

**Universidade Federal de São Carlos – Departamento de Computação**  
**Construção de Compiladores e Construção de Compiladores 1**  
**Profa. Helena Caseli**

**Quinta Lista de Exercícios – Análise Semântica**

1) Considere a seguinte gramática simples de declarações de variáveis como na sintaxe de C:

$\langle \text{decl} \rangle ::= \langle \text{tipo} \rangle \langle \text{var-lista} \rangle$   
 $\langle \text{tipo} \rangle ::= \text{int} \mid \text{float}$   
 $\langle \text{var-lista} \rangle ::= \text{id}, \langle \text{var-lista} \rangle \mid \text{id}$

a) Construa a gramática de atributos para o atributo de tipo de dados, para o qual daremos o nome de **tipo\_dados** para diferenciá-lo do não-terminal tipo.

R.

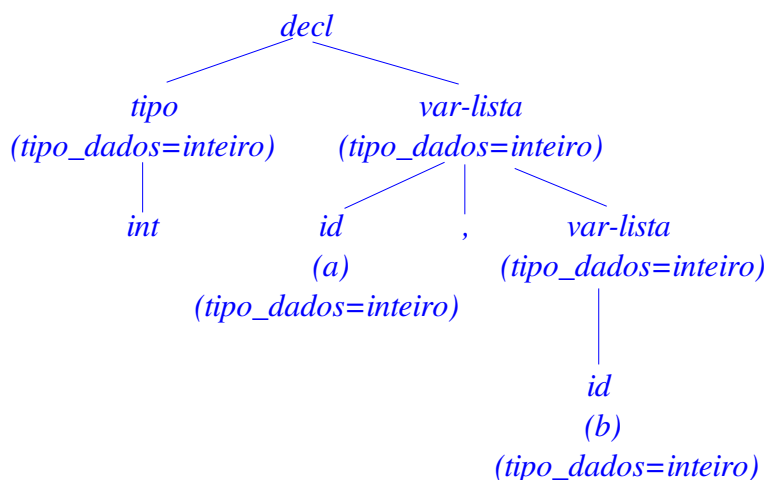
<i>Regra gramatical</i>	<i>Regras semânticas</i>
$\langle \text{decl} \rangle ::= \langle \text{tipo} \rangle \langle \text{var-lista} \rangle$	$\text{var-lista.tipo\_dados} = \text{tipo.tipo\_dados}$
$\langle \text{tipo} \rangle ::= \text{int}$	$\text{tipo.tipo\_dados} = \text{inteiro}$
$\langle \text{tipo} \rangle ::= \text{float}$	$\text{tipo.tipo\_dados} = \text{real}$
$\langle \text{var-lista} \rangle ::= \text{id}, \langle \text{var-lista} \rangle$	$\text{id.tipo\_dados} = \text{var-lista}_1.\text{tipo\_dados}$ $\text{var-lista}_2.\text{tipo\_dados} = \text{var-lista}_1.\text{tipo\_dados}$
$\langle \text{var-lista} \rangle ::= \text{id}$	$\text{id.tipo\_dados} = \text{var-lista.tipo\_dados}$

*Observações:*

- os valores de *tipo\_dados* pertencem ao conjunto {inteiro, real} o que corresponde aos tokens *int* e *float*
- o não-terminal  $\langle \text{tipo} \rangle$  tem um *tipo\_dados* dado pelo token que ele representa
- esse *tipo\_dados* corresponde ao *tipo\_dados* de toda a *var-lista* pela equação associada à regra gramatical para  $\langle \text{decl} \rangle$
- cada *id* na lista tem esse mesmo *tipo\_dados* pelas equações associadas à  $\langle \text{var-lista} \rangle$
- veja que não há uma equação que envolva o *tipo\_dados* do não-terminal  $\langle \text{decl} \rangle$  já que uma  $\langle \text{decl} \rangle$  não precisa ter um *tipo\_dados* (não é necessário que o valor de um atributo seja especificado para todos os símbolos gramaticais)

