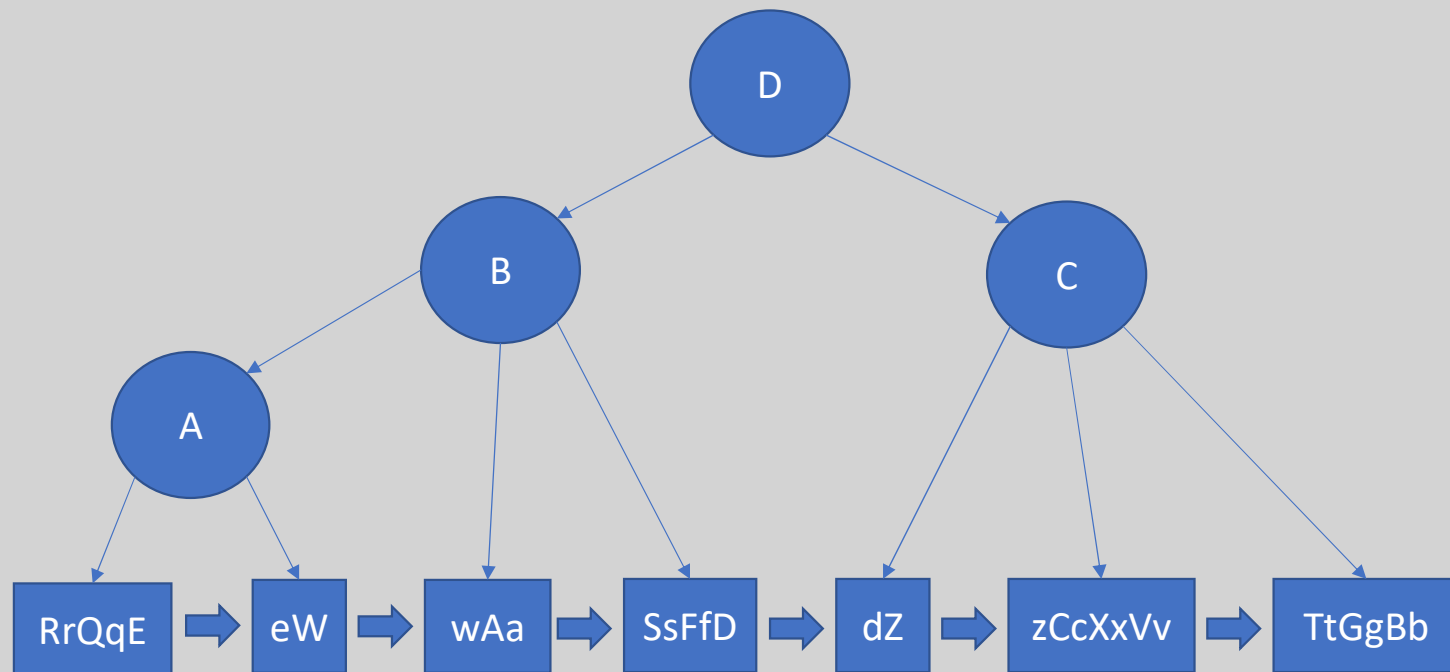


# Análise Sintática - Objetivos

Agrupa os tokens fornecidos pelo analisador léxico em estruturas sintáticas, construindo uma árvore sintática.



# Análise Sintática - Regras Sintáticas

Utiliza uma série de regras de sintaxe, presentes na gramática Livre de Contexto da linguagem fonte.

[D] → [B] [C] | [C]

[C] → (dZ) (zCcXxVv)(TtGgBb) | [A] (JlLmMn)

[B] → [A] (wAa) (SsFfD) | [A] (NoOpP)

[A] → (RrQqE) (eW) | (hHilj)

