

Compilador

Analisador Semântico

Erick H. D. de Souza

Lucas C. Dornelas

Professora Orientadora: Kécia Aline Marques Ferreira

Maio de 2023

Sumário

Sumário.....	2
Resumo.....	3
Introdução.....	4
Desenvolvimento.....	5
Forma de uso do compilador.....	5
Descrição da abordagem utilizada na implementação.....	5
Class Semantic.....	6
Class Parser.....	6
Programas e Resultados.....	7
program teste1.....	7
program teste2.....	8
program teste3.....	8
program teste4.....	9
program teste5.....	10
program order.....	11
program factorial.....	12
Conclusão.....	13

Resumo

O analisador semântico é responsável por analisar o significado e a coerência de uma sentença, verificando se as expressões e construções utilizadas estão de acordo com as regras semânticas da linguagem. Ele vai além da análise sintática, que verifica apenas a estrutura gramatical, e busca compreender o sentido e a correta interpretação dos elementos presentes na sentença. No desenvolvimento do analisador semântico, foram utilizadas técnicas que permitem identificar e verificar informações semânticas, como a compatibilidade de tipos, a consistência de expressões e a unicidade de declaração de identificadores.

Palavras-chave: analisador semântico, regras semânticas, verificação de tipos, tabela de símbolos, compiladores, Java.

Introdução

A implementação de um analisador semântico é de grande importância no campo da ciência da computação e das linguagens de programação. Assim como o analisador sintático, o analisador semântico desempenha um papel fundamental na compreensão e análise de sentenças em uma determinada linguagem, porém seu foco está na interpretação do significado e na verificação da coerência semântica.

Este relatório descreve o desenvolvimento e a execução de testes utilizando a perspectiva de um analisador semântico. O objetivo principal dessa etapa foi criar um analisador capaz de analisar o significado e a coerência de sentenças em uma linguagem específica.

No desenvolvimento do analisador semântico, foram empregadas estruturas de dados como tabelas de símbolos e métodos de checagem de tipos para garantir a correção e a coerência das sentenças analisadas.

Espera-se que a implementação do analisador semântico resulte em um sistema eficiente e preciso, capaz de identificar e reportar erros semânticos em tempo hábil. O uso desse analisador pode contribuir para uma melhor compreensão do significado das sentenças em uma linguagem específica e encontrar aplicação em diversas áreas, como processamento de linguagem natural, tradução automática e verificação de conformidade de código.

Desenvolvimento

Forma de uso do compilador

Para utilizar o compilador, siga os passos abaixo:

1. Extraia o arquivo **Compilers.zip**.
2. Abra o terminal e navegue até o diretório onde foi criada a pasta extraída.
3. Execute o compilador utilizando o comando:

```
java -jar Compilers.jar <file-path>.
```

- 3.1. Para executar um dos programas presentes dentro da pasta **programs**, onde **<file>** deve ser substituído pelo nome do arquivo fonte:

```
java -jar Compilers.jar ./programs/<file>.
```

- 3.2. Para executar programas que não estão dentro da pasta **programs** é necessário que o caminho para o arquivo fonte seja informado corretamente em relação a pasta extraída.
- 3.3. O compilador espera receber como parâmetro, opcionalmente, o parâmetro `-d` que ira ativar o modo de debug, que exibe informações sobre o processo de compilação.

```
java -jar Compilers.jar ./programs/<file> -d.
```

4. Para a execução do compilador, é necessário que a versão java instalada na máquina seja a **19.0.1** ou superior.

Descrição da abordagem utilizada na implementação

A seguir, temos as principais classes criadas dentro do compilador que se referem a execução do analisador sintático:

Class Semantic

A classe Semantic é responsável por realizar a análise semântica do programa. Ela desempenha um papel fundamental na compreensão e verificação do significado das expressões e construções presentes no código fonte.

Essa classe é utilizada no parser para fazer as validações que as regras semânticas da linguagem. Dessa forma, durante a execução da análise sintática executamos as validações.

Class Parser

A implementação de um Parser LL(1) com recuperação de erro na inserção, que é responsável por receber como entrada os tokens identificados pelo analisador e criar uma representação da estrutura gramatical da sequência de tokens (árvore sintática). Além disso, também verifica se a ordem dos tokens respeita a sintaxe da linguagem.

Programas e Resultados

A seguir, temos os códigos fontes utilizados para a realização do analisador sintático, e podemos ver a sequência de expressões identificadas:

program teste1

```
1  program teste1
2      a, b is int;
3      result is int;
4      a, x is float;
5  begin
6      a = 12;
7      x = 12.1;
8      read (a);
9      read (b);
10     read (c);
11     result = (a*b + 1) / (c+2);
12     write ({Resultado: });
13     write (result);
14
15 end.
```

O programa acima foi executado pelo analisador sintático e suas saídas foram a seguinte:

Teste 1:

```
utils.CompilerException: Linha: 4
Erro:
(EAT) Erro na leitura do token: Lexeme: a | Tag:ID
```

Conforme identificado pela saída, foi encontrado um semântico de unicidade na linha 4, onde foi declarado novamente um identificador “a”. Alterando o identificador de “a” para “c”, temos :

Teste 1 (Correção 1):

```
Linha: 11
Erro:
(FACTOR) Erro na atribuição de constantes, tipos incompatíveis
```

Conforme identificado pela saída, foi encontrado durante a atribuição que os tipos do identificador “result” não é o mesmo da expressão. Mudando a declaração do identificador para o tipo “int”, temos:

Teste 1 (Correção 2):

Analise concluída com sucesso.

