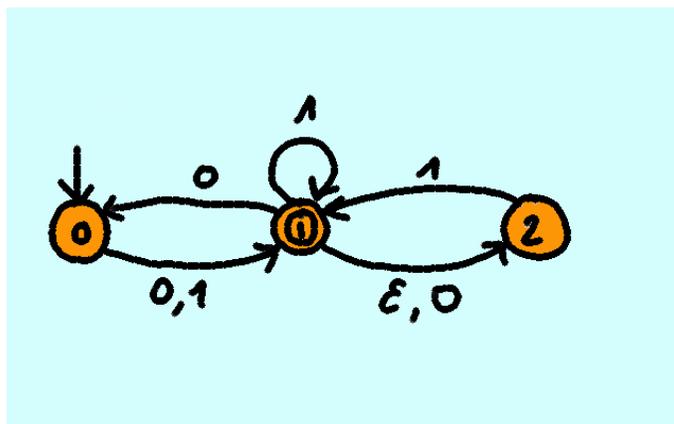


Figura 3:

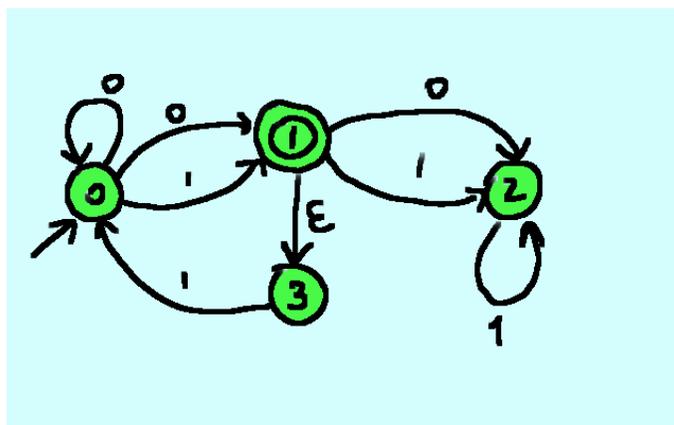


Figura 4:

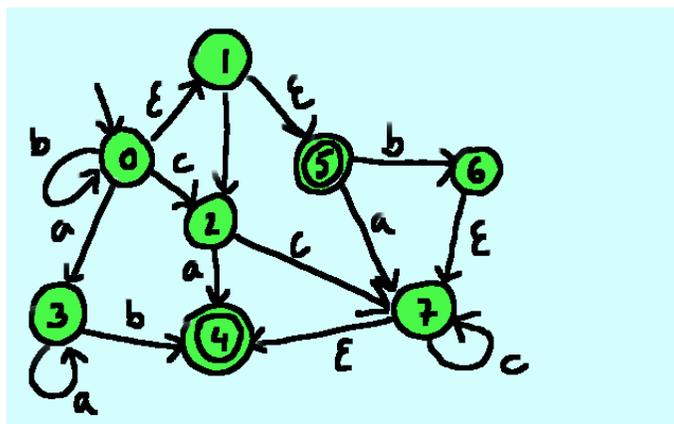


Figura 5:

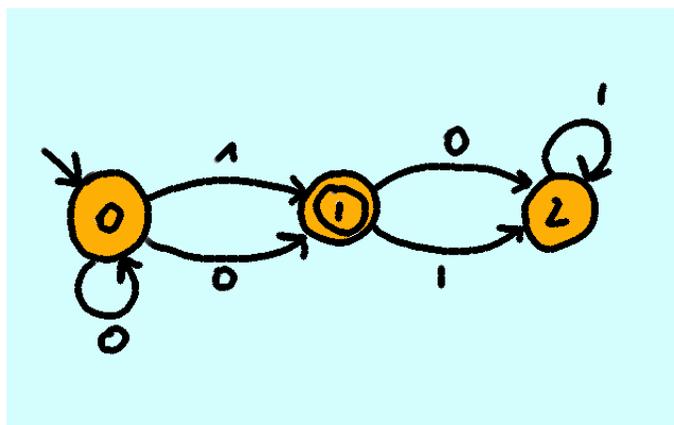


Figura 6:

2.2.2 Determinização

Exercício 30 *Determinise o autômato da figura 6.*

Exercício 31 *Determinise o autômato da figura 3.*

2.2.3 Minimização

Exercício 32 *Minimize o autômato da figura 7.*

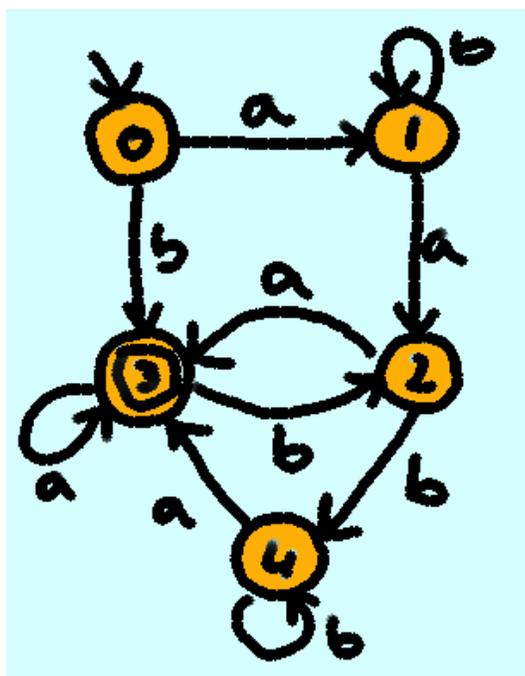


Figura 7:

Exercício 33 *Minimize o autômato da figura 8.*

Exercício 34 *Minimize o autômato da figura 9.*

Exercício 35 *Minimize o autômato da figura 10.*

Exercício 36 *Minimize o autômato da figura 11.*

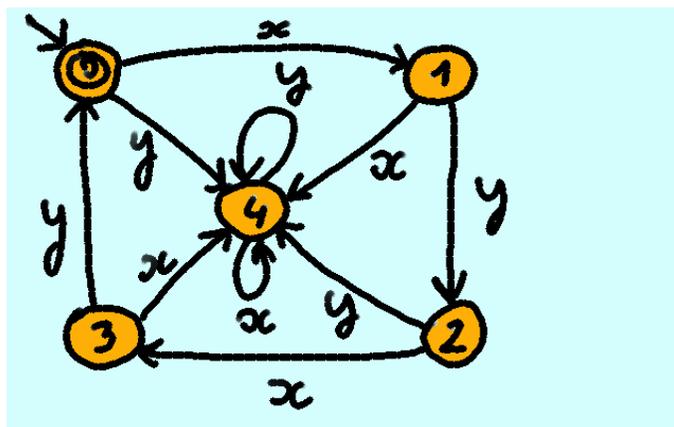


Figura 8:

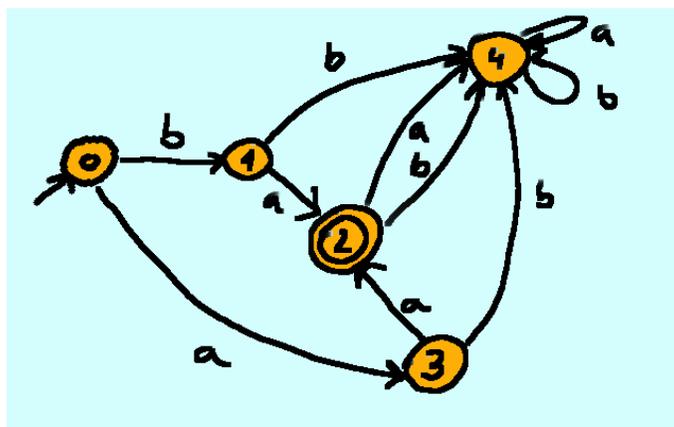


Figura 9:

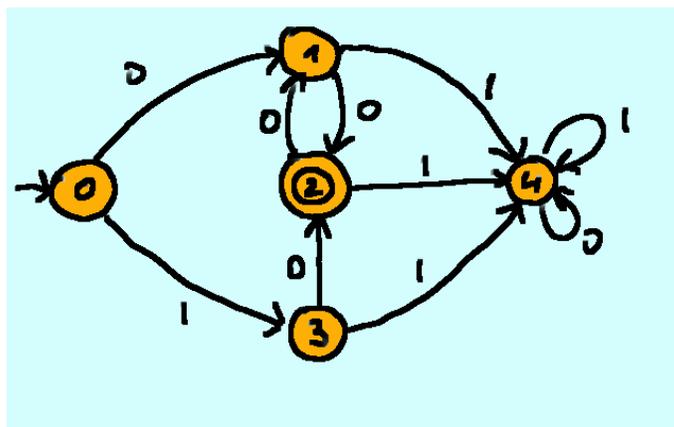


Figura 10:

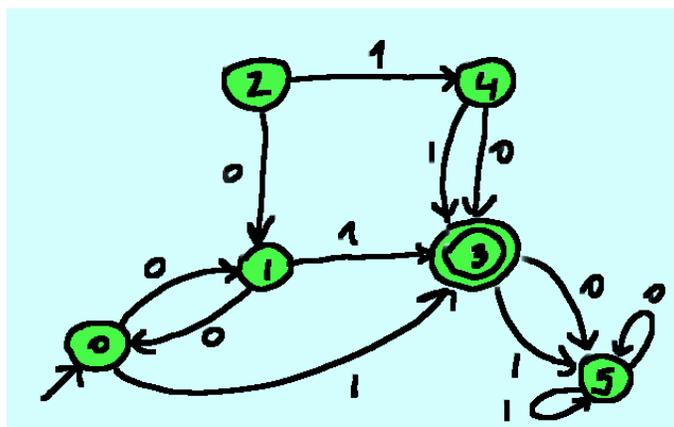


Figura 11:

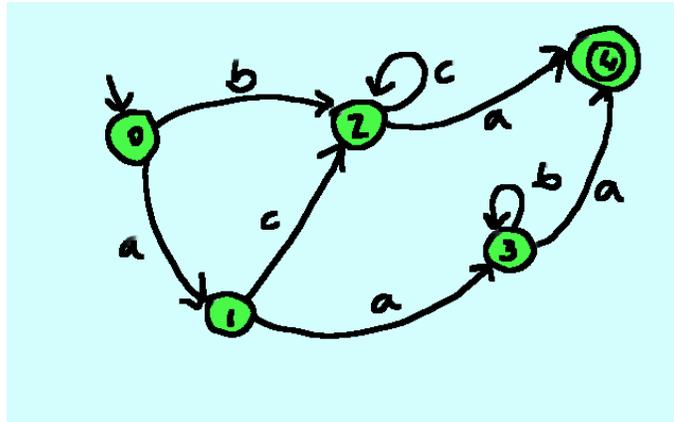


Figura 12:

2.2.4 Completação e estado poço

Exercício 37 Complete o autômato da figura 12. □

2.2.5 Autômatos canônicos

Exercício 38 Utilizando os algoritmos apresentados, remova os estados inacessíveis e não produtivos do autômato da figura 13. □