# Análise Sintática - Árvore Sintática

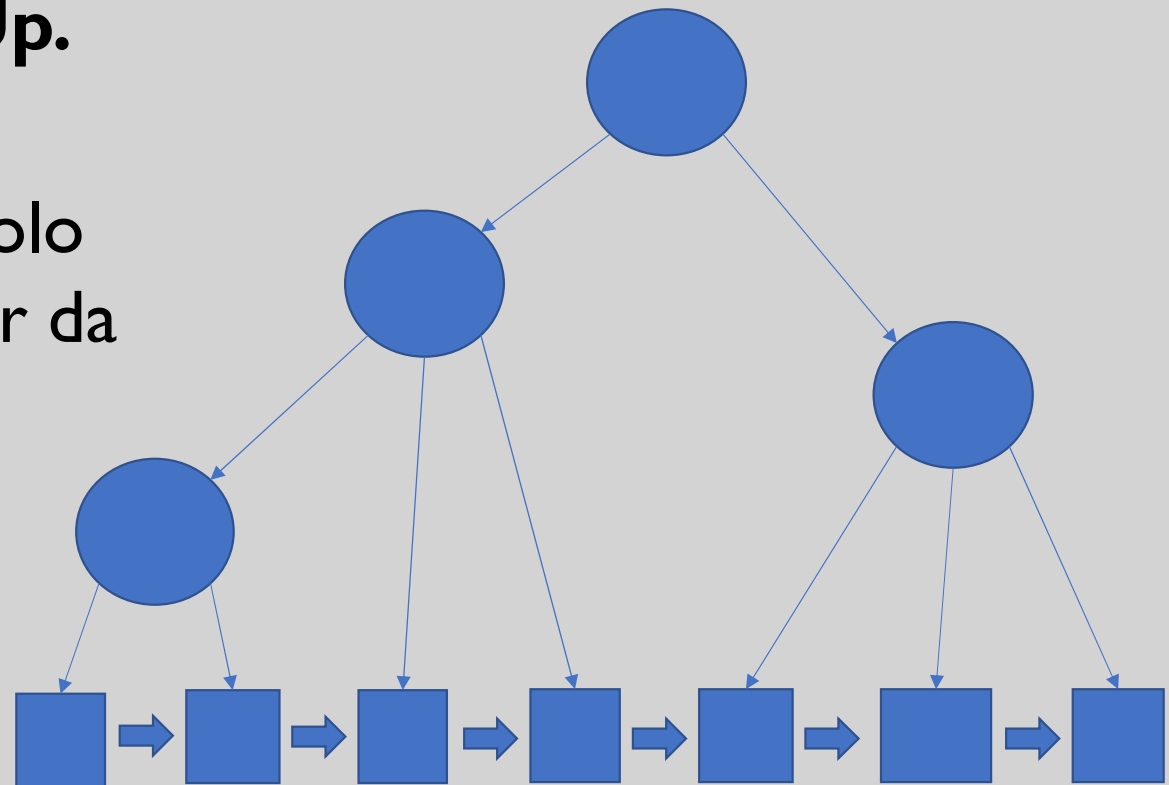
## Características

- Os nós intermediários serão formados por **símbolos não-terminais**.
- As folhas serão formadas por **símbolos terminais**.
- A raiz da árvore será o **símbolo inicial** da gramática.

# Análise Sintática - Ascendentes

Chamados de **Bottom-Up**.

Procuram chegar ao símbolo inicial da gramática a partir da sentença a ser analisada (Redução).

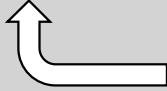


# Análise Sintática - Bottom-Up

**Exemplo** - Validar a entrada **a+a\*a** nas seguintes regras :

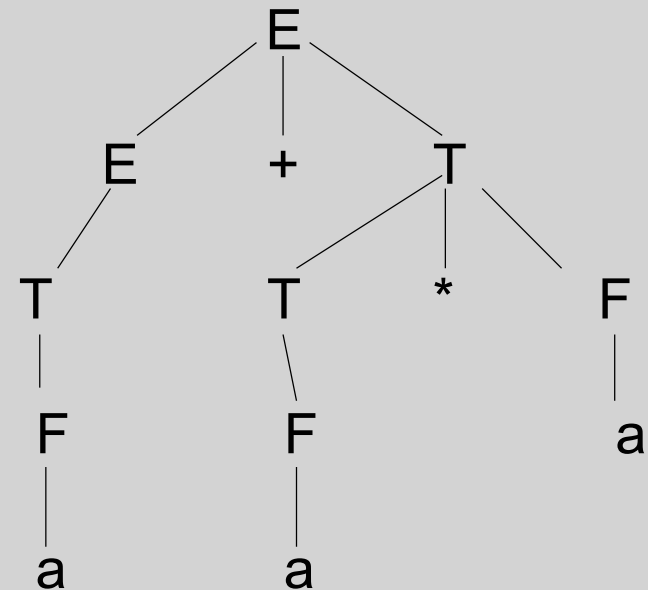
$$\begin{array}{l} E \rightarrow E + T \mid T \\ T \rightarrow T * F \mid F \\ F \rightarrow ( E ) \mid a \end{array}$$