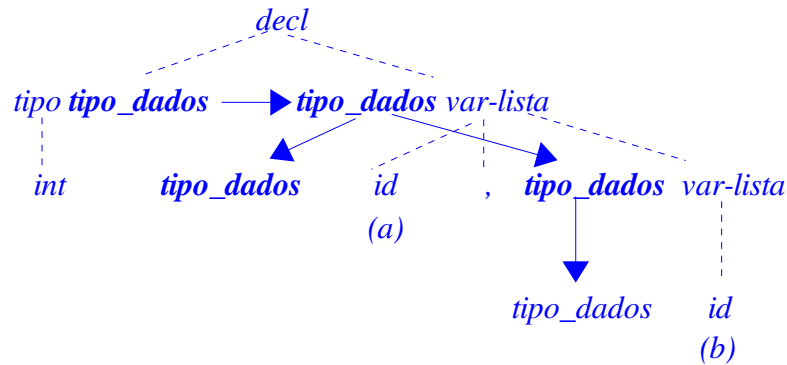
b) Construa a árvore sintática com o cálculo dos atributos *tipo\_dados* para a cadeia **int a, b**

R.



c) Desenhe o grafo de dependência para a cadeia **int a, b** amarrado à árvore sintática construída na letra b).

R.



2) O atributo `tipo_dados` da questão 1 é sintetizado ou herdado? Por que?

R. É herdado, pois ele tem dependência de pai para filho e entre irmãos.

3) Escreva um procedimento recursivo para calcular o atributo `tipo_dados` da questão 1, em todos os nós necessários.

R.

*procedure* AvalTipo (T: no-arvore);

*begin*

*case* tipo-no de T *of*

*decl:*

*AvalTipo* (tipo filho de T);

Atribui `tipo_dados` de tipo filho de T a `var-lista` filho de T;

*AvalTipo* (`var-lista` filho de T);

*tipo:*

*if* filho de T = `int` *then* T.`tipo_dados` := inteiro

*else* T.`tipo_dados` = real;

*var-lista:*

atribui T.`tipo_dados` a primeiro filho de T;

*if* terceiro filho de T não é nil *then*

atribui T.`tipo_dados` a terceiro filho;

*AvalTipo* (terceiro filho de T);

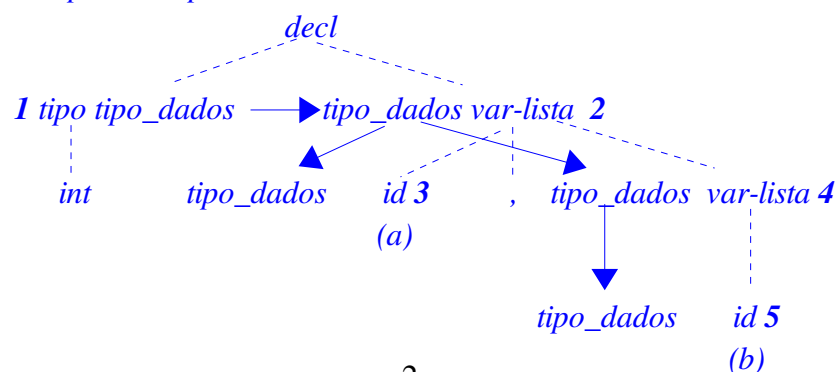
*end case;*

*end AvalTipo;*

Observe a mistura de pré-ordem e em-ordem dependendo do tipo distinto de nó processado. Por exemplo, um nó `<decl>` requer que o `tipo_dados` de seu primeiro filho seja computado primeiro e, depois, atribuído ao segundo filho antes da chamada recursiva de *AvalTipo* naquele filho; esse processo é em-ordem. Um nó `<var-lista>`, no entanto, atribui `tipo_dados` aos seus filhos antes de qualquer chamada recursiva; isso é um processo em pré-ordem.

4) Enumere os nós da árvore construída na letra b) da questão 1 indicando a ordem de computação de `tipo_dados` de acordo com o algoritmo da questão 3. Que tipo de percurso é esse?

R. Combinação de percurso pré-ordem com em-ordem.



5) Considere a seguinte gramática simples de expressões com uma única operação, a divisão (/), e dois tipos de operandos: números inteiros (sequências de dígitos indicados pelo token num) e números de ponto flutuante (indicados pela sequência num.num).

$\langle S \rangle ::= \langle \text{exp} \rangle$

$\langle \text{exp} \rangle ::= \langle \text{exp} \rangle / \langle \text{exp} \rangle \mid \text{num} \mid \text{num.num}$

a) Construa uma gramática de atributos capaz de interpretar de maneira distinta a operação divisão dependendo do tipo de operandos envolvidos: se pelo menos um for ponto flutuante, a divisão será de ponto flutuante; se todos forem inteiros então a divisão será inteira. Três atributos deverão ser calculados: um que indica se a expressão é de ponto flutuante (**éFlut**), outro para o tipo da expressão (**etipo**) e um último para armazenar o valor da expressão (**val**).

