

# INE5318 CONSTRUÇÃO DE COMPILADORES

### **AULA 5: ANÁLISE SEMÂNTICA**

Ricardo Azambuja Silveira INE-CTC-UFSC

E-Mail: silveira@inf.ufsc.br

URL: www.inf.ufsc.br/~silveira



#### Definição:

Uma gramática de atributo é a gramática livre de contexto com as seguintes adições:

Para cada símbolo gramatical x há um conjunto A(x) de atributos

Cada regra tem um conjunto de funções que definem certos atributos dos símbolos não-terminais em uma regra

Cada regra tem um conjunto (possivelmente vazio) de predicados para checar a consistência dos atributos

10/05/13 Prof Ricardo Silveira 2/18



- Seja a regra X0 -> X1 ... Xn
- Funções na forma S(X0) = f(A(X1), ... A(Xn)) definem, atributos sintetizados
- Funções na forma I(Xj) = f(A(X0), ..., A(Xn)), para i <= j <= n, definem atributos herdados
- Inicialmente, existem atributos intrínsecos nas folhas, geralmente extraídos da tabela de símbolos
- Exemplo: expressões na forma id + id
- id's podem ser tipo int ou real
- tipos dos dois id's devem ser os mesmos
- tipos de expressão devem ser o mesmo que o tipo esperado
- BNF:
- <expr> -> <var> + <var>
- <var> -> id
- Attributos:
- tipo\_efetivo sintetizado para <var> e <expr>
- tipo\_esperado herdado para <expr>



Regra sintática: <var> -> id

Regra semantica: <var>.actual\_type lookup (id, <var>)

10/05/13 Prof Ricardo Silveira 4/18



Como os valores dos atributos são computados?

- 1. Se todos os atributos foram herdados, a árvore é decorada em ordem top-down.
- 2. Se todos os atributos foram sintetizados, a árvore é decorada em ordem bottom-up.
- 3. Em muitos casos, os dois tipos de atributos são usados e uma combinação de top-down e bottom-up é usada.

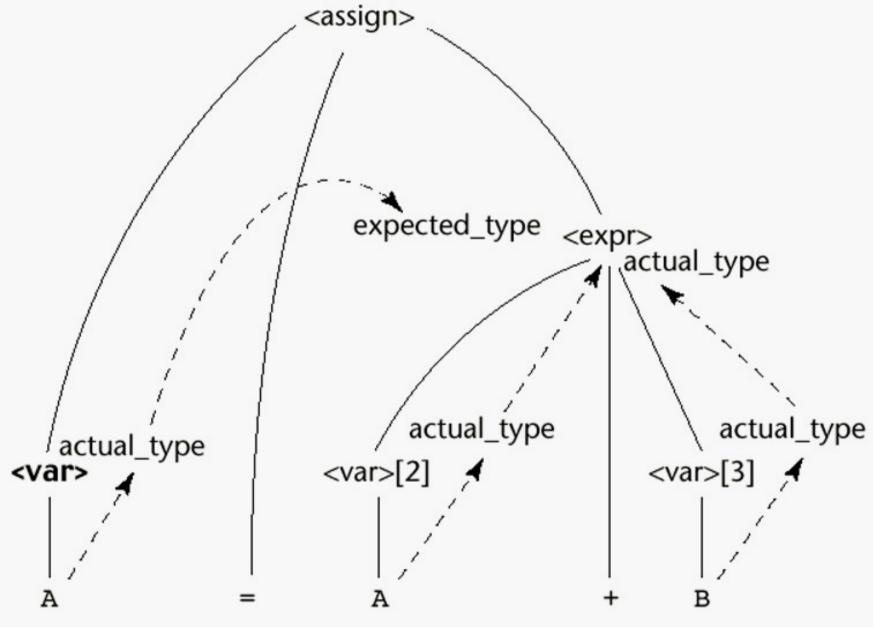
10/05/13 Prof Ricardo Silveira 5/18



- 1. <expr>.expected\_type inherited from parent
- 2. <var>[1].actual\_type lookup (A, <var>[1])
- <var>[2].actual\_type lookup (B, <var>[2])
- <var>[1].actual\_type =? <var>[2].actual\_type
- 3. <expr>.actual\_type <var>[1].actual\_type
- <expr>.actual\_type =? <expr>.expected\_type

