

# CC1004 - Modelos de Computação

## Prática 4

Ana Paula Tomás

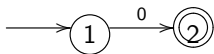
DCC  
FCUP

Março 2021

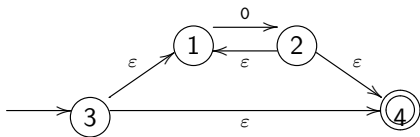
# Folha 4 - Problema 1 - Método de Thompson

1a)  $r = (0^*)$  é da forma  $(r_1^*)$ , com  $r_1 = 0$ .

O AFND- $\epsilon$  para  $r_1$  é:

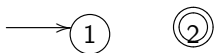


O AFND- $\epsilon$  para  $r$  é:

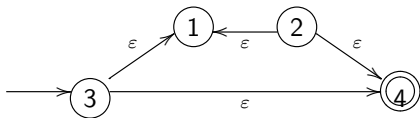


1b)  $r = (\emptyset^*)$  é da forma  $(s^*)$ , com  $s = \emptyset$ .

O AFND- $\epsilon$  para  $s$  é:



O AFND- $\epsilon$  para  $r$  é:

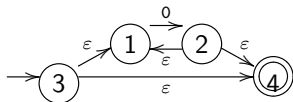


# Folha 4 - Problema 1 - Método de Thompson

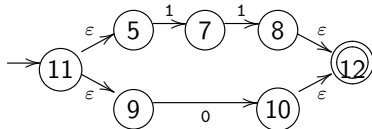
1e)  $r = ((0^*)((11) + 0))$  é da forma  $(r_1 r_2)$ , com  $r_1 = (0^*)$  e  $r_2 = ((11) + 0)$ . A expressão  $r_2 = (r_3 + r_4)$ , com  $r_3 = (11)$  e  $r_4 = 0$ . A expressão  $r_3 = (r_5 r_6)$ , com  $r_5 = 1$  e  $r_6 = 1$ . Os AFND- $\epsilon$  obtidos pelo método de Thompson são:

Para  $r_5, r_6$  e  $r_3 = (r_5 r_6)$ : 

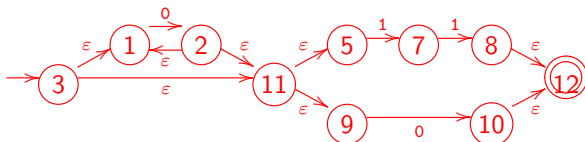
Para  $r_1$ :



Para  $r_2 = (r_3 + r_4)$ :

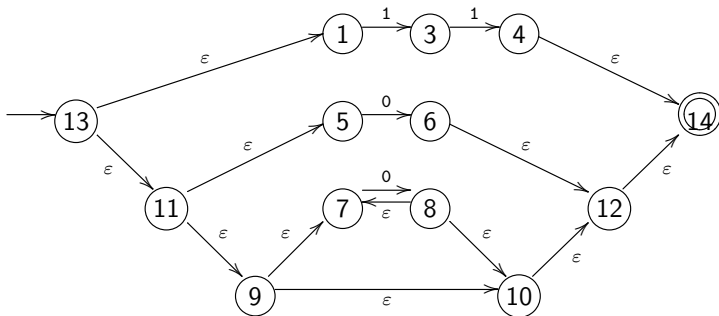


Para  $r = (r_1 r_2)$ :



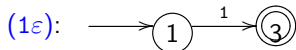
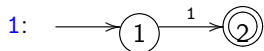
## Folha 4 - Problema 1 - Método de Thompson

1h) Para  $r = ((11) + (0 + (0^*)))$ , o AFND- $\epsilon$  que se obtém por aplicação do método de Thompson é

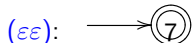
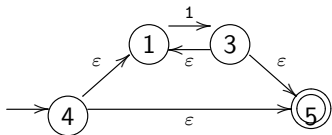


# Folha 4 - Problema 1 - Método de Thompson

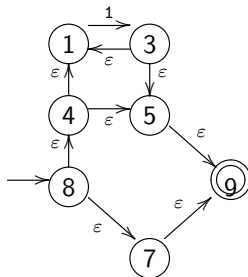
1m) Construção para  $r = (((((1\varepsilon)^*)1) + (\varepsilon\varepsilon))$



$((1\varepsilon)^*)$ :

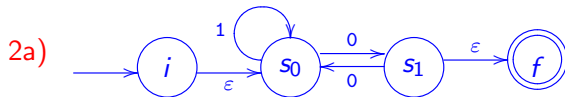


Para  $r$ :

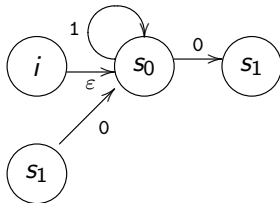


Na construção do AFND- $\varepsilon$  para a expressão para a  $(r_1 r_2)$ , o estado inicial de  $A(r_2)$  substitui o estado final de  $A(r_1)$ .

