

Análise semântica

Função, interação com o compilador

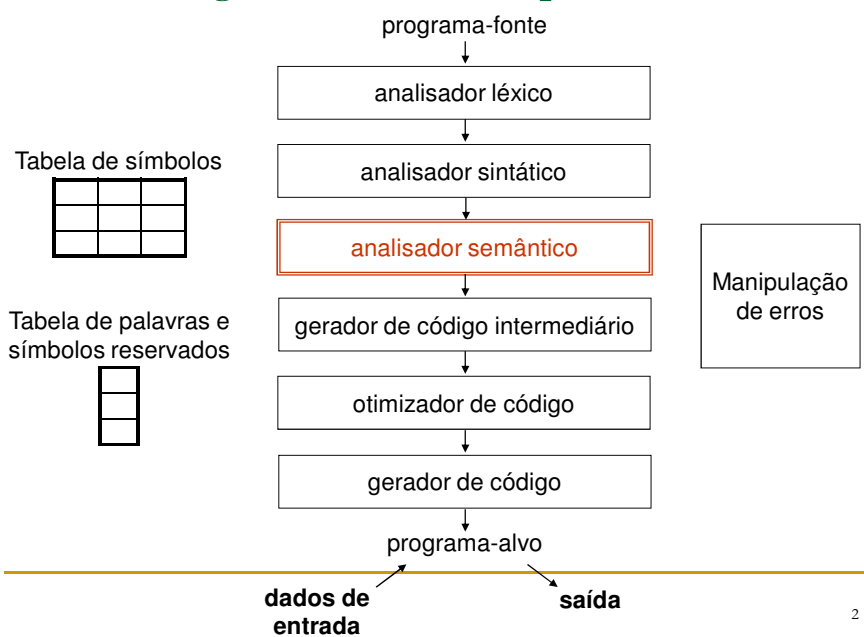
Tabela de símbolos

Análise semântica

Prof. Thiago A. S. Pardo
taspardo@icmc.usp.br

1

Estrutura geral de um compilador



2

Análise semântica

- Função: verificação do uso adequado
 - **Análise contextual**: declarações prévias de variáveis, procedimentos, etc.
 - Checagem de **tipos**
 - Coisas que vão além do domínio da sintaxe
 - **Sensitividade ao contexto!**
- Tipos de análise semântica
 - **Estática**, em tempo de compilação: linguagens tipadas, que exigem declarações
 - C, Pascal, etc.
 - **Dinâmica**, em tempo de execução: linguagens em que as variáveis são determinadas pelo contexto de uso
 - LISP, PROLOG

3

Análise semântica

- Devido às **variações de especificação semântica** das linguagens de programação, a análise semântica
 - Não é tão bem formalizada
 - Não existe um método ou modelo padrão de representação do conhecimento
 - Não existe um mapeamento claro da representação para o algoritmo correspondente
- Análise é **artesanal**, dependente da linguagem de programação

4

Análise semântica

- **Semântica dirigida pela sintaxe**
 - Conteúdo semântico fortemente relacionado à sintaxe do programa
 - Maioria das linguagens de programação modernas
- Em geral, a **semântica** de uma linguagem de programação **não é especificada**
 - O projetista do compilador tem que analisar e extrair a semântica

5

Formalização e implementação

- Assim como a sintaxe, a **semântica precisa ser formalizada/descrita** antes de ser implementada
 - Sintaxe: por exemplo, BNF → procedimentos recursivos
- **Gramática de atributos** é o formalismo de descrição da semântica comumente utilizado

6

Gramática de atributos

- Gramática de atributos
 - Método usualmente utilizado
 - Conjunto de **atributos** e **regras semânticas** para uma gramática
 - Cada regra sintática/gramatical tem uma regra semântica associada
 - **Atributos** associados aos símbolos gramaticais
 - Por exemplo, valor e escopo
 - $x.\text{valor}$, $x.\text{escopo}$
 - **Regras semânticas** que manipulam os atributos
 - Por exemplo, regra para somar os atributos valores de duas variáveis
 - $x := a + b$, cuja regra é $x.\text{valor} := a.\text{valor} + b.\text{valor}$

7

Gramática de atributos

- Atributos podem ser fixados durante a compilação ou a execução de um programa
- A associação de um valor a um atributo é chamada “**amarração**” (ou vinculação) do atributo
- Acontece em “tempo de amarração”
 - Em tempo de compilação, tem-se a **amarração estática**
 - Em tempo de execução, tem-se a **amarração dinâmica**

8

Gramática de atributos

- Exemplo de gramática de atributos

$\text{exp} \rightarrow \text{exp} + \text{termo} \mid \text{exp} - \text{termo} \mid \text{termo}$

$\text{termo} \rightarrow \text{termo} * \text{fator} \mid \text{termo} \text{ div } \text{fator} \mid \text{fator}$

$\text{fator} \rightarrow (\text{exp}) \mid \text{num}$

Regras gramaticais	Regras semânticas
$\text{exp}_1 \rightarrow \text{exp}_2 + \text{termo}$	$\text{exp}_1.\text{val} = \text{exp}_2.\text{val} + \text{termo.val}$
$\text{exp}_1 \rightarrow \text{exp}_2 - \text{termo}$	$\text{exp}_1.\text{val} = \text{exp}_2.\text{val} - \text{termo.val}$
$\text{exp} \rightarrow \text{termo}$	$\text{exp.val} = \text{termo.val}$
$\text{termo}_1 \rightarrow \text{termo}_2 * \text{fator}$	$\text{termo}_1.\text{val} = \text{termo}_2.\text{val} * \text{fator.val}$
$\text{termo}_1 \rightarrow \text{termo}_2 \text{ div } \text{fator}$	$\text{termo}_1.\text{val} = \text{termo}_2.\text{val} / \text{fator.val}$
$\text{termo} \rightarrow \text{fator}$	$\text{termo.val} = \text{fator.val}$
$\text{fator} \rightarrow (\text{exp})$	$\text{fator.val} = \text{exp.val}$
$\text{fator} \rightarrow \text{num}$	$\text{fator.val} = \text{num.val}$

Gramática de atributos

- Exercício: escreva a gramática de atributos para a gramática abaixo

$\text{número} \rightarrow \text{número} \text{ dígito} \mid \text{dígito}$

$\text{dígito} \rightarrow 0 \mid 1 \mid 2 \mid 3 \mid 4 \mid 5 \mid 6 \mid 7 \mid 8 \mid 9$