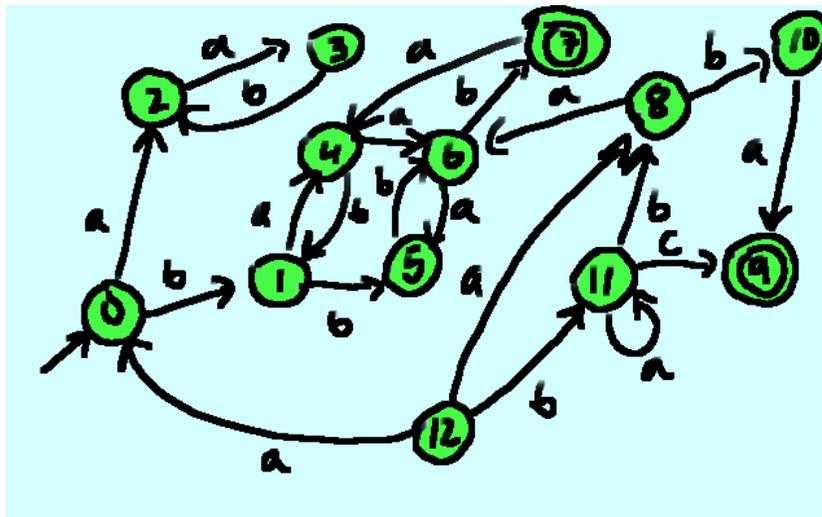


Figura 13:

Exercício 39 Utilizando os algoritmos apresentados, remova os estados inacessíveis e não produtivos do autômato da figura 14. □

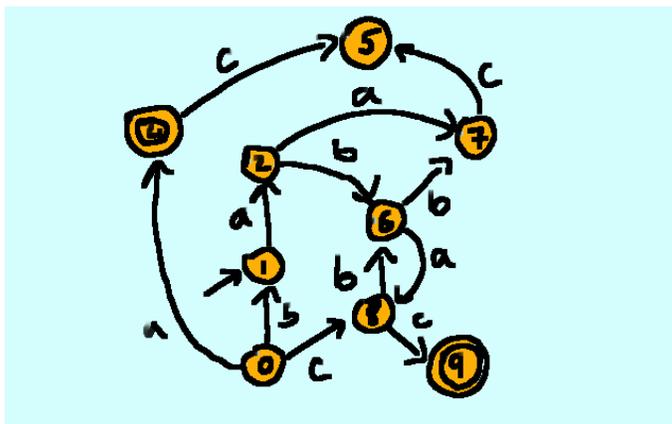


Figura 14:

2.2.6 Algoritmos Complementares e Exercícios Completos

Exercício 40 Dê um autômato determinista minimal equivalente ao autômato da figura 15. □

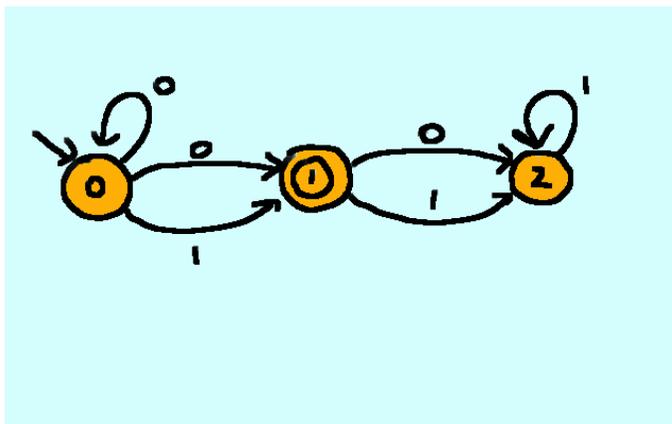


Figura 15:

Exercício 41 Dê um autômato determinista minimal equivalente ao autômato da figura 4. □

Exercício 42 Sejam $\mathcal{A} \triangleq \{a, b, c\}$, um alfabeto e $r \triangleq (a|bb)^*cc(a)^+b$, uma expressão regular sobre o alfabeto \mathcal{A} .

Dê o autômato finito determinista minimal que reconhece a linguagem $\mathcal{L}(r)$.