10/05/13 Prof Ricardo Silveira 6/18







### TRADUÇÃO DIRIGIDA POR SINTAXE

- Cada símbolo tem um conjunto de atributos associado, particionados em dois: atributos sintetizados e herdados.
- Um atributo pode representar uma palavra, um número, um tipo ou uma posição na memória
- O valor de um atributo é definido por uma regra semântica associada à produção:
  - um atributo sintetizado é computado a partir dos atributos dos filhos daquele nodo.
  - um atributo herdado é computado a partir dos atributos dos irmãos ou dos pais daquele nodo.

10/05/13 Prof Ricardo Silveira 8/18



# TRADUÇÃO DIRIGIDA POR SINTAXE

- Regras semânticas estabelecem dependências entre atributos que são representadas por um grafo. A partir do grafo de dependências, é derivada uma ordem de avaliação para as regras semânticas.
- Uma árvore de derivação que apresenta os valores dos atributos de cada nodo é denominada árvore de derivação "decorada".

10/05/13 Prof Ricardo Silveira 9/18



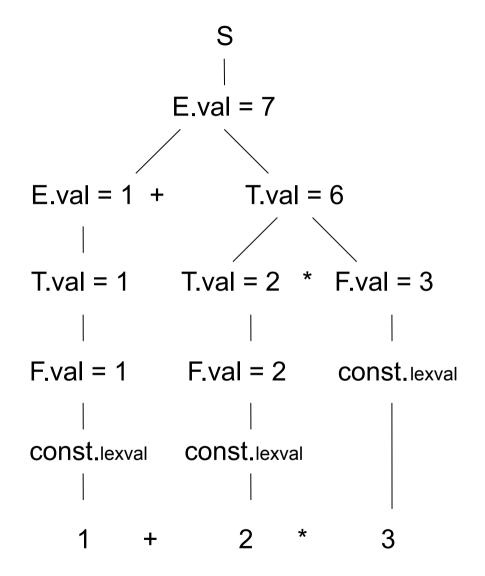
# TRADUÇÃO DIRIGIDA POR SINTAXE

- Uma gramática de atributos é uma definição dirigida por sintaxe na qual as funções nas regras semânticas não têm efeitos colaterais.
- Mas estas funções poder ser usadas para diversas finalidades, inclusive a geração do código objeto
- Assume-se que terminais tenham apenas atributos sintetizados, assim como o símbolo inicial da gramática. Um exemplo de definição dirigida por sintaxe é apresentado na Tabela a seguir

10/05/13 Prof Ricardo Silveira 10/18



Produção	Regra Semântica
S E E E <sub>1</sub> +T E T	{Imprimir (E.val)} {E.val = E₁.val + T.val} {E.val = T.val}
T T <sub>1</sub> * F T F F (E) F const	$\{T.val = T_1.val * F.val\}$ $\{T.val = F.val\}$ $\{F.val = E.val\}$ $\{F.val = const.lexval\}$





# Tipos de esquemas de tradução

- S-atribuídos: contém apenas atributos sintetizados (bottom-up)
- ações semânticas são dispostas à direita das produções
- T int T.tipo := inteiro
  - L-atribuídos: restringem o uso de atributos herdados
  - D T {L.in := T.tipo} L