Gramática de atributos

- Exercício: escreva a gramática de atributos para a gramática abaixo

número \rightarrow número dígito | dígito

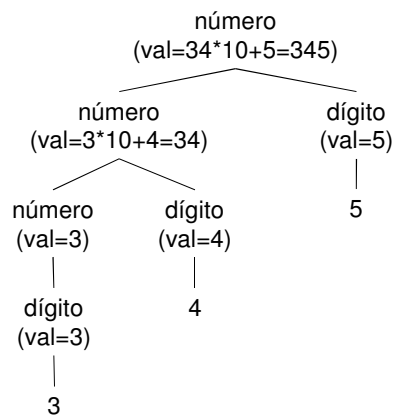
dígito \rightarrow 0|1|2|3|4|5|6|7|8|9

Regras gramaticais	Regras semânticas
número ₁ \rightarrow número ₂ dígito	número ₁ .val = número ₂ .val * 10 + dígito.val
número \rightarrow dígito	número.val = dígito.val
dígito \rightarrow 0	dígito.val = 0
dígito \rightarrow 1	dígito.val = 1
...	...
dígito \rightarrow 9	dígito.val = 9

11

Gramática de atributos

- Árvore sintática com visualização da computação de atributos



12

Gramática de atributos

- Exercício: escreva a gramática de atributos para a gramática abaixo

$\text{decl} \rightarrow \text{tipo var-lista}$

$\text{tipo} \rightarrow \text{int} \mid \text{float}$

$\text{var-lista} \rightarrow \text{id}, \text{var-lista} \mid \text{id}$

13

Gramática de atributos

- Exercício: escreva a gramática de atributos para a gramática abaixo

$\text{decl} \rightarrow \text{tipo var-lista}$

$\text{tipo} \rightarrow \text{int} \mid \text{float}$

$\text{var-lista} \rightarrow \text{id}, \text{var-lista} \mid \text{id}$

Regras gramaticais	Regras semânticas
$\text{decl} \rightarrow \text{tipo var-lista}$	$\text{var-lista.tipo_dado} = \text{tipo.tipo_dado}$
$\text{tipo} \rightarrow \text{int}$	$\text{tipo.tipo_dado} = \text{integer}$
$\text{tipo} \rightarrow \text{float}$	$\text{tipo.tipo_dado} = \text{real}$
$\text{var-lista}_1 \rightarrow \text{id}, \text{var-lista}_2$	$\text{id.tipo_dado} = \text{var-lista}_1.\text{tipo_dado}$ $\text{var-lista}_2.\text{tipo_dado} = \text{var-lista}_1.\text{tipo_dado}$
$\text{var-lista} \rightarrow \text{id}$	$\text{id.tipo_dado} = \text{var-lista.tipo_dado}$

14

Gramática de atributos

- Exercício: construa a árvore sintática com cálculo dos atributos para a cadeia **float x, y**

decl \rightarrow tipo var-lista

tipo \rightarrow **int** | **float**

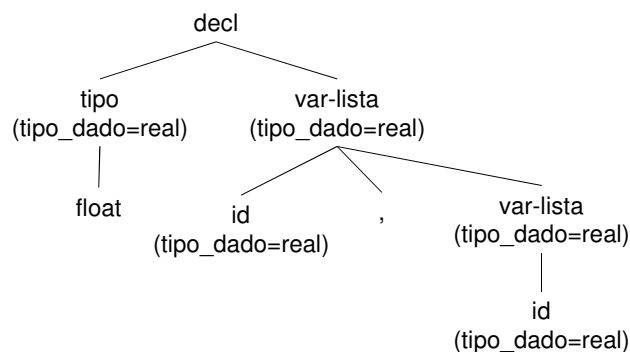
var-lista \rightarrow **id**, var-lista | **id**

Regras gramaticais	Regras semânticas
decl \rightarrow tipo var-lista	var-lista.tipo_dado = tipo.tipo_dado
tipo \rightarrow int	tipo.tipo_dado = integer
tipo \rightarrow float	tipo.tipo_dado = real
var-lista ₁ \rightarrow id, var-lista ₂	id.tipo_dado = var-lista ₁ .tipo_dado var-lista ₂ .tipo_dado = var-lista ₁ .tipo_dado
var-lista \rightarrow id	id.tipo_dado = var-lista.tipo_dado

15

Gramática de atributos

- Exercício: construa a árvore sintática com cálculo dos atributos para a cadeia **float x, y**



16

Gramática de atributos

- Atenção

- Nem todo símbolo gramatical tem atributos
- Pode haver manipulação de mais de um atributo em uma mesma regra e para um mesmo símbolo

- Em geral, a gramática de atributos de uma gramática pode especificar

- Comportamento semântico das operações
- Checagem de tipos
- Manipulação de erros
- Tradução do programa

17

Gramática de atributos

- Gramática para geração de números binários ou decimais, indicados pelos sufixos b ou d, respectivamente

número → num sufixo

sufixo → b | d

num → num dígito | dígito

dígito → 0|1|2|3|4|5|6|7|8|9

18

Gramática de atributos

- Escreva a gramática de atributos

número \rightarrow num sufixo

sufixo \rightarrow b | d

num \rightarrow num dígito | dígito

dígito \rightarrow 0|1|2|3|4|5|6|7|8|9

19

Gramática de atributos

Regras gramaticais	Regras semânticas
número \rightarrow num sufixo	número.val = num.val num.base = sufixo.base
sufixo \rightarrow b	sufixo.base = 2
sufixo \rightarrow d	sufixo.base = 10
num ₁ \rightarrow num ₂ dígito	num ₁ .val = if dígito.val = erro or num ₂ .val=erro then erro else num ₂ .val * num ₁ .base + dígito.val num ₂ .base = num ₁ .base dígito.base = num ₁ .base
num \rightarrow dígito	num.val = dígito.val dígito.base = num.base
dígito \rightarrow 0	dígito.val = 0
dígito \rightarrow 1	dígito.val = 1
dígito \rightarrow 2	dígito.val = if dígito.base=2 then erro else 2
...	...

Gramática de atributos

- Gramática para geração de números binários ou decimais, indicados pelos sufixos b ou d, respectivamente

número \rightarrow num sufixo

sufixo \rightarrow b | d

num \rightarrow num dígito | dígito

dígito \rightarrow 0|1|2|3|4|5|6|7|8|9

- A sintaxe permitiria o número **02b**, mas a semântica não

21

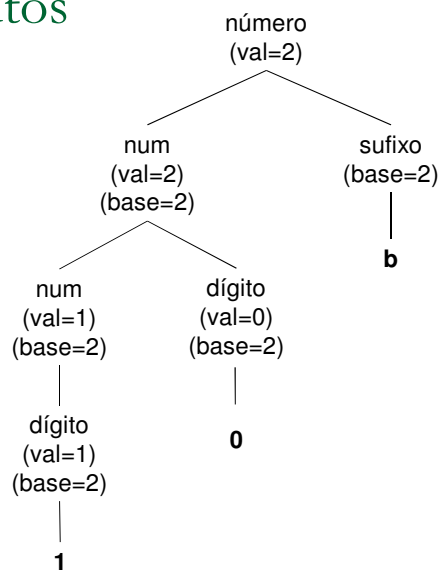
Gramática de atributos

- Exercício: construa a árvore sintática com cálculo dos atributos para a cadeia **10b**

22

Gramática de atributos

■ 10b



23

Gramática de atributos

- Exercício: construa a árvore sintática com cálculo dos atributos para a cadeia **02b**