Sugerimos que comece por determinar um autômato não determinista com transições ϵ , que remova as transições ϵ , que torne determinista o autômato resultante e que, finalmente, aplique o algoritmo de minimização. \square

Exercício 43 Considere o alfabeto $\mathcal{A} = \{a, b\}$ e o autômato A_1 com transições ϵ representado na figura 16. Nesta figura as transições ϵ são representadas por $\xrightarrow{\epsilon}$

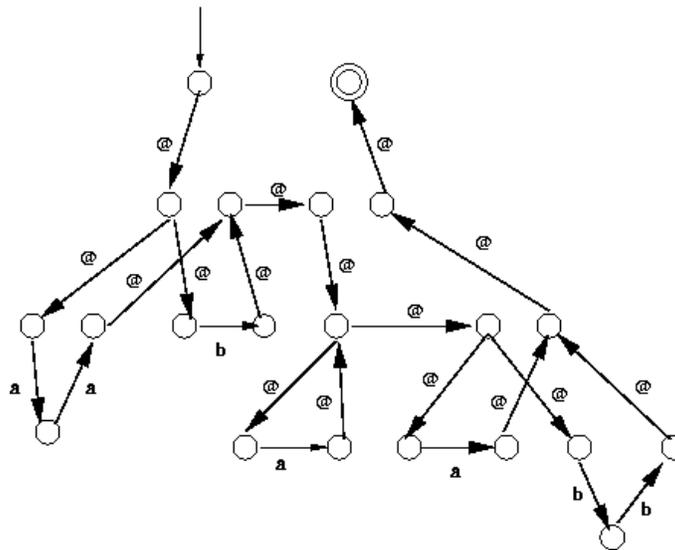


Figura 16: Autômato A_1 (com transições ϵ)

- Que linguagem reconhece este autômato?
- Dê um autômato A_2 sem transições ϵ equivalente a A_1 .
- Determinise, caso necessário, o autômato A_2 . O autômato resultante será designado por A_3 .
- Minimise A_3 .

\square

Exercício 44 Considere o autômato da figura 17, definido sobre o alfabeto $\mathcal{A} = \{a, b, c\}$:

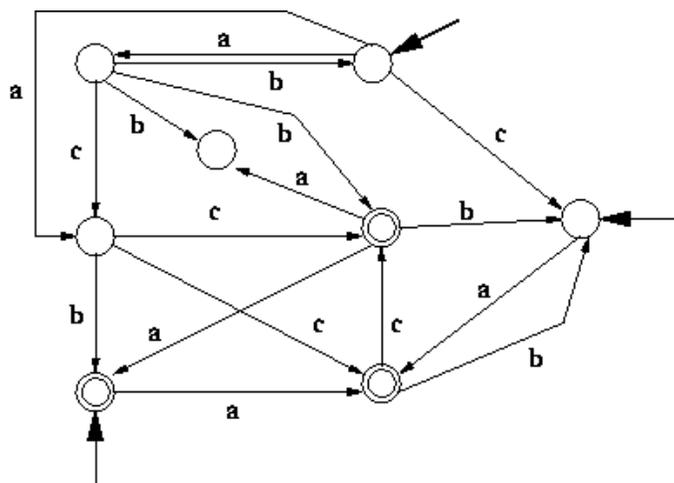


Figura 17: O Autômato A_1

- *Determinise o autômato A_1 . O autômato resultante será designado por A_2 .*
- *Minimise A_2 . O autômato resultante será designado por A_3 .*
- *Que linguagem reconhecem os autômatos A_1 , A_2 e A_3 ?*

□

Exercício 45 Utilizando os algoritmos apresentados na disciplina,

- *apresenta um autômato que reconhece a linguagem gerada pela expressão regular $a^* + (bb^+)$;*
- *remova as transições ϵ do automato resultante;*
- *transforme o autômato A_1 da figura 18 num autômato determinístico;*
- *minimise o autômato resultante.*