$a+a*a \Leftarrow F+a*a \Leftarrow T+a*a \Leftarrow E+a*a \Leftarrow E+F*a \Leftarrow E+T*a \Leftarrow E+T*F \Leftarrow E+T \Leftarrow E$

  $E*a \Leftarrow E*F \Leftarrow ?$

# Análise Sintática - Bottom-Up

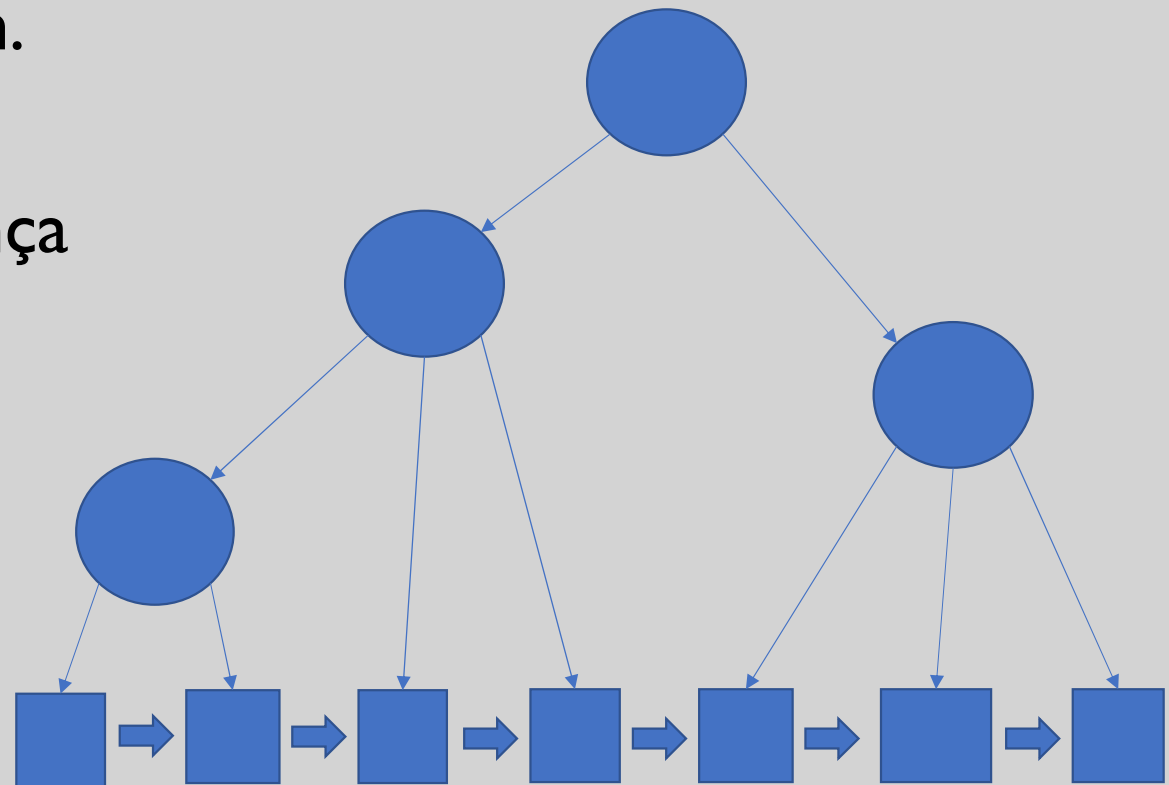
**Exemplo** - Validar a entrada **a+a\*a** nas seguintes regras :

$$\begin{array}{l} E \rightarrow E + T \mid T \\ T \rightarrow T * F \mid F \\ F \rightarrow ( E ) \mid a \end{array}$$


# Análise Sintática - Descendentes

Chamados de **Top-Down**.