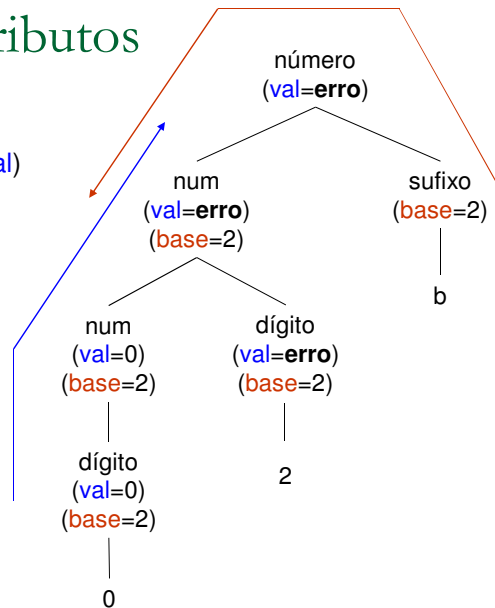
24

Gramática de atributos

■ Atenção

- Alguns valores sobem (**val**)
- Outros descem (**base**)

Como calcular os atributos de forma consistente?



25

Cômputo de atributos

■ Com base na árvore sintática explícita

- **Grafos de dependência**
 - Compilador de mais de uma passagem

■ *Ad hoc*

- **Análise semântica “comandada” pela análise sintática**
 - Compilador de uma única passagem

26

Cômputo de atributos

■ Grafos de dependência

- Especificam a **ordem de cômputo dos atributos** de cada regra gramatical em uma árvore sintática
 - Portanto, um grafo associado a cada regra gramatical
- Para uma cadeia da linguagem, tem-se um grafo composto por todos os subgrafos

27

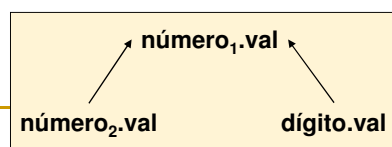
Cômputo de atributos

■ Exemplo

número \rightarrow número dígito | dígito
dígito \rightarrow 0|1|2|3|4|5|6|7|8|9



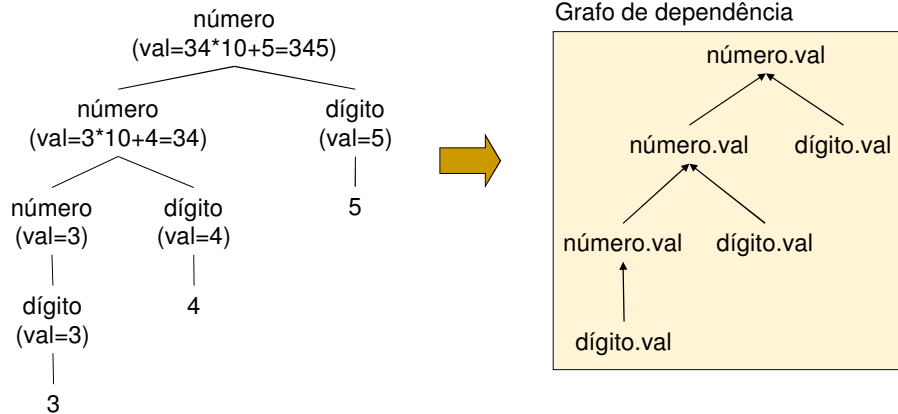
Regras gramaticais	Regras semânticas
número₁ \rightarrow número₂ dígito	número₁.val \rightarrow número₂.val * 10 + dígito.val
número \rightarrow dígito	Número.val = dígito.val
dígito \rightarrow 0	dígito.val = 0
dígito \rightarrow 1	dígito.val = 1
...	...
dígito \rightarrow 9	dígito.val = 9



28

Cômputo de atributos

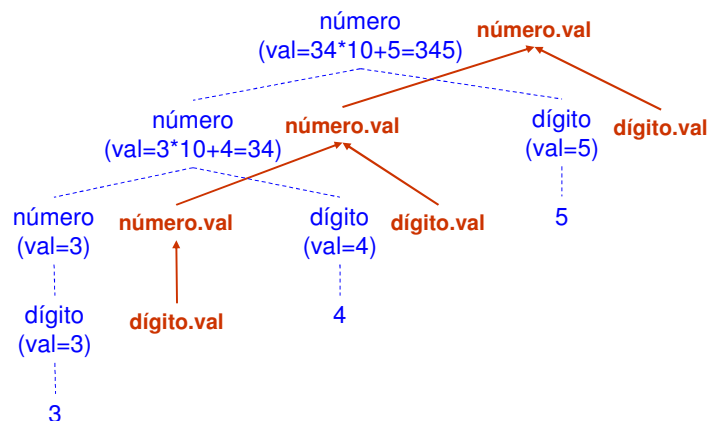
■ Cadeia 345



29

Cômputo de atributos

■ Grafo amarrado à árvore sintática



30

Cômputo de atributos

- Considere a gramática abaixo e sua gramática de atributos

$\text{decl} \rightarrow \text{tipo var-lista}$

$\text{tipo} \rightarrow \text{int} \mid \text{float}$

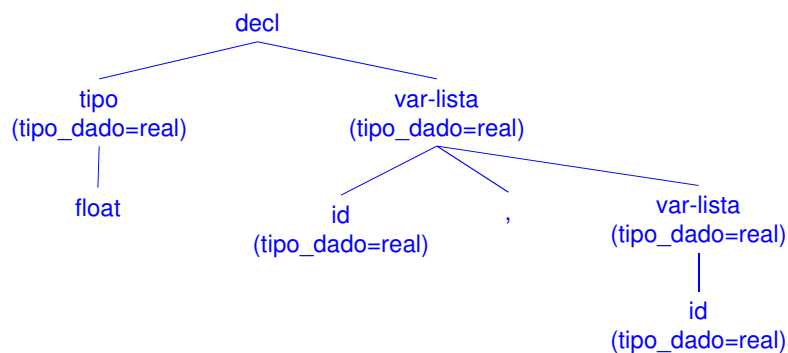
$\text{var-lista} \rightarrow \text{id}, \text{var-lista} \mid \text{id}$

Regras gramaticais	Regras semânticas
$\text{decl} \rightarrow \text{tipo var-lista}$	$\text{var-lista.tipo_dado} = \text{tipo.tipo_dado}$
$\text{tipo} \rightarrow \text{int}$	$\text{tipo.tipo_dado} = \text{integer}$
$\text{tipo} \rightarrow \text{float}$	$\text{tipo.tipo_dado} = \text{real}$
$\text{var-lista}_1 \rightarrow \text{id}, \text{var-lista}_2$	$\text{id.tipo_dado} = \text{var-lista}_1.\text{tipo_dado}$ $\text{var-lista}_2.\text{tipo_dado} = \text{var-lista}_1.\text{tipo_dado}$
$\text{var-lista} \rightarrow \text{id}$	$\text{id.tipo_dado} = \text{var-lista.tipo_dado}$

