Universidade Federal do Rio Grande do Sul

Instituto de Informática Departamento de Informática Aplicada

INF01147 - Compiladores

Trabalho 4

Professor: João Comba Aluno: Paulo Sérgio Morandi Júnior - 2767/01-1 Data: 29 de abril de 2004

1

1 Exercício 1

a) 1.
$$S \rightarrow aT \mid bT$$

2.
$$T \rightarrow bU \mid cU$$

3.
$$U \rightarrow Ta \mid dU \mid \epsilon$$

		FIRST	FOLLOW
h)	S	$\{a,b\}$	$\{\$\}$
D)	Т	{b,c}	$\{a,\$\}$
	U	$\{b,c,d,\epsilon\}$	$\{a,\$\}$

c) Tabela LR(1):

	a	b	c	d	\$
S	aT	bT	-	-	-
Т	-	bU	cU	-	-
U	ϵ	Ta	Ta	dU	ϵ

d) Análise de abcda:

STACK	INPUT	ACTION
S\$	abcda\$	$TAB[S,a] = aT (S \rightarrow aT)$
aT\$	abcda\$	casa "a"
T\$	bcda\$	$TAB[T,b] = bU (T \to bU)$
bU\$	bcda\$	casa "b"
U\$	cda\$	$TAB[U,c] = Ta (U \to Ta)$
Ta\$	cda\$	$TAB[T,c] = cU (T \to cU)$
cUa\$	cda\$	casa "c"
Ua\$	da\$	$TAB[U,d] = dU (U \to dU)$
dUa\$	da\$	casa "d"
Ua\$	a\$	$TAB[U,a] = \epsilon \ (U \to \epsilon)$
a\$	a\$	casa "a"
\$	\$	ACEITA!!!

2 Exercício 2

Gramática ampliada:

- $\bullet \ S' \to S$
 - 1. $S \to a(L)$
 - $2. \ S \rightarrow a$
 - $3. \ L \rightarrow S, L$
 - 4. $L \rightarrow S$

2 EXERCÍCIO 2 2

a) Semântica dos Estados:

Nome Do Estado			
	Produção	(Símbolo Lido, Próx. Estado)	

obs.: (R4) \rightarrow significa Redução Número 4. (OK!) \rightarrow Estado de Aceitação. Estados do parser SLR(1):

ESTADO	0 C			ESTAD	O 2
$S' \rightarrow .S$	(S,1)	ESTAI	DO 1	(T)	(((, 3)
$S \to .a(L)$	(a,2)	$S' \to S$.	(OK!)	$S \to a.(L)$ $S \to a.$	(B3)
$S \rightarrow .a$	(a,2)			$D \rightarrow a$.	(163)

ESTADO	O 3		
$S \to a(.L)$	(L,4)		ESTADO 5
$L \to .S, L$	(S,5)	ESTADO 4	$L \rightarrow SL$ ('.',7)
$L \to .S$	(S,5)	$S \rightarrow a(L.)$ (')',6)	$\begin{array}{c cccc} L \to S, L & (\cdot, \cdot, 1) \\ \hline I \to S & (RA) \end{array}$
$S \to .a(L)$	(a,2)		$L \rightarrow D.$ (104)
$S \rightarrow .a$	(a,2)		

	ESTADO 7		
	$L \to S, .L$	(L,8)	
ESTADO 6	$L \rightarrow .S, L$	(S,5)	ESTADO 8
$S \to a(L)$. (R1)	$L \rightarrow .S$	(S,5)	$L \to S, L.$ (R3)
	$S \to .a(L)$	(a,2)	
	$S \rightarrow .a$	(a,2)	

		FIRST	FOLLOW
b)	S	$\{a\}$	{`,',')',\$}
	L	{a}	{')'}

c) Tabela SLR(1):

	a	()	,	\$	S	L
0	S2	-	-	-	-	1	-
1	-	-	-	-	OK!	-	-
2	-	S3	R2	R2	R2	-	-
3	S2	-	-	-	-	5	4
4	-	-	S6	-	-	-	-
5	-	-	R4	S7	-	-	-
6	-	-	R1	R1	R1	-	-
7	S2	-	-	-	-	5	8
8	-	-	R3	R3	R3	-	-

d) Análise de **a(a,a)**:

STACK	INPUT	ACTION
0	a(a,a)\$	TAB[0,a] = S2
02	(a,a)\$	TAB[2, '(')] = S3
023	a,a)\$	TAB[3,a] = S2
0232	,a)\$	$TAB[2,','] = R2 (S \to a)$
023		TAB[3,S] = 5 (empilha)
0235	,a)\$	TAB[5,','] = S7
02357	a)\$	TAB[7,a] = S2
023572)\$	$TAB[2,')'] = R2 (S \to a)$
02357		TAB[7,S] = 5 (empilha)
023575)\$	$TAB[5,')'] = R4 \ (L \to S)$
02357		TAB[7,L] = 8 (empilha)
023578)\$	$TAB[8,')'] = R3 (L \to S, L)$
023		TAB[3,L] = 4 (empilha)
0234)\$	TAB[4,')'] = S6
02346	\$	$TAB[6,\$] = R1 \ (S \to a(L))$
0		TAB[0,S] = 1 (empilha)
01	\$	TAB[1,\$] = OK! (ACEITAÇÃO)

3 Exercício 3

Gramática ampliada:

- $S' \to S$
 - 1. $S \rightarrow AB$
 - 2. $A \rightarrow aB$
 - 3. $A \rightarrow B$
 - 4. $B \rightarrow bB$
 - 5. $B \rightarrow c$
- a) Semântica dos Estados:

	Nome Do Estado	
ĺ	[Produção, MEM] (Símbolo Lido, Próx. Estado)	FIRST (optional)

obs.: FIRST é para o caso de atualizarmos a MEM das próximas produções. (R4) \to significa Redução Número 4. (OK!) \to Estado de Aceitação.

