### Outline

Avaliação dirigida pela sintaxe

Gramáticas atributivas

Grafos de dependências

Abstract syntax tree

O resultado do analisador sintáctico é:

- TRUE se o programa estiver correcto sintacticamente
- FALSE se o programa não estiver correcto sintacticamente

As regras sintácticas têm associadas acções, que são guiadas pela estrutura sintáctica (*syntax-directed translation*).

#### Tarefas:

- Inserir informações na tabela de símbolos
- Efectuar verificações semânticas (e.g., tipos das variáveis e expressões)
- Gerar código intermédio, para posteriormente gerar código-máquina
- Emitir mensagens de erro
- Avaliar expressões

#### Vantagens:

Vantagens

- Maior rapidez efectuada uma única passagem sobre a sequência de entrada
- Menos recursos memória não é necessária a construção de uma representação do programa

### Outline

Avaliação dirigida pela sintaxe

Gramáticas atributivas

Grafos de dependências

Abstract syntax tree

Gramáticas atributivas

### Avaliação dirigida pela sintaxe é composta por:

- Gramática livre de contexto G
- Conjunto de atributos associados aos símbolos de G
- Conjunto de acções semânticas associadas às produções de G

Gramáticas atributivas

As acções semânticas são executadas quando a produção é seleccionada pelo analisador sintáctico.

Gramáticas atributivas

As acções semânticas são executadas quando a produção é seleccionada pelo analisador sintáctico.

### Exemplo:

Produção	Regra semântica
$E \rightarrow E_1 + T$	$E.val = E_1.val + T.val$
E  o T	E.val = T.val
$T \rightarrow T_1 * F$	$T.val = T_1.val * F.val$
$T \to F$	T.val = F.val
F  ightarrow (E)	F.val = E.val
$F \rightarrow num$	$F.val = \mathbf{num}.lexval$

**Atributos** 

A cada produção  $A \to \alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_n$ , é associado um conjunto de regras semânticas  $b = f(c_1, c_2, \dots, c_k)$ , onde f é uma função, e b e  $c_i$  são atributos.

A cada produção  $A \to \alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_n$ , é associado um conjunto de regras semânticas  $b = f(c_1, c_2, \dots, c_k)$ , onde f é uma função, e b e  $c_i$  são atributos.

O atributo b, associado a um símbolo não terminal, é considerado:

sintetizado

Atributos

- b é associado a A
- $c_i$  são atributos associados aos símbolos  $lpha_j$

#### Atributos

A cada produção  $A \to \alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_n$ , é associado um conjunto de regras semânticas  $b = f(c_1, c_2, \dots, c_k)$ , onde f é uma função, e b e  $c_i$  são atributos.

O atributo b, associado a um símbolo não terminal, é considerado:

- sintetizado
  - b é associado a A
  - $-c_i$  são atributos associados aos símbolos  $\alpha_i$
- herdado
  - b é associado a um  $\alpha_t$
  - $c_i$  é associado a A e/ou aos símbolos  $lpha_j$  (j 
    eq t)

#### **Atributos**

A cada produção  $A \to \alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_n$ , é associado um conjunto de regras semânticas  $b = f(c_1, c_2, \dots, c_k)$ , onde f é uma função, e b e  $c_i$  são atributos.

O atributo b, associado a um símbolo não terminal, é considerado:

- sintetizado
  - b é associado a A
  - $c_i$  são atributos associados aos símbolos  $\alpha_i$
- herdado
  - b é associado a um  $\alpha_t$
  - $c_i$  é associado a A e/ou aos símbolos  $\alpha_i$   $(j \neq t)$

#### Nota:

Atributos associados a **símbolos terminais**, são sempre **sintetizados**. São calculados durante a análise lexical.

Atributos sintetizados e herdados

#### Exemplo com atributos sintetizados:

Produção	Regra semântica
$T \rightarrow T_1 * F$	$T.val = T_1.val * F.val$
T  o F	$T.val = F_1.val * F_2.val$ $T.val = F.val$
${\sf F}  o {\sf digit}$	$F.val = \mathbf{digit}.lexval$

#### Exemplo com atributos sintetizados:

Produção	Regra semântica
$T  o T_1 * F$	$T.val = T_1.val * F.val$
T  o F	T.val = F.val
$ extit{F}  ightarrow  extbf{digit}$	$F.val = \mathbf{digit}.lexval$

### Exemplo com atributos sintetizados e herdados:

Produção	Regra semântica
	T'.inh = F.syn; T.syn = T'.syn
	$T'_1.inh = T'.inh * F.syn; T'.syn = T'_1.syn$
	$T^{\prime}$ .syn = $T^{\prime}$ .inh
$ extit{F}  ightarrow  extbf{digit}$	F.syn = digit. $lexval$

### Outline

Avaliação dirigida pela sintaxe

Gramáticas atributivas

Grafos de dependências

Abstract syntax tree

Uma definição semântica pode conter simultâneamente vários atributos herdados e sintetizados.

Uma definição semântica pode conter simultâneamente vários atributos herdados e sintetizados.

**Necessário**: ordenar as acções de forma a que as avaliações sejam feitas pela ordem correcta!

Uma definição semântica pode conter simultâneamente vários atributos herdados e sintetizados.