31

Cômputo de atributos

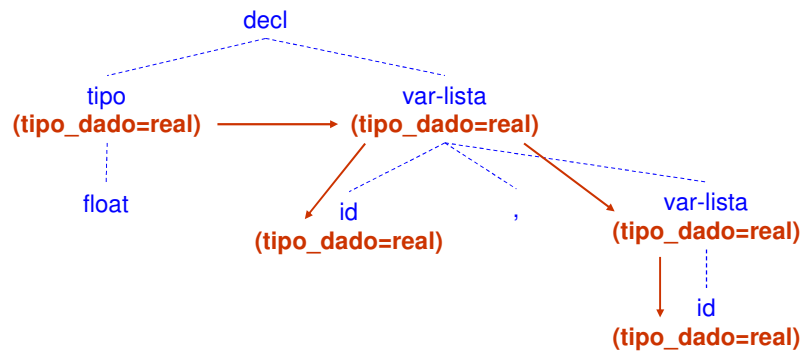
- Para a cadeia float x,y



32

Cômputo de atributos

- Para a cadeia float x,y



33

Cômputo de atributos

- Exercício: considere a gramática abaixo e sua gramática de atributos

número \rightarrow num sufixo
sufixo \rightarrow b | d
num \rightarrow num dígito | dígito
dígito \rightarrow 0|1|2|3|4|5|6|7|8|9

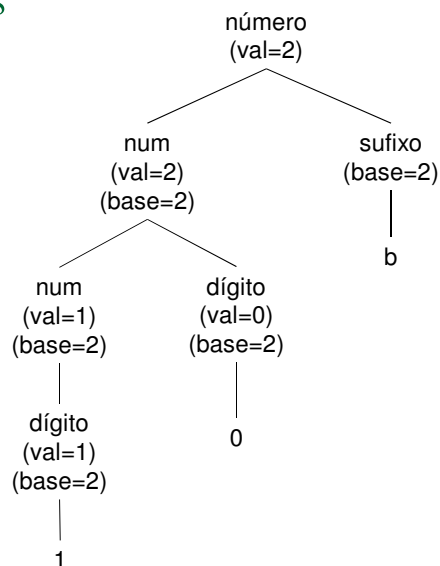
34

Cômputo de atributos

Regras gramaticais	Regras semânticas
número \rightarrow num sufixo	número.val = num.val num.base = sufixo.base
sufixo \rightarrow b	sufixo.base = 2
sufixo \rightarrow d	sufixo.base = 10
num ₁ \rightarrow num ₂ dígito	num ₁ .val = if dígito.val = erro or num ₂ .val=erro then erro else num ₂ .val * num ₁ .base + dígito.val num ₂ .base = num ₁ .base dígito.base = num ₁ .base
num \rightarrow dígito	num.val = dígito.val dígito.base = num.base
dígito \rightarrow 0	dígito.val = 0
dígito \rightarrow 1	dígito.val = 1
dígito \rightarrow 2	dígito.val = if dígito.base=2 then erro else 2
...	...

Cômputo de atributos

- Dada a árvore sintática da cadeia 10b, construa o grafo de dependência



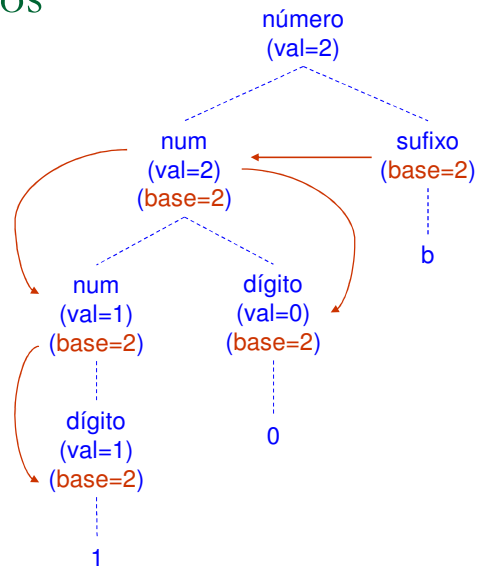
Cômputo de atributos

■ Atributo base

número \rightarrow num sufixo
 $\text{num.base} = \text{sufixo.base}$

$\text{num}_1 \rightarrow \text{num}_2 \text{ dígito}$
 $\text{num}_2.\text{base} = \text{num}_1.\text{base}$
 $\text{dígito.base} = \text{num}_1.\text{base}$

$\text{num} \rightarrow \text{dígito}$
 $\text{dígito.base} = \text{num.base}$



37

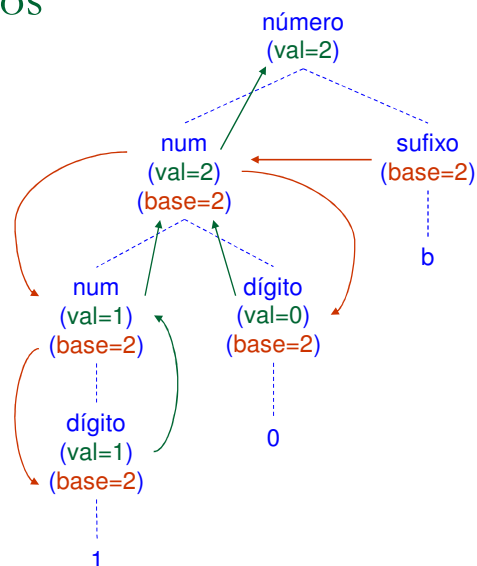
Cômputo de atributos

■ Atributo base e atributo valor

número \rightarrow num sufixo
 $\text{número.val} = \text{num.val}$

$\text{num}_1 \rightarrow \text{num}_2 \text{ dígito}$
 $\text{num}_1.\text{val} = \text{num}_2.\text{val} * \text{num}_1.\text{base} + \text{dígito.val}$

$\text{num} \rightarrow \text{dígito}$
 $\text{num.val} = \text{dígito.val}$



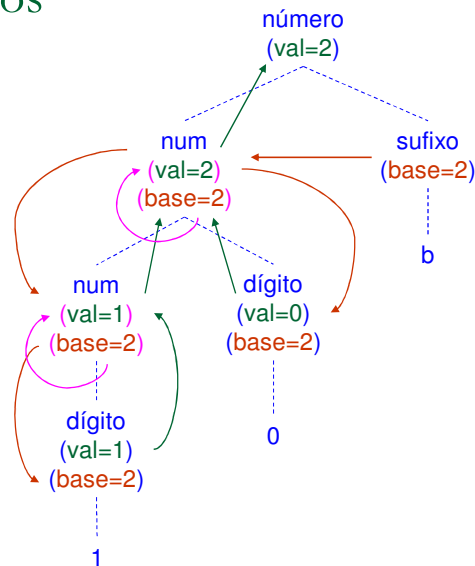
38

Cômputo de atributos

- Atributo *base* e atributo *valor* e dependência do valor em relação à base

$\text{num}_1 \rightarrow \text{num}_2 \text{ dígito}$

$\text{num}_1.\text{val} =$
 if $\text{dígito.val} = \text{erro}$ or $\text{num}_2.\text{val} = \text{erro}$ then erro
 else $\text{num}_2.\text{val} * \text{num}_1.\text{base} + \text{dígito.val}$