Conforme identificado pela saída, após essa alteração, o código foi analisado com sucesso.

program teste2

```
1  program teste2
2      a, b, c is int;
3      d, var_ is float;
4  begin
5      teste2 = 1;
6      read (a);
7      b = a * a;
8      c = b + a/2 * (35/b);
9      write (c);
10     val = 34.2;
11     c = val + 2.2 + a;
12     write (val);
13 end.
```

Teste 2:

Linha: 5
Erro:
(FACTOR) Erro na atribuição de constantes, tipos incompatíveis

Conforme identificado pela saída, foi encontrado um erro na atribuição na linha 5, onde o tipo teste2 não é o mesmo da constante 1, que é um inteiro. Alterando na linha 5 de “teste2” para “a”, temos:

Teste 2 (Correção 3):

Analise concluída com sucesso.

program teste3

```
1  program teste3
2      a, aux is int;
3      b is float;
4  begin
5      b = 0;
6      read(a);
7      read(b);
8      if (a>b) then //troca variaveis
9          aux = b;
```



```
10         b = a;
11         a = aux;
12     end
13     write(a);
14     write(b);
15 end.
```

Teste 3:

```
Linha: 5
Erro:
(FACTOR) Erro na atribuição de constantes, tipos incompatíveis
```

Conforme identificado pela saída, foi encontrado um erro na atribuição de b na linha 5, onde a constante 0 do tipo int não é igual à b, corrigindo essa atribuição. Sendo assim, agora temos a seguinte saída:

Teste 3 (Correção 1):

```
Análise concluída com sucesso.
```

Conforme identificado pela saída, foi analisado o código com sucesso.

program teste4

```
1  program teste4
2      pontuacao, pontuacaoMaxima, disponibilidade is int;
3      pontuacaoMinima is char;
4  begin
5      pontuacaoMinima = 50;
6      pontuacaoMaxima = 100;
7      write({Pontuacao do candidato: });
8      read(pontuacao);
9      write({Disponibilidade do candidato: });
10     read(disponibilidade);
11
12     while (pontuacao>0 && (pontuacao<=pontuacaoMaxima)) do
13         if ((pontuação > pontuacaoMinima) && (disponibilidade==1))
14     then
15         write({Candidato aprovado.});
16     else
17         write({Candidato reprovado.});
18     end
19
20     write({Pontuacao do candidato: });
21     read(pontuacao);
22     write({Disponibilidade do candidato: });
23     read(disponibilidade);
24 end.
```

Teste 4:

Linha: 5 Erro: (FACTOR) Erro na atribuição de constantes, tipos incompatíveis

Conforme identificado pela saída, foi encontrado um erro de atribuição na linha 8, onde “pontuacaoMinima” possui um tipo diferente da constante 50. Sendo assim, agora temos a seguinte saída:

Teste 4 (Correção 1):

Análise concluída com sucesso.

Conforme identificado pela saída, foi analisado o código com sucesso.

program teste5

<pre>1 /* Teste do meu compilador */ 2 3 program teste5 4 a, b, c, maior is int; 5 outro is char; 6 begin 7 repeat 8 write({A}); 9 read(a); 10 write({B}); 11 read(b); 12 write({C}); 13 read(c); 14 15 16 17 if ((a>b) && (a>c)) then 18 maior = a; 19 20 else 21 if (b>c) then 22 maior = b; 23 24 else 25 maior = c; 26 end 27 end 28 write({Maior valor:}); 29 write (maior); 30 write ({Outro? (S/N)});</pre>

```
31         read(outro);
32     until (outro == 'N' || outro == 'n')
33 end.
```

Teste 5:

Analise concluída com sucesso.

Conforme identificado pela saída, não foi encontrado nenhum erro.

program order

```
1  program order
2      num1, num2, temp is int;
3  begin
4
5      read(num1);
6      read(num2);
7
8      if num1 > num2 then
9          temp = num1;
10         num1 = num2;
11         num2 = temp;
12     end
13
14     write({Menor: });
15     write(num1);
16     write({Maior: });
17     write(num2);
18 end.
```

order:

Compilação concluída com sucesso.

Conforme identificado pela saída, não foi encontrado nenhum erro também.

program factorial

```
1  program factorial
2    num, fact is int;
3  begin
4    read(num);
5    fact = 1;
6    i = 1;
7    while i <= num do
8      fact = fact * i;
9      i = i + 1;
10   end
11   write(fact);
12 end.
```

factorial:

```
Linha: 6
Erro:
Elemento não encontrado
```

Conforme identificado pela saída, não foi encontrado o identificador “i”, dessa forma devemos defini-lo como um inteiro. Sendo assim, agora temos a seguinte saída:

factorial (Correção 1):

```
Compilação concluída com sucesso.
```

Conforme identificado pela saída, não foi encontrado um erro. Sendo assim, foi analisado o código com sucesso.

Conclusão

Em conclusão, a implementação do analisador semântico como parte deste trabalho foi bem-sucedida, atingindo os objetivos propostos. O analisador demonstrou ser capaz de analisar o significado e a coerência das sentenças, identificando erros semânticos e garantindo a consistência das operações realizadas no programa. A utilização de técnicas como a construção de tabelas de símbolos e a aplicação de regras e algoritmos adequados foi fundamental para a eficiência da análise semântica.

A partir deste trabalho, abre-se espaço para possíveis melhorias e aprimoramentos no analisador semântico. Pode-se explorar a incorporação de regras semânticas mais complexas e o uso de técnicas avançadas de análise contextual, visando aprimorar a precisão e a abrangência da análise realizada. Essas melhorias contribuíram para uma análise semântica mais completa e refinada, auxiliando no desenvolvimento de sistemas mais confiáveis e livres de erros semânticos.