#### UNIVERSIDADE FEDERAL DA FRONTEIRA SUL CÂMPUS CHAPECÓ CURSO DE CIÊNCIA DA COMPUTAÇÃO

# Notas de aula

CCR: GEX101 - Linguagens formais e autômatos			Criado em: 19/10/20	Alterado em:20/10/20	
<b>Turma</b> : 27365	Turno: Vespertino	<b>Ano/Sem</b> : 2020/1			
Encontro síncrono: 19/10/20		<b>Período Assíncrono</b> : de 20/10/20 a 23/10/20			
Carga horária da sem	ana: 5ha		Professor: Braulio Mello		

**Conteúdo**: Construção e determinização de autômatos finitos (AF)

### Material de apoio

#### Recuperação de estudos:

Correção da atividade orientada 3 da semana 14 a 17/10/20

3- L(G) =  $\{x \mid x \in a^n b^m c^k \text{ onde } n+k \text{ seja par e } m,n,k \ge 0\}$ 

n+k é par e posso gerar 'a,b,c' : S::=  $\varepsilon$  | aA | bB | cC n+k é **ímpar** e posso gerar 'a,b,c' : A::= aS | bD | cE

n+k é par e posso gerar 'b,c': B::= bB | cC |  $\epsilon$ n+k é **impar** e posso gerar 'c': C::= cEn+k é **impar** e posso gerar 'b,c': D::= bD | cEn+k é par e posso gerar 'c': E::= cC |  $\epsilon$ 

 $S \rightarrow aA$  $\rightarrow$  abD

 $\rightarrow$  abcE

 $\rightarrow$  abcc

#### Conteúdo: Construção e determinização de Autômatos Finitos

Capítulo 2, páginas 15 a 20, da apostila disponível no moodle.

Formalmente definimos um AFD como sendo um sistema formal  $M = (K, \Sigma, \delta, q_0, F)$ , onde:

- K  $\rightarrow$  É um conjunto finito não-vazio de ESTADOS; (não terminais da gramática)
- $\Sigma \rightarrow \acute{E}$  um ALFABETO, finito, de entrada;
- $\delta \rightarrow \text{FUNÇÃO DE MAPEAMENTO}$  (ou função de transição), definida em K x  $\Sigma \rightarrow K$ ;
- $q_0 \rightarrow \in K$ , é o ESTADO INICIAL; (geralmente se utiliza o S da gramática)
- F  $\rightarrow$   $\subset$  K, é o conjunto de ESTADOS FINAIS

Linguagem aceita por M: conjunto de todas as sentenças aceitas por M.

Formalmente, definimos por:  $L(M) = \{x \mid \delta(q_0, x) = p \land p \in F\}.$ 

Tabela de transição.

Autômatos finitos não determinísticos (AFND)

Determinização de AFND.

Exemplo 1:

 $S := aS \mid aA \mid bS$ 

A := bB

B:=bC

 $C := \varepsilon$ 

AFND			AFD			
δ	a	b		δ	a	b
→ S	S,A	S		$\rightarrow$ S	[SA]	S
A	-	В		[SA]	[SA]	[SB]
В	-	С		[SB]	[SA]	[SC]
*C	-	-		*[SC]	[SA]	S

Exemplo 2:

 $L(G) = \{x \mid x \in (a,b,c)^* \text{ onde ocorra pelo menos um padrão 'ac'} \}$ 

espero pelo 'a' S ::= aA |bS |cS

espero pelo 'c' A ::= aA |bS | cB | c

feito 'ac'  $B := aB | |bB | |cB | | |\epsilon | |a| |b| |c$ 

AFND			AFD					
δ	a	b	С		δ	a	b	С

### Atividades orientadas

Construção e determinização de autômatos finitos (AF)

Objetivo: Compreensão do processo de construção e determinização de AF's

Construa o AF para cada uma das gramáticas a seguir e determinize-os:

(1)  $S := 0S \mid 1S \mid 0A \mid 0C \mid 1B$ 

 $A ::= 0A \mid 0C \mid 0$   $B ::= 1B \mid 1$  $C ::= 0C \mid 0A \mid 0$ 

C ..- 0C | 0A | 0

 $(2) S := aA \mid aC \mid bB \mid bC$ 

 $A ::= aF \mid a$  $B ::= bF \mid b$ 

 $C ::= aA \mid aC \mid bB \mid bC$ 

 $F ::= aF \mid bF \mid a \mid b$ 

(3) S:= aA | bB

 $A := aS \mid aC \mid a$ 

 $B := bS \mid bD \mid b$ 

C := aB

D := bA

### Data/horário limite para entrega (upload no Moodle):

25/10/20 (domingo) às 23h. Não permitida entrega atrasada.

## **Atividade Avaliativa**

Não há atividade avaliativa prevista para esta semana.