□

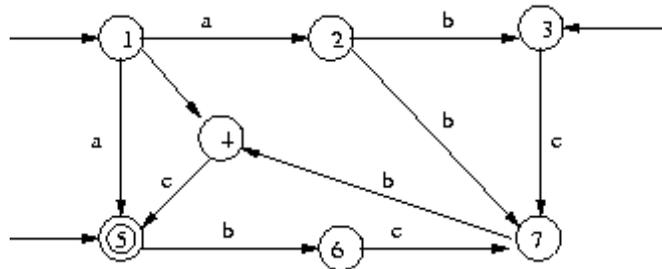


Figura 18: Autómato A_1

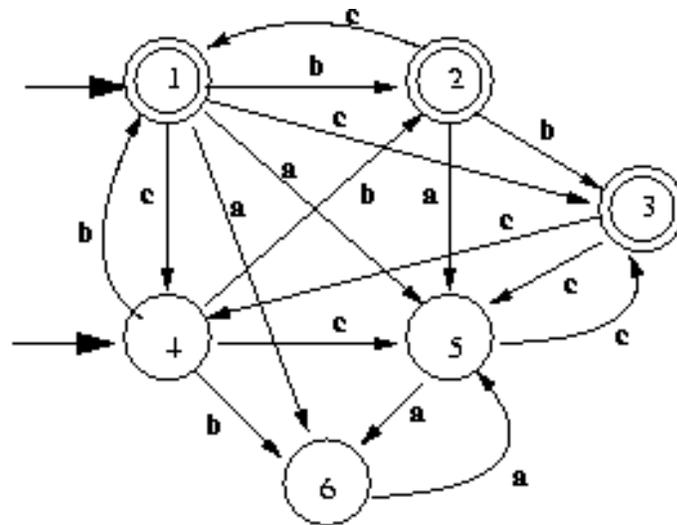


Figura 19: Autómato A_1

Exercício 46 • Transforme o autômato A_1 da figura 19 num autômato determinístico;

- minimize o autômato resultante.

□

Exercício 47 Considere um autômato $M = \{Q, \Sigma, I, F, R_\delta\}$ não determinista com transições ϵ com $|I| > 1$. É sempre possível transformar um autômato como M num autômato não determinístico com transições ϵ equivalente M' possuindo um só estado inicial.

1. Proponha um algoritmo que realize tal transformação.
2. Demonstre (ou pelo menos dê um esboço de demonstração) que o autômato resultante M' é equivalente ao autômato M (ou seja que $L(M) = L(M')$). Esta propriedade é a propriedade de correcção do algoritmo proposto.

□

2.3 Teorema de Kleene: Autômatos e Expressões Regulares

2.3.1 Das Expressões regulares para os autômatos

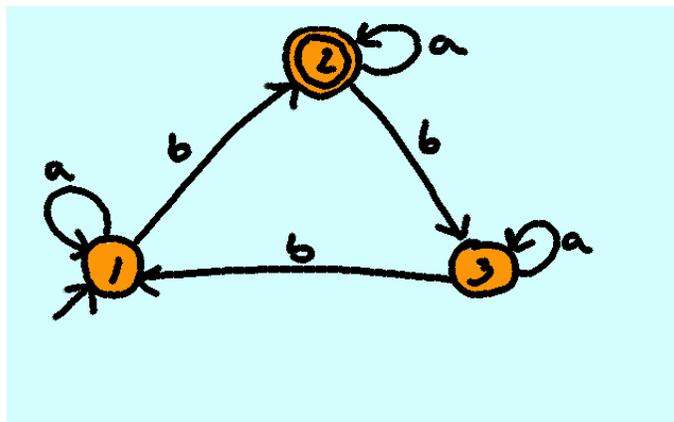
Exercício 48

1. Construa um autômato determinista que aceite as palavras sobre o alfabeto $\Sigma = \{a, b\}$ que tem um numero par de ocorrências de a e um número ímpar de ocorrências de b .
2. Usando os algoritmos apresentados nas aulas, determine que expressão regular que este autômato reconhece.