#### Produção

D T L

T int

T real

L L₁, id

L ic

#### Regras Semânticas

L.in := T.tipo

T.tipo := inteiro

T.tipo := real

 $L_1$ .in := L.in

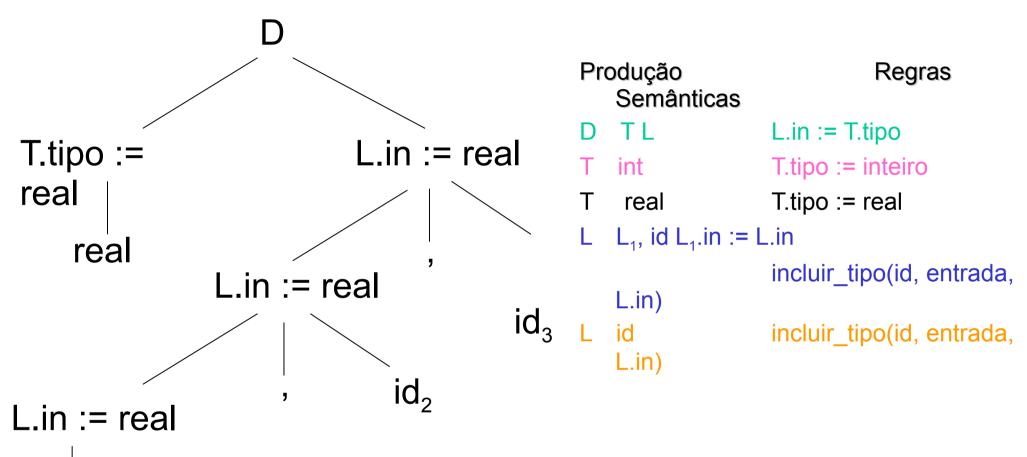
incluir\_tipo(id, entrada, L.in)

incluir\_tipo(id, entrada, L.in)



id₁

## Árvore de derivação





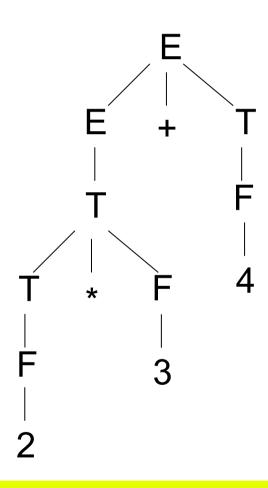
### Árvores de Sintaxe

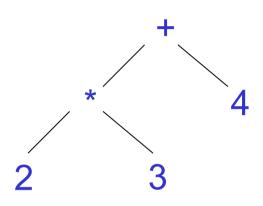
 Forma condensada da árvore de derivação, na qual somente os operandos aparecem nas folhas, enquanto que os operadores aparecem em nodos interiores da árvore

10/05/13 Prof Ricardo Silveira 15/18



# Árvore de derivação e árvore de sintaxe para a sentença 2\*3+4







### Exemplo

```
Produções
               Regras semânticas
```

$$E E_1 + T$$
 E.ptr := geranodo("+",  $E_1$ .ptr, T.ptr)

$$E E_1 - T E.ptr := geranodo("-", E_1.ptr, T.ptr)$$

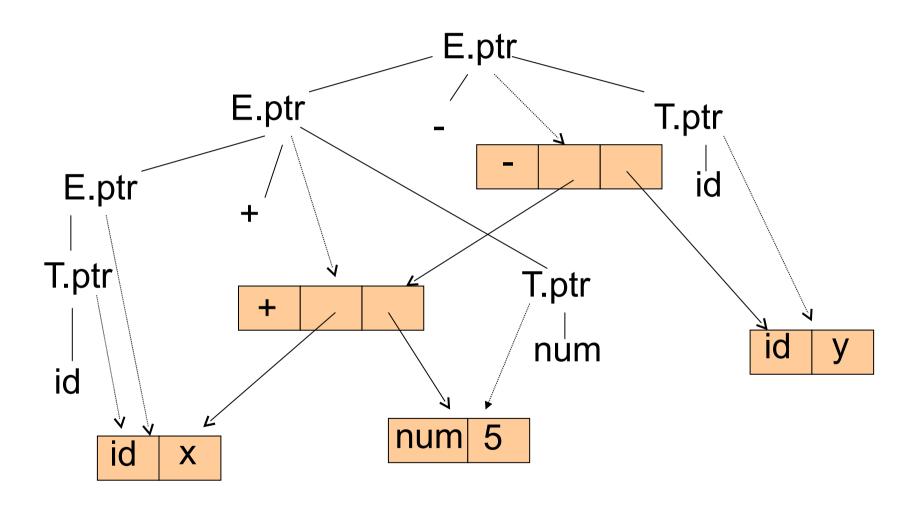
$$E T E.ptr := T.ptr$$

$$T$$
 (E)  $T.ptr := E.ptr$ 

Prof Ricardo Silveira 17/18



### Árvore sintática p/a expressão x + 5 - y



10/05/13 Prof Ricardo Silveira 18/18