**Necessário**: ordenar as acções de forma a que as avaliações sejam feitas pela ordem correcta!

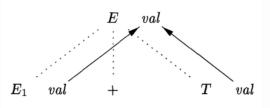
#### **Algoritmo**:

- Nó para cada atributo associado a símbolo X
- Se atributo sintetizado A.b é definido em termos de X.c adicionar arco de X.c para A.b
- Se atributo herdado B.c é definido em termos de X.a adicionar arco de X.a para B.c

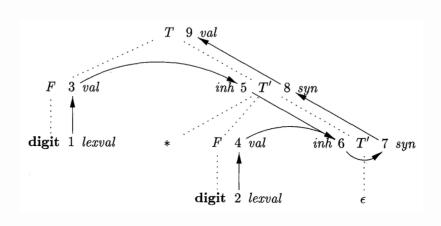
Exemplo 1



Semantic Rule  $E.val = E_1.val + T.val$ 



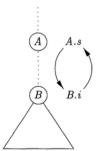
Exemplo 2



Dependências circulares

Dependência circular entre atributos herdados e sintetizados:

PRODUCTION SEMANTIC RULES 
$$A \to B \qquad A.s = B.i; \\ B.i = A.s + 1$$



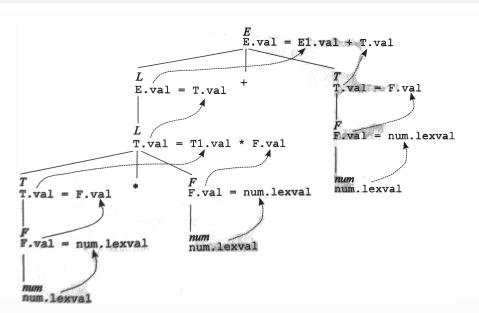
Impossibilidade de avaliação A.s ou B.i!!

#### Gramática de S-atributos:

- Os valores dos atributos dependem apenas dos valores dos atributos dos nós filhos
- Atributos são avaliados de forma ascendente

Pode ser usado na análise sintáctica ascendente (Parsing LR).

Exemplo – Gramática de S-atributos

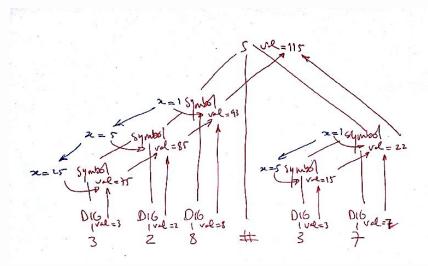


#### Gramática de L-atributos:

- Os valores dos atributos dependem apenas:
  - dos valores dos atributos à sua esquerda na produção
  - dos valores herdados da cabeça da regra
- Os valores dos atributos podem ser avaliados da esquerda para a direita (left-to-right)

Pode ser usado na análise sintáctica descendente (Parsing LL).

Exemplo – Gramática de L-atributos



### Outline

Avaliação dirigida pela sintaxe

Gramáticas atributivas

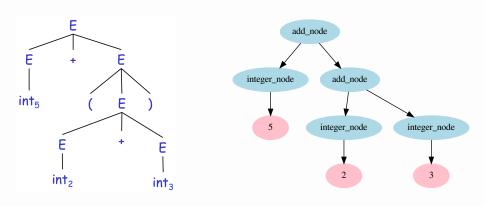
Grafos de dependências

Abstract syntax tree

### Abstract Syntax Tree - AST

- Representação da estrutura do programa
  - Difere da árvore de parsing!
- Serve para análise semântica
  - Utilização de 1 ou mais passos sobre a AST
- Serve para geração de código intermédio

## Árvores de parsing vs. ASTs

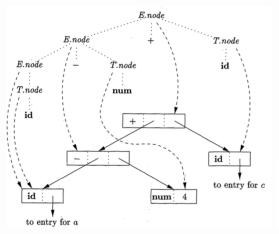


- ASTs eliminam detalhe desnecessário
- Estrutura de dados essencial em compiladores

## Aplicações de SDTs – ASTs

	PRODUCTION	SEMANTIC RULES
1)	$E \to E_1 + T$	$E.node = \mathbf{new} \ Node('+', E_1.node, T.node)$
2)	$E \to E_1 - T$	$E.node = \mathbf{new} \ Node('-', E_1.node, T.node)$
3)	$E \to T$	E.node = T.node
4)	$T \rightarrow (E)$	T.node = E.node
5)	$T  o \mathbf{id}$	$T.node = new \ Leaf(id, id.entry)$
6)	$T  o \mathbf{num}$	$T.node = \mathbf{new} \ Leaf(\mathbf{num}, \mathbf{num}.val)$

### Aplicações de SDTs - ASTs



```
p_1 = \mathbf{new} \ Leaf(\mathbf{id}, entry-a);
```

- $(2) p_2 = \mathbf{new} \ Leaf(\mathbf{num}, 4);$
- 3)  $p_3 = \mathbf{new} \ \textit{Node}('-', p_1, p_2);$
- 4)  $p_4 = \mathbf{new} \ Leaf(\mathbf{id}, entry-c);$
- 5)  $p_5 = \text{new Node}('+', p_3, p_4);$