Procuram chegar à sentença a partir do símbolo inicial da gramática (Derivação).



# Análise Sintática - Top-Down

**Exemplo** - Chegar a sentença  **$a+a*a$**  nas seguintes regras :

$$\begin{array}{l} E \rightarrow E + T \mid T \\ T \rightarrow T * F \mid F \\ F \rightarrow ( E ) \mid a \end{array}$$

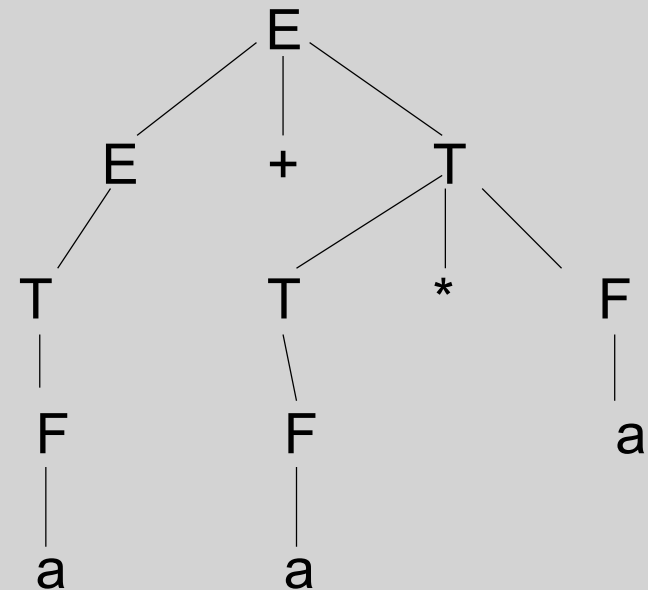
$$E \Rightarrow E+T \Rightarrow T+T \Rightarrow a+T \Rightarrow a+T*F \Rightarrow a+F*F \Rightarrow a+a*F \Rightarrow a+a*a$$

$$\hookrightarrow T \Rightarrow T*F \Rightarrow F*F \Rightarrow a*F$$



# Análise Sintática - Top-Down

**Exemplo** - Chegar a sentença **a+a\*a** nas seguintes regras :

$$\begin{array}{l} E \rightarrow E + T \mid T \\ T \rightarrow T * F \mid F \\ F \rightarrow ( E ) \mid a \end{array}$$


# Análise Sintática - Comparação

Ambos precisam tratar a possibilidade de voltar no processo de Derivação/Redução.

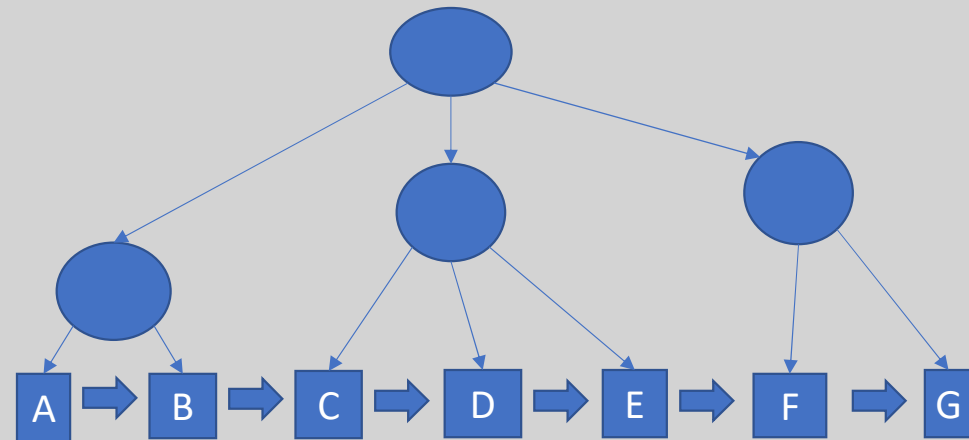
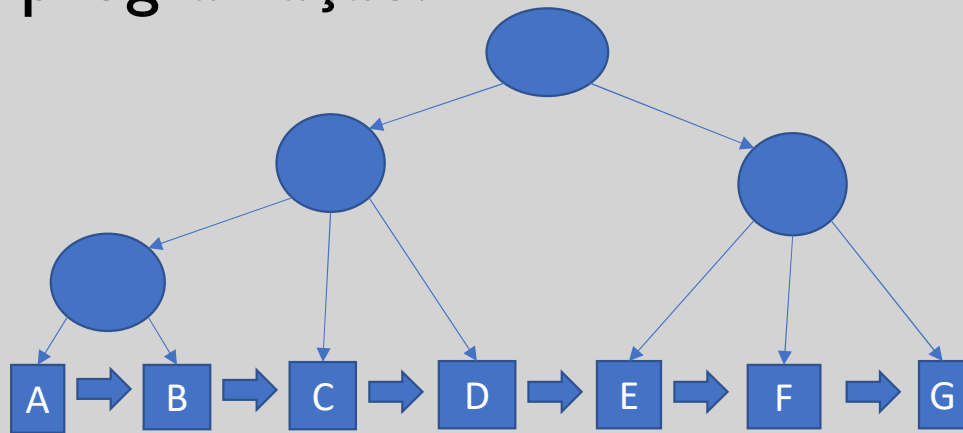
**Bottom-Up** resolve usando uma pilha auxiliar.