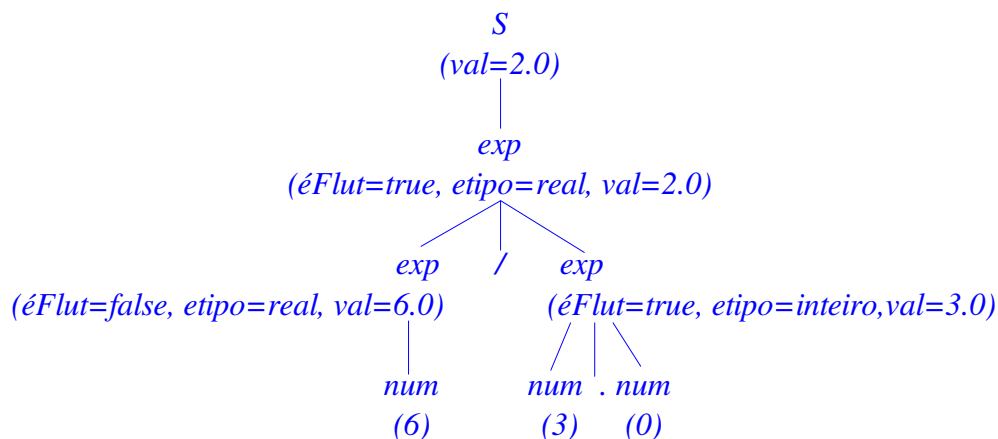
Use **div** para divisão de inteira e / para divisão de ponto flutuante, assim  $5/2.0 = 1,25$  ( $5 / 2.0$ ) e  $5/2 = 2$  ( $5 \text{ div } 2$ ).

R.

Regra gramatical	Regras semânticas
$S \rightarrow \text{exp}$	$\text{exp.etipo} = \text{if exp.éFlut then real else inteiro}$ $S.\text{val} = \text{exp.val}$
$\text{exp}_1 \rightarrow \text{exp}_2 / \text{exp}_3$	$\text{exp}_1.\text{éFlut} = \text{exp}_2.\text{éFlut or exp}_3.\text{éFlut}$ $\text{exp}_2.\text{etipo} = \text{exp}_1.\text{etipo}$ $\text{exp}_3.\text{etipo} = \text{exp}_1.\text{etipo}$ $\text{exp}_1.\text{val} =$ $\text{if exp}_1.\text{etipo} = \text{inteiro}$ $\text{then exp}_2.\text{val div exp}_3.\text{val}$ $\text{else exp}_2.\text{val} / \text{exp}_3.\text{val}$
$\text{exp} \rightarrow \text{num}$	$\text{exp.éFlut} = \text{false}$ $\text{exp.val} =$ $\text{if exp.etipo} = \text{inteiro then num.lexval}$ $\text{else IntToFloat(num.lexval)}$
$\text{exp} \rightarrow \text{num.num}$	$\text{exp.éFlut} = \text{true}$ $\text{exp.val} = \text{num.lexval} . \text{num.lexval}$

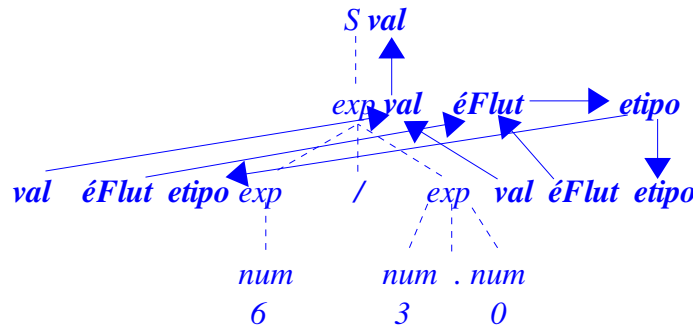
b) Construa a árvore sintática com o cálculo dos atributos para a cadeia **6/3.0**

R.



c) Desenhe o grafo de dependência para a cadeia **int a, b** amarrado à árvore sintática construída na letra b).

R.



6) De que tipo (sintetizado ou herdado) é cada um dos 3 atributos calculados na questão 5? Justifique sua resposta.

