



**INSTITUTO
FEDERAL**
Brasília

Instituto Federal de Educação, Ciência e Tecnologia de Brasília – Campus Taguatinga
Compiladores – Análise Top-Down
Prof. Daniel Saad

Aluno: _____

Matrícula: _____

Exercício 1

Para cada uma das CFGs abaixo, determine se a gramática é LL(1).

(a)

- 1 $S \rightarrow A B c$
- 2 $A \rightarrow a$
- 3 $A \rightarrow \varepsilon$
- 4 $B \rightarrow b$
- 5 $B \rightarrow \varepsilon$

(b)

- 1 $S \rightarrow A b$
- 2 $A \rightarrow a$
- 3 $A \rightarrow B$
- 4 $A \rightarrow \varepsilon$
- 5 $B \rightarrow b$
- 6 $B \rightarrow \varepsilon$

(c)

- 1 $S \rightarrow A B B A$
- 2 $A \rightarrow a$
- 3 $A \rightarrow \varepsilon$
- 4 $B \rightarrow b$
- 5 $B \rightarrow \varepsilon$

(d)

- 1 $S \rightarrow a S e$
- 2 $S \rightarrow B$
- 3 $B \rightarrow b B e$
- 4 $B \rightarrow C$
- 5 $C \rightarrow c C e$
- 6 $C \rightarrow d$

Exercício 2

Considere a seguinte CFG LL(1):

- 1 $S \rightarrow \text{Value } \$$
- 2 $\text{Value} \rightarrow \text{num}$
- 3 $\text{Value} \rightarrow \text{lparen Expr rpren}$
- 4 $\text{Expr} \rightarrow \text{plus Value Value}$
- 5 $\text{Expr} \rightarrow \text{prod Values}$
- 6 $\text{Values} \rightarrow \text{Value Values}$
- 7 $\text{Values} \rightarrow \varepsilon$

- (a) Construa os conjuntos FIRST e FOLLOW para os não-terminais da gramática.
- (b) Construa o conjunto PREDICT para cada produção da gramática.
- (c) Construa um parser descendente recursivo para a gramática.
- (d) Adicione código no parser para ele gerar o SAMCODE equivalente para operações aritméticas de soma e produto descritas pela gramática.

Exercício 3

Construa uma tabela LL(1) para a CFG

- 1 $\text{Expr} \rightarrow - \text{Expr}$
- 2 $\text{Expr} \rightarrow (\text{Expr})$
- 3 $\text{Expr} \rightarrow \text{Var ExprTail}$
- 4 $\text{ExprTail} \rightarrow - \text{Expr}$
- 5 $\text{ExprTail} \rightarrow \varepsilon$
- 6 $\text{Var} \rightarrow \text{id VarTail}$
- 7 $\text{VarTail} \rightarrow (\text{Expr})$
- 8 $\text{VarTail} \rightarrow \varepsilon$

Exercício 4

Transforme a seguinte CFG em uma gramática LL(1):

- 1 DeclList \rightarrow DeclList ; Decl
- 2 DeclList \rightarrow Decl
- 3 Decl \rightarrow IdList : Type
- 4 IdList \rightarrow IdList , id
- 5 IdList \rightarrow id
- 6 Type \rightarrow ScalarType
- 7 Type \rightarrow array (ScalarTypeList) of Type
- 8 ScalarType \rightarrow id
- 9 ScalarType \rightarrow Bound .. Bound
- 10 Bound \rightarrow Sign intconstant
- 11 Bound \rightarrow id
- 12 Sign \rightarrow +
- 13 Sign \rightarrow -
- 14 Sign \rightarrow ε
- 15 ScalarTypeList \rightarrow ScalarTypeList , ScalarType
- 16 ScalarTypeList \rightarrow ScalarType

Exercício 5

Considere a seguinte CFG:

- 1 S \rightarrow Stmt \$
- 2 Stmt \rightarrow if expr then Stmt else Stmt
- 3 Stmt \rightarrow if expr then Stmt
- 4 Stmt \rightarrow other

Essa gramática é ambígua. Forneça outra gramática que expresse a lógica das estruturas condicionais sem ambiguidade.

Exercício 6

Considere a seguinte CFG:

- 1 S \rightarrow V
- 2 S \rightarrow W
- 3 V \rightarrow v A b
- 4 V \rightarrow w A c
- 5 A \rightarrow ε

Essa gramática é LL(1)?

Exercício 7

Projete uma gramática LL(1) para:

- (a) A linguagem de expressões aritméticas com operadores de soma, subtração, multiplicação e divisão, parênteses, constantes numéricas e identificadores.
- (b) A linguagem de expressões lógicas com operadores relacionais (menor, maior, igual, diferente, menor ou igual, maior ou igual) entre expressões aritméticas.

- (c) A linguagem de expressões booleanas com operadores lógicos E, OU e NÃO, parênteses, constantes booleanas e expressões aritméticas.
- (d) A linguagem de expressões de controle de fluxo com estruturas condicionais e laços de repetições sobre expressões aritméticas ou booleanas.