**Top-Down** consegue usar a pilha da recursão.

# Análise Sintática - Ambiguidade

Uma gramática pode permitir mais de uma árvore sintática para mesma sequência de tokens.

Não é uma característica desejável para linguagem de programação.



# Análise Sintática - Erros Sintáticos

Não encontrar uma regra que identifique uma sequência de tokens.

**Podem ocorrer por:**

- Ausência de token
- Inclusão indevida de token
- Troca de token (ausência + inclusão indevida)

# Análise Sintática - Exemplos

$$\begin{array}{l} E \rightarrow E + T \mid T \\ T \rightarrow T * F \mid F \\ F \rightarrow ( E ) \mid a \end{array}$$

$a + a * a$

- Entrada válida

**Ausência:**

$a a * a$

**Inclusão indevida:**

$a + + a * a$

**Troca:**

$a ) a * a$

# Análise Sintática - Exemplo

```
program teste;  
var  
    a, b : real;  
function inc( e : real) : real;  
begin  
    inc := e;  
    inc := inc + 1  
end  
begin  
    b := inc(a);  
end;
```

# Análise Sintática - Exemplo

[PGR]  $\Rightarrow$  (**program**) [ID] (;) [CORPO]

[CORPO]  $\Rightarrow$  [DECL] (**begin**) [COM] (**end**)  
                  (**begin**) [COM] (**end**)

[DECL]  $\Rightarrow$  [DCONST] [DTIPO] [DVAR] [DROT]

[DVAR]  $\Rightarrow$  (**var**) [VARS] |  $\epsilon$

[DROTS]  $\Rightarrow$  [FUNC] [DROTS] |  $\epsilon$

[VARS]  $\Rightarrow$  [VAR] (;) [VARS] | [VAR]

[VAR]  $\Rightarrow$  [LISTA\_ID] (:) [TIPO]

[FUNC]  $\Rightarrow$  (**function**) [NOME] (:) [TIPO] [BLOCO]

# Análise Sintática - Exemplo

program - PROGRAMA  
teste - ID  
; - PT\_VIRGULA  
var - VAR  
a - ID  
, - VIRGULA  
b - ID  
: - DOIS\_PONTOS  
real - TIPO\_DADO;  
function - FUNÇÃO  
inc - ID  
( - A\_PARENTESE  
e - ID  
: - DOIS\_PONTOS

real - TIPO\_DADO  
) - F\_PARENTESE  
: - DOIS\_PONTOS  
real - TIPO\_DADO  
; - PT\_VIRGULA  
begin - INICIO  
inc - ID  
:= - ATRIBUIÇÃO  
e - ID  
; - PT\_VIRGULA  
inc - ID  
:= - ATRIBUIÇÃO  
Inc - ID  
+ - OP\_MAT

l - NUMERAL  
end - FIM  
begin - INICIO  
b - ID  
:= - ATRIBUIÇÃO  
inc - ID  
( - A\_PARENTESE  
a - ID  
) - F\_PARENTESE  
; - PT\_VIRGULA  
end - FIM  
; - PT\_VIRGULA