R. *éFlut é sintetizado, pois seu valor é calculado nas folhas (como mostram as regras semânticas dos casos base  $exp \rightarrow num$ , para a qual *éFlut* é true; e  $exp \rightarrow num.num$ , para a qual *éFlut* é false) e propagado para os pais.*

*val também é sintetizado, pois seu valor é calculado nas folhas (como mostram as regras semânticas dos casos base  $exp \rightarrow num$  e  $exp \rightarrow num.num$  com base no valor numérico retornado pelo analisador léxico, *lexval*) e propagado para os pais.*

*etipo, por sua vez, é herdado, pois seu valor é atribuído logo no símbolo inicial da gramática com base no valor de outro atributo, *éFlut*, e propagado para os nós filhos.*

7) Descreva com palavras (não precisa fazer o algoritmo) como seria o processo para calcular os 3 atributos da questão 5. Quantas passadas seriam necessárias para calculá-los e qual o percurso usado nesse cálculo?

R. *Os atributos *éFlut*, *etipo* e *val* podem ser computados em duas passadas na árvore sintática. A primeira passada computa o atributo sintetizado *éFlut* por um percurso em pós-ordem. A segunda passada computa o atributo herdado *etipo* e o atributo sintetizado *val* em um percurso combinado em pré-ordem e pós-ordem.*

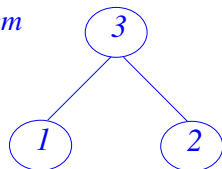
8) Diga quais são os dois tipos de gramáticas de atributos apresentados em aula explicando quais são as características de cada uma delas.

R. *Os dois tipos são: Gramática S-atribuída e Gramática L-atribuída. Uma gramática S-atribuída é aquela que só possui atributos sintetizados, ou seja, para os quais os valores são computados exclusivamente a partir dos valores dos atributos filhos. Uma gramática L-atribuída, por sua vez, é aquela na qual a presença de atributos herdados é restringida para permitir que as ações semânticas possam ser executadas durante a análise sintática em uma única passada. Assim, em uma gramática L-atribuída, para um símbolo X no lado direito de uma regra de produção, a ação que calcula um atributo herdado de X deve aparecer à esquerda de X. Toda gramática S-atribuída é L-atribuída.*

9) Considerando-se a árvore sintática para uma dada cadeia, diga quais são os percursos mais indicados nessa árvore para o cálculo de um atributo sintetizado e de um atributo herdado. Por que? Qual desses dois tipos de atributos é mais fácil de ser calculado, por que?

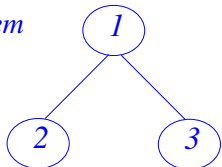
R. *Um atributo sintetizado deve ser calculado usando o percurso em pós-ordem já que trata-se de um atributo para o qual o valor é calculado exclusivamente com base nos valores presentes em seus nós filhos e, portanto, os valores dos atributos dos filhos precisam ser conhecidos para se permitir o cálculo do atributo do nó pai.*

pós-ordem

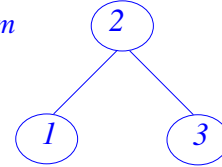


*Um atributo herdado, por sua vez, é aquele para o qual o valor é calculado a partir dos valores dos atributos dos irmãos ou do pai e, nesse caso, o percurso mais indicado é o pré-ordem ou uma combinação de pré-ordem com em-ordem. Por exemplo, na ilustração abaixo, considerando-se que estamos calculando o valor do atributo herdado para o filho da direita, seguindo o percurso em pré-ordem ou em-ordem os valores de irmão e pai já seriam conhecidos.*

Pré-ordem



em ordem



*Os atributos são mais fáceis de serem calculados uma vez que se baseiam (a princípio) nas folhas (itens lexicais) e vão se propagando para a raiz. Já os atributos herdados dependem da ordem de computação dos atributos dos filhos.*

10) Diga quais são as três principais operações na Tabela de Símbolos, explique o que vem a ser cada uma delas e dê exemplos de momentos nos quais elas ocorrem.

*R. Inserção – armazena informações fornecidas pelas declarações. Ocorre principalmente no momento de declaração de elementos, mas também pode-se considerar a atualização de valores para um elemento já inserido como parte da “inserção” e, assim, em um comando de atribuição, por exemplo, o valor da variável à esquerda de “:=” é inserido na Tabela de Símbolos na linha desse elemento e coluna “valor”.*

*Busca – recupera informações associadas a um elemento declarado no programa quando esse elemento é utilizado. Ocorre antes da inserção de um elemento na Tabela de Símbolos para verificar se o mesmo já foi declarado previamente e toda vez que um elemento é acessado, seja para verificar seu escopo, seu tipo ou outra informação relevante para a computação em questão.*

*Remoção – remove (ou torna inacessível) a informação a respeito de um elemento declarado quando esse não é mais necessário. Ocorre ao final da execução de um procedimento para a remoção de suas declarações locais (procedimentos, variáveis) uma vez que essas não serão mais necessárias.*