39

Cômputo de atributos

■ Dois tipos de atributos

- **Atributos herdados:** dependências de pais para filhos e/ou entre irmãos (p.ex., atributo *base* da gramática anterior)
- **Atributos sintetizados:** dependências apontam de filhos para pais (p.ex., atributo *val* da gramática anterior)
 - Uma gramática que só tem atributos sintetizados é denominada **gramática S-atribuída**

40

Cômputo de atributos

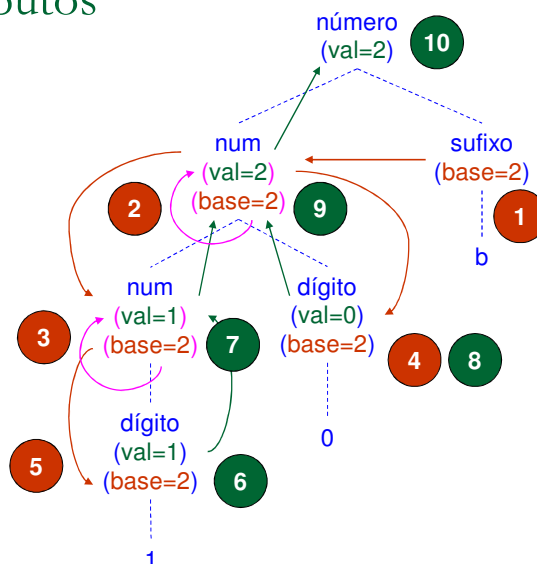
■ Ordem de cômputo dos atributos

- Os atributos que não dependem de outros atributos devem ser computados primeiro, logicamente
- Opções
 - **Ordenação topológica** do grafo de dependências: método de árvore de análise sintática
 - **Manualmente**, determinado pelo projetista do compilador: método baseado em regras

41

Cômputo de atributos

- **Ordenação topológica**
 - Várias possibilidades e algoritmos
- Em geral, inicia-se pelos atributos independentes dos nós folha
- Dificuldades do método
 - Construção completa do grafo de dependência
 - Grafos acíclicos para gramáticas de atributos acíclicas (um algoritmo para tal verificação é exponencial em tempo)



42

Cômputo de atributos

■ Método baseado em regras

- ❑ Adotado em praticamente todos os compiladores
- ❑ O projetista do compilador analisa a gramática de atributos e seus grafos de dependência e determina a ordem de cômputo dos atributos
 - Em geral, não é muito complicado de se fazer
- ❑ Para cada regra gramatical, definição do percurso realizado no trecho correspondente na árvore sintática
 - Possibilidades: percurso em-ordem, pré-ordem, pós-ordem ou arbitrário

43

Cômputo de atributos

■ Exemplos de percursos para uma árvore binária (relembrando ALG1)

- ❑ Percurso em-ordem
 - Filho esquerdo, raiz (nó pai, isto é, lado esquerdo da regra em foco), filho direito
- ❑ Percurso pré-ordem
 - Raiz, filho esquerdo, filho direito
- ❑ Percurso pós-ordem
 - Filho esquerdo, filho direito, raiz

44

Cômputo de atributos

- Exemplo: sub-rotina para computar o atributo tipo_dado da gramática abaixo

decl → tipo var-lista
 tipo → **int** | **float**
 var-lista → **id**, var-lista | **id**

Regras gramaticais	Regras semânticas
decl → tipo var-lista	var-lista.tipo_dado = tipo.tipo_dado
tipo → int	tipo.tipo_dado = integer
tipo → float	tipo.tipo_dado = real
var-lista ₁ → id, var-lista ₂	id.tipo_dado = var-lista ₁ .tipo_dado var-lista ₂ .tipo_dado = var-lista ₁ .tipo_dado
var-lista → id	id.tipo_dado = var-lista.tipo_dado

45

Cômputo de atributos

- Exemplo: sub-rotina para computar o atributo tipo_dado da gramática abaixo

```

procedure AvalTipo(T: nó_árvore);
begin
  case nó de T of
    decl:
      AvalTipo(tipo);
      var-lista.tipo_dado := tipo.tipo_dado;
      AvalTipo(var-lista);
    tipo:
      if filho de T = int then T.tipo_dado := inteiro
      else T.tipo_dado := real;
    var-lista:
      atribui T.tipo_dado a primeiro filho de T
      if terceiro filho de T não é NIL then
        atribui T.tipo_dado a terceiro filho;
        AvalTipo(terceiro filho de T);
  end;
end;
  
```

pré-ordem

Cômputo de atributos

- Opcionalmente, valores de atributos podem ser associados a parâmetros ou valores de retorno de sub-rotinas de cômputo de atributos em vez de serem armazenados nos nós de uma árvore sintática
 - Interessante para a situação em que muitos atributos são usados apenas temporariamente ou como suporte para cômputo de outros atributos
 - Normalmente, atributos herdados são passados via parâmetros e atributos sintetizados via valor de retorno

47

Cômputo de atributos

■ Exemplo

número → num sufixo
sufixo → b | d
num → num dígito | dígito
dígito → 0|1|2|3|4|5|6|7|8|9

48

Cômputo de atributos

Regras gramaticais	Regras semânticas
número \rightarrow num sufixo	número.val = num.val num.base = sufixo.base
sufixo \rightarrow b	sufixo.base = 2
sufixo \rightarrow d	sufixo.base = 10
num ₁ \rightarrow num ₂ dígito	num ₁ .val = if dígito.val = erro or num ₂ .val=erro then erro else num ₂ .val * num ₁ .base + dígito.val num ₂ .base = num ₁ .base dígito.base = num ₁ .base
num \rightarrow dígito	num.val = dígito.val dígito.base = num.base
dígito \rightarrow 0	dígito.val = 0
dígito \rightarrow 1	dígito.val = 1
dígito \rightarrow 2	dígito.val = if dígito.base=2 then erro else 2
...	...

```

function AvalComBase(T: nó_árvore; base: inteiro): inteiro;
var temp, temp2: inteiro;
begin
  case nó de T of
    número:
      temp:=AvalComBase(filho à direita de T,0);
      return AvalComBase(filho à esquerda de T,temp);
    num:
      temp:=AvalComBase(filho à esquerda de T,base);
      if filho à direita de T não é NIL then
        temp2:=AvalComBase(filho à direita de T,base);
        if temp<>erro and temp2<>erro then
          return base*temp+temp2
        else return erro;
      else return temp;
    sufixo:
      if filho de T=b then return 2
      else return 10;
    dígito:
      if base=2 and filho de T>1 then return erro
      else return numval(filho de T);
  end;
end;

```

Cômputo de atributos

■ Estruturas de dados externas

- Em vez de se armazenar os atributos na árvore sintática ou de manipulá-los via parâmetros e valores de retornos, os atributos podem ser armazenados em estruturas separadas
 - Variáveis globais
 - Listas
 - Tabelas
- Em compilação, a **tabela de símbolos** é utilizada, em geral

51

Tabela de símbolos

- **Estrutura principal** da compilação
- Captura a **sensitividade ao contexto** e as ações executadas no decorrer do programa
- Atrelada a todas as etapas da compilação
- Permite a realização da análise semântica
- Fundamental na geração de código

52

Tabela de símbolos

- Permite saber durante a compilação de um programa o **tipo** e o **valor** de seus **elementos** (números e identificadores), **escopo** destes, número e tipo dos **parâmetros** de um procedimento, etc.
 - Cada token tem atributos/informações diferentes associadas

Cadeia	Token	Categoria	Tipo	Valor	...
i	id	var	integer	1	...
fat	id	proc	-	-	...
2	num	-	integer	2	...
...					

