# Painel ► Meus cursos ► INE5415-04208 (20201) ► ATIVIDADES ASSÍNCRONAS ► Verificação do Aprendizado - Determinização e Propriedades de Autômatos

Iniciado em	Tuesday, 13 Oct 2020, 19:30
Estado	Finalizada
Concluída em	Tuesday, 13 Oct 2020, 21:25
Tempo empregado	1 hora 54 minutos
_	

**Avaliar** 9,50 de um máximo de 10,00(95%)

Completo

Atingiu 1,00 de 1,00

# Determinize o seguinte AFND

	0	1
->q0	{q0,q1}	{q0,q2}
q1	q3	
q2		q3
*q3	q3	q3

	0	1
-> q0	{q0,q1}	{q0,q2}
q1	q3	-
q2	-	q3
*q3	q3	q3
{q0,q1}	{q0,q1,q3}	{q0,q2}
{q0,q2}	{q0,q1}	{q0,q2,q3}
*{q0,q1,q3}	{q0,q1,q3}	{q0,q2,q3}
*{q0,q2,q3}	q0,q1,q3}	{q0,q2,q3}

	0	1
-> q0	{q0,q1}	{q0,q2}
{q0,q1}	{q0,q1,q3}	{q0,q2}
{q0,q2}	{q0,q1}	{q0,q2,q3}
*{q0,q1,q3}	{q0,q1,q3}	{q0,q2,q3}
*{q0,q2,q3}	q0,q1,q3}	{q0,q2,q3}

Completo

Atingiu 1,00 de 1,00

# Determinize o seguinte AFND

	0	1
->q0	q1	
*q1		{q0,q2}
q2	{q0,q2}	

0 1
->qo q1 \*q1 - {q0,q2}
q2 {q0,q2} {q0,q2} {q0,q1,q2} \*{q0,q1,q2} {q0,q1,q2} {q0,q2}

	0	1
->qo	q1	-
*q1	-	{q0,q2}
{q0,q2}	{q0,q1,q2}	-
*{q0,q1,q2}	{q0,q1,q2}	{q0,q2}

#### Comentário:

# Questão 3

Completo

Atingiu 1,00 de 1,00

## Determinize o seguinte AFND

	0	1	$epsilon$ "}"> $\epsilon$
-> q0	q0	{q0,q1}	q0
q1	q2		q1,q2
q2		q3	q2
*q3	q3	q3	q3

	0	1
->q0	q0	{q0,q1,q2}
{q0,q1,q2}	{q0,q2}	{q0,q1,q2,q3}
{q0,q2}	q0	{q0,q1,q2,q3}
{q0,q1,q2,q3}*	{q0,q1,q2,q3}	{q0,q1,q2,q3}

Completo

Atingiu 1,00 de 1,00

# Determinize o seguinte AFND

	0	1	$epsilon$ "}">ε
->*q0		q1	q0,q2
q1	{q1,q2}	q2	q1
q2	q0		q2

	0	1
q0*	-	q1
q1	{q1,q2}	q2
q2	{q0,q2}	-
->{q0,q2}*	{q0,q2}	q1
{q1,q2}	{q1,q2}	q2

	n					

Completo

Atingiu 1,00 de

1,00

Crie um autômato que reconheça  $L_1 \cup L_2$ . Se o autômato resultante for não determinístico, determinize ele.

 $L = \{w \mid w \in \{0,1\}^* \text{ e w possui pelo menos um 0 e um número ímpar de 1's}\}$  $L = \{w \mid w \in \{0,1\}^*$ e w possui um número par de 1's após o último  $0\}$ 

L1:

	0	1
->q0	q1	q3
q1	q1	q2
q2*	q2	q1
q3	q2	q0

L2:

	0	1
->q0	q1	q3
q1	q1	q4
q2	q1	q4
q3	q1	q0
q4	q1	q2

#### result:

	0	1
->{q1,q6}	{q2,q7}	{q5,q9}
{q2,q7}	{q2,q7}	{q3,q8}
{q5,q9}	{q2,q8}	{q1,q6}
{q3,q8}*	{q2,q8}	{q4,q7}
{q2,q8}*	{q2,q8}	{q3,q7}
{q1,q6}	{q2,q7}	{q5,q9}
{q4,q7}*	{q2,q7}	{q3,q8}
{q3,q7}	{q2,q7}	{q4,q8}
{q4,q8}	{q2,q8}	{q3,q7}

Completo

1,00

Atingiu 1,00 de

Crie um autômato que reconheça  $L_1L_2$  (concatenação). Se o autômato resultante for não determinístico, determinize ele.

 $L = \{w \mid w \in \{0,1\}^*$ e w possui pelo menos um 0 e não possui a sequência '00'}

 $L = \{w \mid w \in \{0,1\}^* \text{ e w possui um número par de 1's}\}$ 

possui pelo menos um 0 e não possui a sequência '00'

	0	1
->q0	q2	q1
q1	q2	q1
q2*	q2	q3
q3	q3	q3

possui um número par de 1's

	0	1
->q0*	q0	q1
q1	q1	q0

result:

	0	1
->q0	q1	q3
q1*	q2	q3
q2	q2	q2
q3	q5	q4
q4	q1	q3
q5	q2	q1

Completo

Atingiu 1,00 de

1,00

Crie um autômato que reconheça  $L^{*}.$  Se o autômato resultante for não determinístico, determinize ele.

 $L = \{w \mid w \in \{0,1\}^* \text{ e w possui um número par de 0's e ímpar de 1's}\}$ 

par de 0

impar de 1

**AFND** 

determinizado:

Completo

Atingiu 1,00 de 1,00 Crie um autômato que reconheça  $L_1\cap L_2$  usando  $\epsilon$ -transições e em seguida determinizando o autômato.

$$L = \{w \mid w \in \{0,1\}^* \text{ e w termina e começa com um 0}\}$$
 
$$L = \{w \mid w \in \{0,1\}^* \text{ e w não possui a sequência 11}\}$$

Dica: Use De Morgan

termina e começa com um 0

	0	1
->q0	q1	q3
q1*	q1	q2
q2	q2	q1
a3	a3	a3

não possui a sequência 11

L1∩L2

	0	1
{q1,q5}	{q2,q5}	{q3,q6}
{q2,q5}	{q2,q5}	{q2,q6}
{q3,q6}	{q4,q5}	{q3,q7}
{q2,q6}	{q2,q5}	{q2,q7}
{q4,q5}*	{q4,q5}	{q3,q6}
{q3,q7}	{q4,q7}	{q3,q7}
{q2,q7}	{q2,q7}	{q2,q7}
{q3,q6}	{q4,q5}	{q3,q7}
{q4,q7}	{q4,q7}	{q3,q7}

Completo

Atingiu 1,00 de 1,00 Apresente uma demonstração de que as linguagens Regulares são fechadas sob a operação de Complemento.

Seja L={w|w pertence {0,1}\* e w termina com 0}

L é uma linguagem regular

seja R={w|w percente {0,1}\* e w NÃO termina com 0}

R é uma linguagem regular

R é o complemento de L.

vimos que apenas invertendo os estados de L (estados finais viram não-finais e vice-versa) chegamos em R.

Completo

Atingiu 0,50 de 1,00 Apresente uma demonstração de que as linguagens Regulares são fechadas sob a operação de Reverso.

Seja L a linguagem que recebe nosso alfabeto e aceita apenas a palavra ALINE.

e seja R o inverso de L, ou seja, apenas aceita a palavra ENILA

vimos que, apenas invertendo a ordem das setas e os estados de aceitação, chegamos no reverso de L:

L: qo ->A->L->I->N->E-> aceito

R: aceito <-A<-L<-I<-N<-E<- qo

Comentário:

◄ Projeto de Autômatos Avançados

Seguir para...

Verificação de Aprendizado - vídeo-aulas 07 e 08 ▶