□

Exercício 49 Com base numa construção directa de autômatos adequada, mostre que a classe das linguagens aceites por autômatos finitos é fechada pelas operações:

- União



- Concatenação
- Fecho de Kleene
- Complemento
- Intersecção

□

Exercício 50

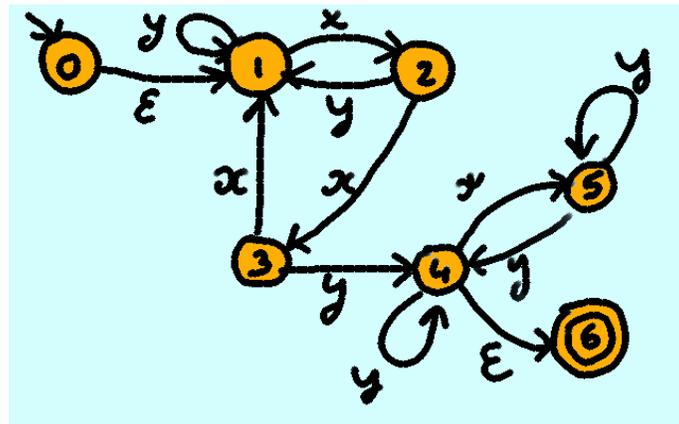
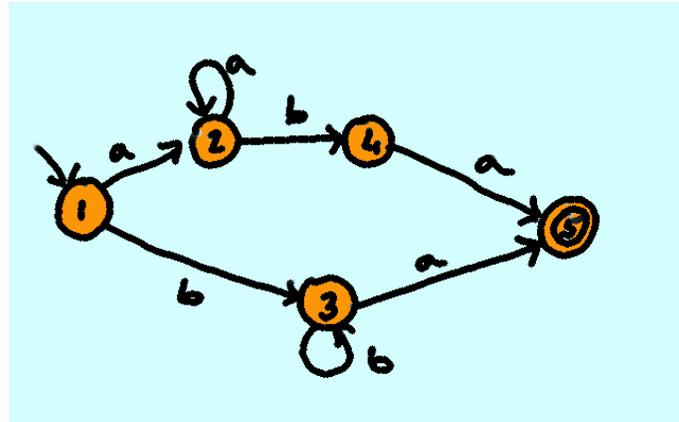
- Usando o algoritmo apresentado nas aulas, dê o NFA associado a expressão regular $(ab + ba + c)(ab)^*$.
- Usando as propriedades de fecho das linguagens regulares (ver exercício 49), dê o NFA associado a mesma expressão regular.
- Determine e minimize o autômato resultante.
- verifique estes resultados utilizando o JFLAP.

□

2.3.2 Dos Autômatos às Expressões Regulares

Exercício 51 Aplicar o algoritmo de Mac-Naughton-Yamada sobre o autômato da figura 51 para obter a expressão regular associada. Ou seja, calcule $R(1, 2, 4)$

□



Exercício 52 Aplique o algoritmo de eliminação de estado para calcular a expressão regular associado ao autômato da figura 52

□

Exercício 53 Aplique o algoritmo de eliminação de estado para calcular a expressão regular associado ao autômato da figura 53

□

2.4 Exercícios completos

Exercício 54 1. Considere o alfabeto $\Sigma = \{a, b\}$, defina um autômato determinista que reconheça a linguagem $\{w_1abw_2 \mid w_1, w_2 \in \{a, b\}^*\}$.

Resposta

2. Considere o alfabeto $\Sigma = \{a, b\}$ e o autômato A_1 da figura 20:

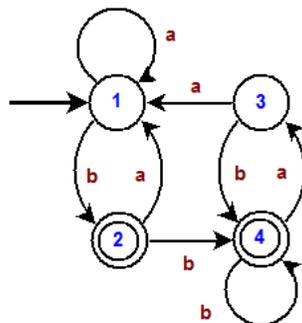


Figura 20: Autômato A_1

(a) Minimize o autômato A_1 .

Resposta

(b) Olhando para o autômato minimal resultante, descreva de forma sucinta e informal (i.e. em português) a linguagem aceita por A_1 .