53

Tabela de símbolos

- Exemplo de atributos de identificador de **variável**
 - Tipo de variável (inteira, real, etc.), nome da variável, endereço na memória, escopo (programa principal, função, etc.), etc.
- Para **vetor**, ainda seriam necessários atributos de tamanho do vetor, o valor de seus limites, etc.

54

Tabela de símbolos

- Principais operações efetuadas
 - **Inserir**: armazena na tabela informações fornecidas pelas declarações no programa
 - **Busca**: recupera da tabela informações de um elemento declarado no programa quando esse elemento é utilizado
 - **Remover**: remove (ou torna inacessível) da tabela informações sobre um elemento declarado que não se mostra mais necessário no programa
- As especificidades dessas operações são **dependentes da linguagem de programação** em questão

55

Tabela de símbolos

- A **tabela é acessada** pelo compilador sempre que um elemento é mencionado no programa
 - Verificar ou incluir sua declaração
 - Verificar seu tipo, escopo ou alguma outra informação
 - Atualizar alguma informação associada ao identificador (por exemplo, valor)
 - Remover um elemento quando este não se faz mais necessário ao programa

56

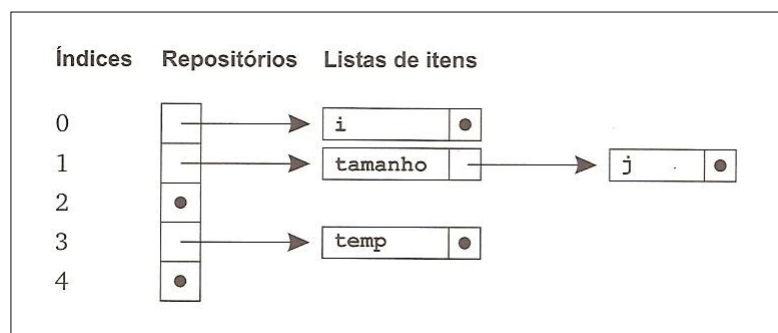
Tabela de símbolos

- Estrutura da tabela de símbolos: determinada pela eficiência das operações de inserir, verificar e remover
- Várias possibilidades
 - Implementação
 - Estática
 - Dinâmica: melhor opção
 - Estrutura
 - Listas, matrizes
 - Árvores de busca (por exemplo, B e AVL)
 - Acesso
 - Seqüencial, busca binária, etc.
 - *Hashing*: opção mais eficiente
 - O elemento do programa é a chave e a função *hash* indica sua posição na tabela de símbolos
 - Necessidade de tratamento de colisões

57

Tabela de símbolos

- Exemplo de *hashing* com resolução de colisões para a inclusão dos identificadores i, j, tamanho e temp



58

Tabela de símbolos

■ Questões de projeto

- **Tamanho da tabela:** tipicamente, de algumas centenas a mil “linhas”
 - Dependente da forma de implementação
 - Na implementação dinâmica, não é necessário se preocupar tanto com isso
- **Uma única tabela** para todas as declarações ou **várias tabelas**, sendo uma para cada tipo de declaração (constantes, variáveis, tipos, procedimentos e funções)
 - Diferentes declarações têm diferentes informações/atributos (por exemplo, variáveis não têm número de argumentos, enquanto procedimentos têm)

59

Tabela de símbolos

- Representação de **escopo** de identificadores do programa: várias tabelas ou uma única tabela com a identificação do escopo (como um atributo ou por meio de listas ligadas, por exemplo) para cada identificador
 - Tratamento de escopo
 - Inserção de identificadores de mesmo nome, mas em níveis diferentes
 - Remoção de identificadores cujos escopos deixaram de existir
- Em geral, na maioria das linguagens de programação, aplica-se a “regra do aninhamento mais próximo”

60

Tabela de símbolos

■ Possibilidades para tratamento de escopos

- Inclusão de um **campo a mais** na tabela de símbolos indicando o nível da variável no programa
 - Controle do nível durante a compilação do programa
 - Quando se chama um procedimento (ou função), faz-se $\text{nível} := \text{nível} + 1$
 - Quando se sai de um procedimento (ou função), faz-se $\text{nível} := \text{nível} - 1$
- Associação das variáveis locais a um procedimento (ou função) à entrada da tabela para o procedimento (ou função) por meio, por exemplo, de uma **lista encadeada**
 - Atenção: para a checagem de tipos, deve-se saber quantos são e quais são os parâmetros de um procedimento (ou função) na tabela de símbolos
- **Tabelas diferentes** para diferentes escopos

61

Tabela de símbolos

■ Tratamento de escopo

- Como diferenciar variáveis globais de locais
 - Tratamento de variáveis de mesmo nome, mas de escopos diferentes

```
program meu_prog
procedure meu_proc(x: integer)
var y: real
begin
  read(y);
  x:=x+y
end;
var x, y: integer
begin
  read(y);
  x:=x*y
end.
```

62

Exercício

- Gere a tabela de símbolos para o programa abaixo

```
program meu_prog
procedure meu_proc(x: integer)
var y: real
begin
    read(y);
    x:=x+y
end;
var x, y: integer
begin
    read(y);
    x:=x*y
end.
```

63

Tabela de símbolos

- Exemplo de tratamento de escopo
 - Sub-rotinas aninhadas
 - Variáveis globais e locais com mesmo nome

```
program Ex;
var i,j: integer;

function f(tamanho: integer): integer;
var i,temp: char;

    procedure g;
    var j: real;
    begin
        ...
    end;

    procedure h;
    var j: ^char;
    begin
        ...
    end;

begin (* f *)
    ...
end;

begin (* programa principal *)
    ...
end.
```


Tabela de símbolos

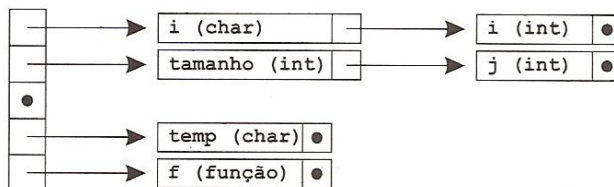
Exemplo de tratamento de escopo

- Sub-rotinas aninhadas
- Variáveis globais e locais com mesmo nome

```
program Ex;
var i,j: integer;

function f(tamanho: integer): integer;
var i,temp: char;
```

