



Construção de Compiladores

Análise semântica

Professor: Luciano Ferreira Silva, Dr.



Análise semântica

- A análise sintática consegue verificar se uma expressão obedece às regras de formação de uma dada gramática;
- Mas seria muito difícil expressar por meio de gramáticas livres de contexto algumas regras usuais em linguagens de programação como:
 - ✓ Todas as variáveis devem ser declaradas;
 - ✓ Situações em que o tipo da variável deve ser verificado;
- A análise semântica vem trabalhar exatamente neste tipo de problemas.



Análise semântica

A análise semântica é realizada por meio de heurísticas;

- ✓ Não possui o mesmo grau de formalismo associado às análises léxica e sintática;
- ✓ Isto ocorre por que para representar tais regras seria necessário o uso de gramáticas sensíveis ao contexto;
 - Para as quais não há mecanismos adequados de processamento automático



Análise semântica

- As tarefas básicas desempenhadas durante a análise semântica incluem:
 - ✓ Verificação de tipos;
 - ✓ Verificação do fluxo de controle;
 - ✓ Verificação da unicidade da declaração de variáveis;
- Dependendo da linguagem de programação, outros tipos de verificação podem ser necessários;



Exemplo C++:

```
#include<iostream>
using namespace std;

int main(){
    a = 10;
    cout<<"Valor de a: "<< a <<endl;
}</pre>
```

- Cada instrução isoladamente está correta;
 - ✓ O compilador consegue construir, para cada comando, uma árvore sintática correta;
- No entanto, a compilação desse programa apresenta a seguinte informação de erro:



```
...cpp: In function 'int main()':
...cpp:5: error: 'a' was not declared in this scope
```

- Na primeira utilização que se tenta fazer da variável a, o compilador reconhece que tal variável não foi declarada.
- Para poder detectar esse tipo de erro, ele precisa manter internamente a informação sobre quais variáveis já foram declaradas e podem ser utilizadas.
- Tal informação é mantida na tabela de símbolos (tipo de estrutura de dados).



Exemplo C++:

```
#include<iostream>
using namespace std;

int main(){
    int a = 9;
    float b = 5;
    cout<<"a%b: "<< a%b <<endl;
}</pre>
```

- Cada instrução isoladamente está correta;
- As duas variáveis envolvidas foram declaradas;
- No entanto, a compilação desse programa apresenta a seguinte informação de erro:



```
...cpp: In function \int main()':
...cpp:7: error: invalid operands of types \int' and \float'
to binary \operator%'
```

- O operador % admite apenas operandos inteiros, mas b é do tipo real (float);
- Para poder detectar este erro, a informação sobre o tipo de cada variável também é mantida na tabela de símbolos;



Exemplo C++:

```
#include<iostream>
using namespace std;
void mostra();
int main(){
       int a = 9;
       mostra();
void mostra(){
       cout << "a:" << a << endl;
```

A compilação desse programa apresenta a seguinte informação de erro:



```
...cpp: In function 'int main()':
...cpp:5: error: 'a' was not declared in this scope
```

- Embora a mensagem seja parecida com aquela do primeiro exemplo, nesse caso existe uma variável <u>a</u> na tabela de símbolos, pois ela foi declarada na função main;
- No entanto, ao tentar usá-la na função mostra, o compilador reconheceu que a variável não era válida;
 - ✓ Pois <u>a</u> é uma variável local a <u>main</u> e portanto só pode ser utilizada no corpo dessa função;
- Esse tipo de informação sobre o escopo das variáveis declaradas também é mantido na tabela de símbolos.



relativo

Exemplo C++ identificadores:

Escopo 1: variáveis declaradas inteiras
 a e b e as funções f e g;

ao

escopo

de

```
int a, b;
  ... // escopo 1
void f(){
      float a, c;
  ... // escopo 2
  ... // escopo 1
void g(){
      float c, d;
  ... // escopo 3
```

- Escopo 2 (dentro da função <u>f</u>): uma variável real <u>c</u>, e a variável <u>a</u> do escopo 1 é sobreposta pela variável real <u>a</u>, a variável <u>b</u> do escopo 1 ainda é válida;
- Escopo 3 (dentro da função g): duas variáveis reais locais c e d, e as duas variáveis do escopo 1 a e b, sendo que c deste escopo é diferente c do escopo 2;



- Há duas formas básicas de manter a informação sobre o escopo:
 - 1. Trabalhar com múltiplas tabelas, uma para cada escopo.
 - Assim, quando o compilador realiza a análise semântica sobre o uso dos indicadores, ele utiliza como referência a tabela de símbolos como uma relativa àquele escopo;
 - 2. Organizar a tabela de símbolos como uma pilha de tabelas;
 - a cada nova definição de escopo um conjunto de símbolos é agregado à pilha e ao final do escopo, esse conjunto é desempilhado.



- Todos os identificadores utilizados em um programa, e não apenas variáveis, devem estar presentes na tabela de símbolos;
- Outra informação que deve estar presente na tabela de símbolos é um atributo que indique o tipo de identificador ao qual aquele nome está associado:
 - ✓ Uma variável;
 - ✓ Uma função;
 - ✓ Uma estrutura ou classe;
 - ✓ Uma palavra reservada da linguagem.