Estados do parser LR(1):

ESTADO	0	
$[S' \rightarrow .S, \$]$	(S,1)	FIRST(\$)=\$
$[S \rightarrow .AB, \$]$	(A,2)	$FIRST(B) = \{b,c\}$
$[A \rightarrow .B, b/c]$	(B,4)	$FIRST(b/c) = \{b,c\}$
$[A \rightarrow .aA, b/c]$	(a,3)	
$[B \rightarrow .bB, b/c]$	(b,5)	
$[B \rightarrow .c, b/c]$	(c,6)	

3 EXERCÍCIO 3

4

	ESTADO	2	
ESTADO 1	$[S \rightarrow A.B, \$]$	(B,7)	FIRST(\$)=\$
$[S' \to S., \$] \mid (OK!)$	$[B \rightarrow .bB, \$]$	(b,8)	
	$[B \rightarrow .c, \$]$	(c,9)	

ESTADO		
$[A \rightarrow a.A, b/c]$	(A,10)	$FIRST(b/c) = \{b,c\}$
$[A \rightarrow .aA, b/c]$	(a,3)	
$[A \rightarrow .B, b/c]$	(B,4)	$FIRST(b/c) = \{b,c\}$
$B \rightarrow .bB, b/c$	(b,5)	
$[B \rightarrow .c, b/c]$	(c,6)	

ESTADO 4		
$[A \rightarrow B., b/c]$	(R3)	

ESTADO	5		
$B \rightarrow b.B, b/c$	(B,11)	$FIRST(b/c) = \{b,c\}$	ESTADO 6
$B \rightarrow .bB, b/c$	(b,5)		$[B \to c., b/c]$ (R5)
$[B \rightarrow .c, b/c]$	(c,6)		

		ESTADO) 8	
ESTADO	7	$[B \rightarrow b.B, \$]$	(B,12)	FIRST(\$)=\$
$[S \rightarrow AB., \$]$	(R1)	$[B \rightarrow .bB, \$]$	(b,8)	
		$[B \rightarrow .c, \$]$	(c,9)	

	ESTADO 9		ESTADO 10	
Ì	$[B \rightarrow c., \$]$	(R5)	$[A \rightarrow aA., b/c]$ (R2)	

ESTADO 11	ESTADO 12
$[B \to bB., b/c]$ (R4)	$ [B \rightarrow bB., \$] (R4) $

b) Tabela LR(1):

	a	b	С	\$	S	A	В
0	S3	S5	S6	-	1	2	4
1	-	-	-	OK!	-	-	-
2	-	S8	S9	-	-	-	7
3	S3	S5	S6	-	-	10	4
4	-	R3	R3	-	-	-	-
5	-	S5	S6	-	-	-	11
6	-	R5	R5	-	-	-	-
7	-	-	-	R1	-	-	-
8	-	S8	S9	-	-	-	12
9	-	-	-	R5	-	-	-
10	-	R2	R2	-	-	-	-
11	-	R4	R4	-	-	-	-
12	-	-	-	R4	-	-	-

c) Derivação de **acbbc**:

3 EXERCÍCIO 3

STACK	INPUT	ACTION
0,	acbbc\$	TAB[0,a] = S3
0,3,	cbbc\$	TAB[3,c] = S6
0,3,6,	bbc\$	$TAB[6,b] = R5 (B \to c)$
0,3,		TAB[3,B] = 4 (empilha)
0,3,4,	bbc\$	$TAB[4,b] = R3 (A \to B)$
0,3,		TAB[3,A] = 10 (empilha)
0,3,10,	bbc\$	$TAB[10,b] = R2 (A \to aB)$
0,		TAB[0,A] = 2 (empilha)
0,2,	bbc\$	TAB[2,b] = S8
0,2,8,	bc\$	TAB[8,b] = S8
0,2,8,8,	c\$	TAB[8,c] = S9
0,2,8,8,9,	\$	$TAB[9,\$] = R5 (B \to c)$
0,2,8,8,		TAB[8,B] = 12 (empilha)
0,2,8,8,12,	\$	$TAB[12,\$] = R4 \ (B \to bB)$
0,2,8,		TAB[8,B] = 12 (empilha)
0,2,8,12,	\$	$TAB[12,\$] = R4 (B \to bB)$
0,2,		TAB[2,B] = 7 (empilha)
0,2,7,	\$	$TAB[7,\$] = R1 \ (S \to AB)$
0,		TAB[0,S] = 1 (empilha)
0,1,	\$	TAB[1,\$] = OK! (ACEITAÇÃO)