Repositórios Listas de itens



(a) Após o processamento das declarações do corpo de f

```
end;

begin (* f *)
...
end;

begin (* programa principal *)
...
end.
```

Tabela de símbolos

Exemplo de tratamento de escopo

- Sub-rotinas aninhadas

Variáveis globais

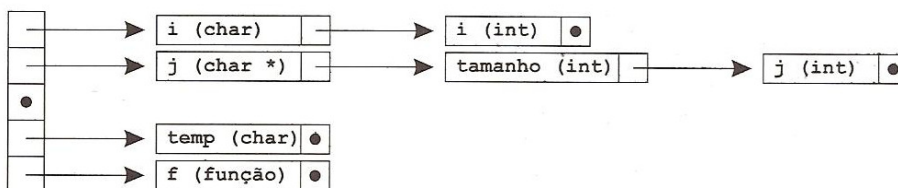
```
program Ex;
var i,j: integer;

function f(tamanho: integer): integer;
var i,temp: char;
```

```
procedure g;
var j: real;
begin
...
end;
```

```
procedure h;
var j: ^char;
```

Repositórios Listas de itens



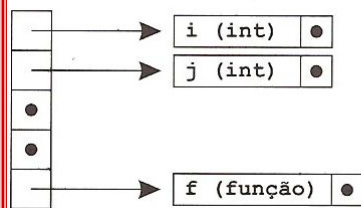
(b) Após o processamento da declaração da segunda declaração composta aninhada dentro do corpo de f

end.

Tabela de símbolos

■ Exemplo de tratamento de escopo

Repositórios Listas de itens



(c) Após abandonar o corpo de f (e apagar suas declarações)

```

program Ex;
var i,j: integer;

function f(tamanho: integer): integer;
var i,temp: char;

    procedure g;
    var j: real;
    begin
        ...
    end;
  
```

```

begin (* programa principal *)
    ...
end.
  
```

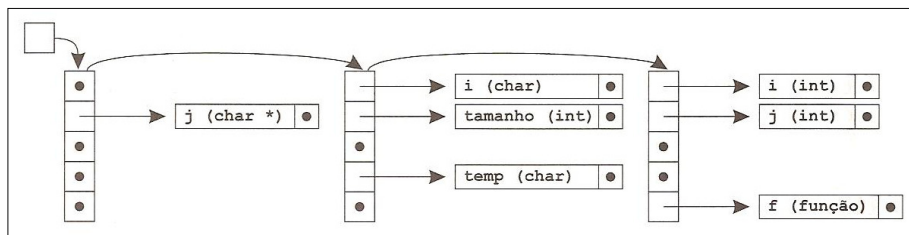
Tabela de símbolos

■ Comportamento de pilha

- ❑ Insere as declarações mais recentes, ocultando as antigas
- ❑ Remove as mais recentes, voltando ao escopo anterior
- ❑ Acesso às mais recentes

Tabela de símbolos

- Alternativa para tabela anterior: tabelas separadas para cada escopo
 - Mudar o escopo requer apenas a mudança do ponteiro



69

Tabela de símbolos

- A tabela de símbolos pode ser utilizada para armazenar as palavras reservadas e símbolos especiais da linguagem, podendo dispensar o uso da tabela de palavras e símbolos reservados

70

Tabela de símbolos

■ Descritores

- ❑ Registros (campos) que formam a tabela de símbolos
- ❑ Armazenam as informações dos números e identificadores

■ Diferentes identificadores têm diferentes descritores

- ❑ Tem que se levar isso em consideração no projeto da tabela de símbolos para sua otimização
- ❑ Possibilidade de se usar uniões para o caso de uma mesma tabela para tudo

71

Tabela de símbolos

■ Inserção de elementos na tabela

- ❑ Associação de regras semânticas às regras gramaticais
- ❑ Verificar se o elemento já não consta na tabela

■ Busca de informação na tabela

- ❑ Realizada antes da inserção
- ❑ Busca de informações para análise semântica

■ Remoção de elementos da tabela

- ❑ Tornar inacessíveis dados que não são mais necessários (por exemplo, após o escopo ter terminado)
- ❑ Linguagens que permitem estruturação em blocos

72

Tabela de símbolos

- As sub-rotinas de inserção, busca e remoção podem ser inseridas diretamente na **gramática de atributos**
 - Explicitamente, via chamadas de sub-rotinas de manipulação da tabela
 - Compilação em mais de uma passagem, se árvore sintática é a base para a análise
 - Opcionalmente, compilação de uma única passagem, sendo a gramática de atributos utilizada apenas para a descrição da semântica

73

Tabela de símbolos

- Exemplo: decl → tipo var-lista
tipo → **int** | **float**
var-lista → **id**, var-lista | **id**

Regras gramaticais	Regras semânticas
decl → tipo var-lista	var-lista.tipo_dado = tipo.tipo_dado
tipo → int	tipo.tipo_dado = integer
tipo → float	tipo.tipo_dado = real
var-lista ₁ → id, var-lista ₂	id.tipo_dado = var-lista ₁ .tipo_dado var-lista ₂ .tipo_dado = var-lista ₁ .tipo_dado If busca(id)=FALSE then inserir(id,id.tipo_dado) else ERRO("identificador já declarado")
var-lista → id	id.tipo_dado=var-lista.tipo_dado If busca(id)=FALSE then inserir(id,id.tipo_dado) else ERRO("identificador já declarado")

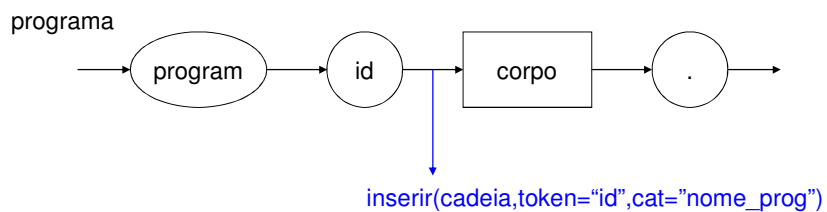
Tabela de símbolos

- As sub-rotinas de inserção, busca e remoção podem ser inseridas diretamente na análise sintática
 - Solução *ad hoc*
 - Compilação de uma única passagem

75

Tabela de símbolos

- **Inserção** de elementos na tabela
 - Declaração, principalmente



program meu_prog ...

Cadeia	Token	Categoria	Tipo	Valor	...
meu_prog	id	nome_prog	-	-	...