## Folha 4 - Problema 2 - Método de Eliminação de Estados



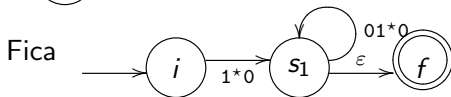
- Para eliminar  $s_0$ , ver os ramos que estão a entrar e a sair de  $s_0$ .



Novo arcos:

$(i, s_1)$  com  $\varepsilon 1^*0$ , i.e.,  $1^*0$ ;

$(s_1, s_1)$  com  $01^*0$



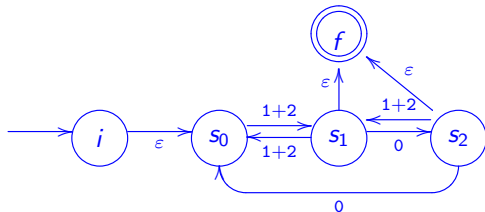
- Elimina  $s_1$ . Fica 

```
graph LR; i((i)) -- "1*0(01*0)*" --> f(((f)))
```

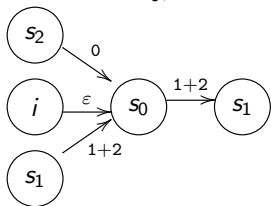
Expressão:  $1^*0(01^*0)^*$

## Folha 4 - Problema 2 - Método de Eliminação de Estados

2c) Inserir estados  $i$  (novo inicial) e  $f$  (o único final) e alterar as expressões nos ramos para ter expressões regulares (abreviadas).



- Para eliminar  $s_0$ , ver os ramos que estão a entrar e a sair de  $s_0$ .



Arcos:

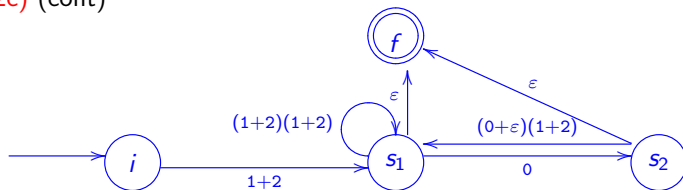
$(s_2, s_1)$ : já existia; acrescenta  $0(1+2)$ .  
Fica  $1+2+0(1+2) \equiv (0+\epsilon)(1+2)$ .

$(i, s_1)$ :  $1+2$ .

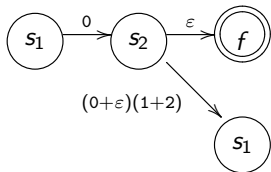
$(s_1, s_1)$ :  $(1+2)(1+2)$ .

# Folha 4 - Problema 2 - Método de Eliminação de Estados

2c) (cont)



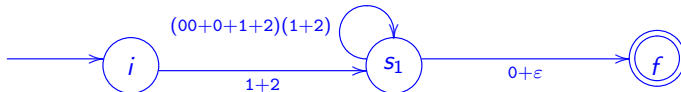
● Eliminar  $s_2$



Arcos:

$(s_1, f)$ : já existia; acrescenta 0.  
Fica  $0 + \epsilon$ .

$(s_1, s_1)$ : já existia; acrescenta  
 $0(0 + \epsilon)(1 + 2)$ . Fica  
 $(1 + 2 + 00 + 0)(1 + 2)$

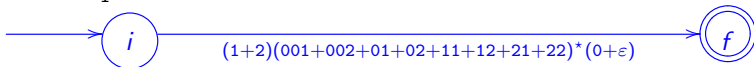




## Folha 4 - Problema 2 - Método de Eliminação de Estados

2c) (cont)

- Eliminar  $s_1$



Expressão:  $(1 + 2)(001 + 002 + 01 + 02 + 11 + 12 + 21 + 22)^*(0 + \varepsilon)$

2f) Remove os estados  $s_2$  e  $s_3$  pois não são acessíveis do estado inicial. Como fica sem estados finais, a expressão é  $\emptyset$ .