- A estratégia usada pelo compilador para tratar estes nomes (name mangling) é não padronizada e cada projetista adota a sua maneira:
 - ✓ Pode-se usar nomes iguais para representar identificadores diferentes ou não;
 - ✓ Pode-se criar um nome interno para representar cada identificador,
 - ✓ O modo com que será feito este processo é variável, etc;
- As linguagens C e C++ apesar de serem parecidas, possuem diferentes compiladores;
- Existem diferentes compiladores para linguagens iguais;



- Com a tabela de símbolos, por meio da análise semântica, o compilador pode realizar:
 - ✓ A verificação de que o uso dos identificadores está de acordo com sua definição;
- Existe dois tipos de verificação:
 - ✓ A estática:
 - Detecta erros da análise apenas do código-fonte;
 - Existem situações de erro que só podem ser detectadas durante a execução do programa;
 - Como a atribuição de um valor a uma variável além do limite representável por seu tipo;
 - ✓ A dinâmica:
 - Detecta situações de erro durante a execução do programa.



Outro exemplo em C++ de verificação de tipo:

```
#include<iostream>
using namespace std;

int main(){
    int a = 0xFF0;
    int* b;

b = a;
}
```

A compilação desse programa apresenta a seguinte informação de erro:

```
...cpp: In function 'int main()':
...cpp:8: error: invalid conversion from 'int' to 'int*'
```



 Ocorreu uma tentativa inválida de conversão de uma variável escalar, do tipo int, para uma variável ponteiro, do tipo int*;

 Em alguns casos, o compilador realiza a conversão automática de um tipo para outro que seja adequado à aplicação do operador;



Exemplo em C:

$$a = x - '0';$$

- A constante do tipo caractere '0' é automaticamente convertida para inteiro para compor corretamente a expressão aritmética na qual ele toma parte;
- Todo char em uma expressão é convertido pelo compilador para um int;
- Esse procedimento de conversão de tipo é denominado coerção (cast).



- Em C e C++ a seguinte seqüência determina a realização automática de coerção em expressões aritméticas com dois operandos:
 - 1. char e short são convertidos para int, float, para double;
 - 2. Se um dos operandos é double, o outro é convertido para double e o resultado é double;
 - 3. Se um dos operandos é long, o outro é convertido para long e o resultado é long;
 - 4. Se um dos operandos é unsigned, o outro é convertido para unsigned e o resultado é unsigned;
 - 5. Senão, todos o operandos são int e o resultado é int;



- Quando uma conversão imprevista ocorre, o compilador envia uma mensagem de erro;
- Porém, o programador pode indicar para o compilador uma conversão explicita e forçar uma coerção;

```
int main(){
    int a = 0xFF0;
    int* b;

b = (int*)a;
}
```

 Neste caso, nenhuma mensagem é gerada pelo compilador;



Verificação de fluxo

- Na verificação de fluxo o objetivo é detectar erros nas estruturas de controle de fluxo de execução, como:
 - ✓ em repetições (for, do, while)
 - ✓ em alternativas (if else, switch case);
- Exemplo:

```
void f2 (int j, int k){
  if (j==k)
    break;
  else
    continue;
}
```



Verificação de fluxo

A compilação desse programa apresenta a seguinte informação de erro:

In function `f2':

- ...: break statement not within loop or switch
- ...: continue statement not within loop
- Ele reconhece que o comando break só pode ser usado para:
 - ✓ Quebrar a sequência de um comando de interação (within loop);
 - ✓ Indicar o fim de um bloco associado à execução de um case (within switch);
- Um comando continue só pode ser usado em um comando de iteração para:
 - ✓ Indicar que a iteração corrente já está encerrada e que a execução deve prosseguir com a reavaliação da condição de repetição;



Verificação de unicidade

- Na verificação de unicidade detecta situações tais como duplicação em:
 - ✓ declarações de variáveis;
 - ✓ componentes de estruturas;
 - ✓ rótulos do programa;
- Exemplo:

```
void f3 (int k){
   struct{
   int a;
   float a;
   }x;
   float x;
```



Verificação de unicidade

```
switch(k){
  case 0x31: x.a = k;
  case '1': x = x.a;
}
```

 A compilação desse programa apresenta a seguinte informação de erro:

```
In function `f3':
...: duplicate member `a'
...: previous declaration of `x'
...: duplicate case value
```



Verificação de unicidade

- A primeira mensagem detecta a definição de dois membros na mesma estrutura com o mesmo nome, <u>a</u>, o que não é permitido;
- 2. A segunda mensagem refere-se à situação de que há duas variáveis de mesmo nome, x;
- 3. A terceira mensagem indica que dois <u>case</u>s em uma expressão <u>switch</u> receberam o mesmo rótulo, o que não é permitido;
 - ✓ Observe que, embora a forma de expressar o valor nas duas opções do comando *case* tenha sido diferente;