Resposta

3. Considere o autômato A_2 da figura 21.

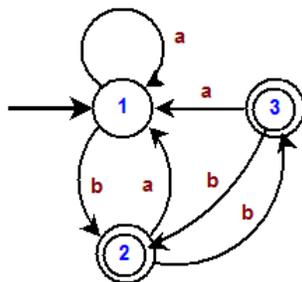


Figura 21: Autômato A_2

Utilize o algoritmo de Mac Naughton-Yamada para inferir que expressão/linguagem regular aceita este autômato. Pretende-se aqui que apre-

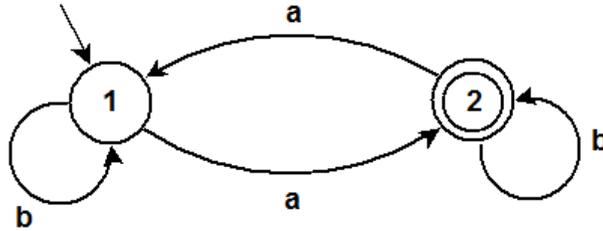


Figura 22: Autómatom A_1

sente somente o resultado final (a expressão regular calculada) e o valor de $R(1, 3, 2)$.

Resposta

□

Exercício 55 Considere o alfabeto $\Sigma = \{a, b\}$ e o autómato A_1 da figura 22.

1. Considere as derivações completas (derivações que começam no estado inicial e que terminam no estado final, também designados por caminhos bem sucedidos).
 - (a) Defina por indução o conjunto das derivações completas do autómato A_1 .
Dica: Antes de mais, todas as derivações completas devem ser consideradas pelo conjunto.
 - i. Determine qual é a menor derivação completa possível em A_1 ?
 Está será o caso de base.
 - ii. Como se constrói uma derivação completa a partir de outra?
 Deduza assim o caso indutivo.
 Repare que o conjunto das etiquetas das derivações completas formam o conjunto das palavras aceites pelo autómato A_1 .
 - (b) Qual é o princípio de indução associado à definição indutiva anterior?
 - (c) Para uma palavra p , $|p|_a$ representa o número de a 's em p . Demonstre por indução sobre as derivações completas que $\forall p \in L(A_1), |p|_a$ é ímpar.

2. Utilize o algoritmo de MacNaughton e Yamada para calcular a expressão regular correspondente ao autômato A_1 . Para este efeito deverá preencher a tabela seguinte

	$K = 1$	$K = 2$
$R(1, 1, K)$		
$R(1, 2, K)$		
$R(2, 1, K)$		
$R(2, 2, K)$		

□

3 Limites das Linguagens Regulares

Exercício 56 *Demonstre que as seguintes linguagens não são regulares:*

- $\{a^n \mid n \in \mathbb{N} \wedge \sqrt{n} \in \mathbb{N}\}$.
- $\{a^{n!} \mid n \in \mathbb{N}\}$.
- $\{a^{n^2} \mid n \in \mathbb{N}\}$.
- $\{a^n b^n \mid n \in \mathbb{N}\}$.
- $\{a^n \mid n \in \mathbb{N} \wedge n \text{ primo}\}$
- $\{w \in \{a, b\}^* \mid |w|_a = |w|_b\}$ (onde $|w|_a$ = número das ocorrências de a em w)
- $\{ww \mid w \in A^*\}$ para um alfabeto A .
- $\{a^{3^n} \mid n \in \mathbb{N}\}$.

Resposta

□

Exercício 57 *Determine se as asserções seguinte são verdadeiras ou falsas.*

1. Qualquer linguagem regular tem um subconjunto próprio regular.
2. Se L é regular então $\{w.w^r \mid w \in L\}$ é regular. (se $w = a_1 a_2 \dots a_n$ então $w^r = a_n \dots a_2 a_1$)

3. Se L_1 e L_2 são linguagens regulares, então $\{x \mid x \in L_1 \wedge x \notin L_2\}$ é regular
4. Qualquer união finita de linguagens regulares é regular.
5. Qualquer união infinita de linguagens regulares é regular.

□