76

Tabela de símbolos

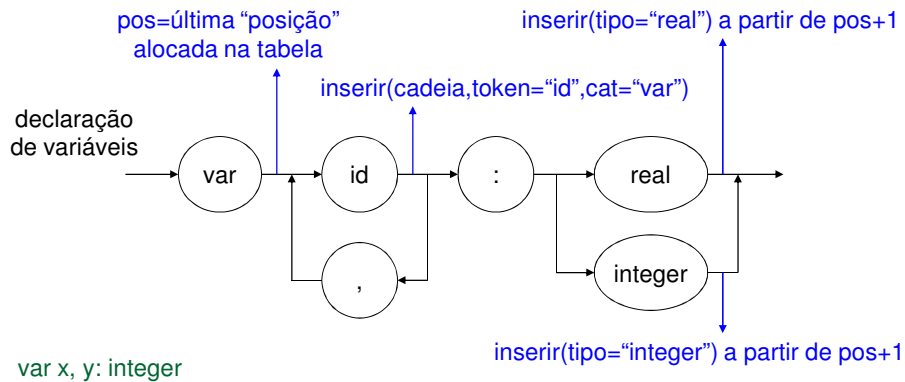


Tabela de símbolos

- Exercício: inclua as funções adequadas

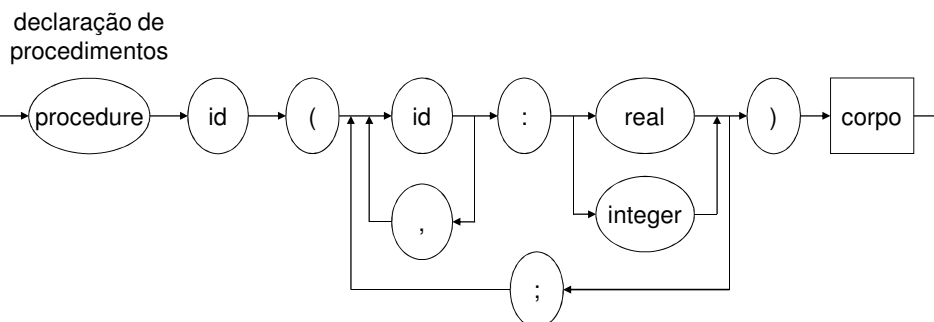
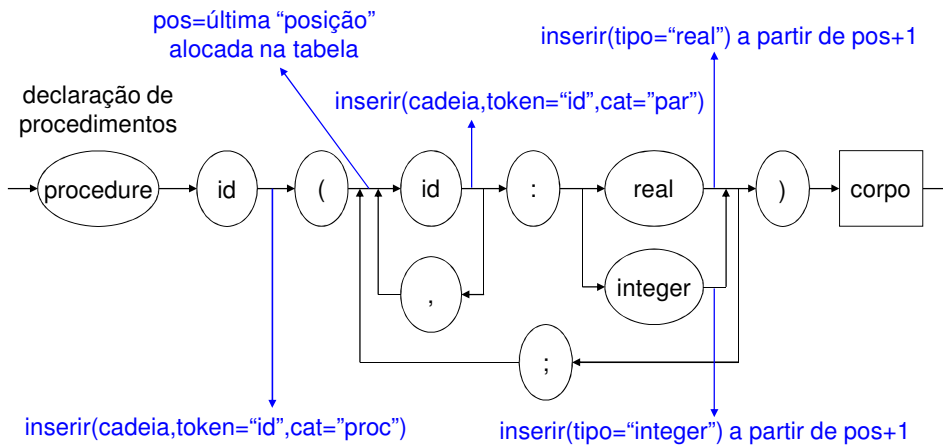


Tabela de símbolos

- Exercício: inclua as funções adequadas



79

Tabela de símbolos

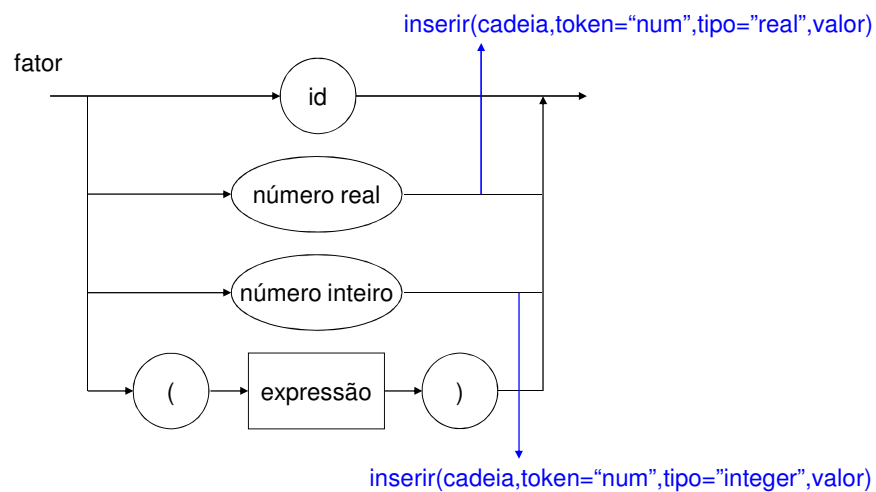
- Exercício: inclua as funções adequadas

procedure meu_proc(a: integer; b,c: real) ...

Cadeia	Token	Categoria	Tipo	Valor	...
meu_prog	id	nome_prog	-	-	...
x	id	var	integer		...
y	id	var	integer		...
meu_proc	id	proc	-	-	...
a	id	par	integer		...
b	id	par	real		...
c	id	par	real		...

80

Tabela de símbolos



81

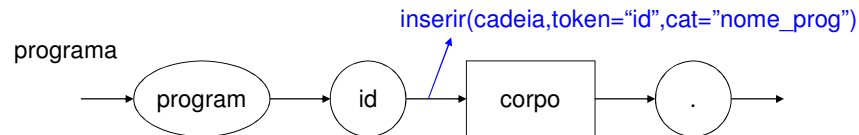
Tabela de símbolos

i:=1

Cadeia	Token	Categoria	Tipo	Valor	...
meu_prog	id	nome_prog	-	-	...
x	id	var	integer		...
y	id	var	integer		...
meu_proc	id	proc	-	-	...
a	id	par	integer		...
b	id	par	real		...
c	id	par	real		...
1	num	-	integer	1	...

82

Exemplo de procedimento



procedimento programa(Seg)

Início

```
se (simbolo=program) então obten_simbolo(cadeia,simbolo)
senão ERRO(Seg+{id});
se (simbolo=id) então
    inserir(cadeia,"id","nome_prog")
    obten_simbolo(cadeia,simbolo)
senão ERRO(Seg+P(corpo));
corpo(Seg+{.});
se (simbolo=simb_ponto) então obten_simbolo(cadeia,simbolo)
senão ERRO(Seg);
```

fim

83

Tabela de símbolos

■ Busca de informação

- Sempre que um elemento do programa é utilizado
 - comando e fator
- Verifica-se se foi declarado, seu tipo, etc.

84

Tabela de símbolos



Tabela de símbolos



Tabela de símbolos

■ Remoção de elementos da tabela

- ▣ Variáveis locais dos procedimentos
 - Atenção: parâmetros precisam ser mantidos

