

FACULDADE: CENTRO UNIVERSITÁRIO DE BRASÍLIA – UniCEUB

CURSO: CIÊNCIA DA COMPUTAÇÃO

DISCIPLINA: CONSTRUÇÃO DE COMPILADORES

CARGA HORÁRIA: 75 H. A.

ANO/SEMESTRE: 2017/02

PROFESSOR: EDUARDO FERREIRA DOS SANTOS

HORÁRIOS: Quartas às 09h40 e Quintas às 07h40

LABORATÓRIO 03 – ANALISADOR SEMÂNTICO

RESUMO

A construção de compiladores é uma disciplina da computação que tem como objetivo transformar linguagem de programação de alto nível em linguagem de máquina. O ANTLR é uma ferramenta de *parsing* construída em Java que pode ser utilizada para ler, processar, executar ou traduzir texto estruturado em arquivos binários. A utilização da ferramenta ANTLR vai facilitar a implementação de uma gramática de forma a construir um compilador.

OBJETIVOS

Objetivo Geral

Implementar a análise semântica com auxílio da ferramenta ANTLR.

Objetivos Específicos

1. Construir uma gramática eliminando a ambiguidade;
2. Aplicar a precedência na gramática;
3. Realizar a etapa de análise semântica.

EXERCÍCIO 01 – INICIALIZAÇÃO DO PROJETO

Para iniciar o laboratório baixe todos os materiais necessários diretamente da Internet no seguinte endereço: <https://owncloud.eduardosan.com/index.php/s/YenbSOy5QJbFs1e>

A infra-estrutura fornecida contém os seguintes diretórios:

```
.
|-- bin
|-- build.xml
|-- lib
|   |
|   |-- antlr.jar
|   |-- symtab-1.0.8.jar
|-- src
|   |
|   |-- decaf
```

EXERCÍCIO 01 – INICIALIZAÇÃO DO PROJETO

```
| |
| | -- DecafSymbol.java
| | -- DecafSymbolsAndScopes.java
| | -- Main.java
|-- java6035
|   |-- tools
|     |-- CLI
|       |-- CLI.java
```

Os novos testes a serem realizados estão no diretório semantics, que contém a avaliação da etapa. Os outros arquivos fornecidos são os seguintes:

- DecafSymbolsAndScopes.java → Implementação do analisar semântico utilizando listeners para a sua gramática;
- DecafSymbol.java → Validação de tipo a ser implementada na linguagem;
- Main.java → novas regras de processamento para execução do analisador semântico;
- Symtab-1.0.8.jar → Biblioteca do ANTLR para criação de escopos e validadores de tipo.

Copie e cole os nos arquivos no seu projeto, observando as alterações no arquivo Main.java para executar um novo comando: o gerador de código intermediário.

EXERCÍCIO 02 – EXECUTANDO O ANALISADOR SEMÂNTICO

Nas etapas anteriores foi possível implementar uma gramática que capaz de realizar a análise léxica e sintática do compilador. Contudo, para a conclusão do projeto será necessário conhecer todo o conjunto de regras necessárias ao compilador. A descrição completa da linguagem pode ser acessada no endereço <http://www.eduardosan.com/wp-content/uploads/2017/06/decaf-manual-1.pdf>

Essa etapa do projeto consiste nas seguintes tarefas:

1. Criar uma árvore de representação intermediária de alto nível (IR). É possível concluir a tarefa instruindo o ANTLR para criar uma árvore, adicionando algumas ações à gramática para construir uma árvore, ou navegando por uma árvore genérica e construindo você mesmo. Quando o programa estiver executando no modo *debug*, deve ser possível imprimir a árvore de maneira legível para facilitar o *debugging*.
2. Construir as tabelas de símbolos para as classes. Uma tabela de símbolos é um ambiente, ou seja, um mapeamento de identificadores para objetos semânticos tais como declarações de variáveis. Os ambientes são estruturados hierarquicamente, assim como alguns construtos de código-fonte, tais como corpo de classe, corpo de método, corpo de loop, etc.
3. Execute todas as validações semânticas atravessando a árvore e acessando a tabela de símbolos. **Obs.:** As validações em tempo de execução não são necessárias para essa etapa.

EXERCÍCIO 02 – EXECUTANDO O ANALISADOR SEMÂNTICO

Para completar as restrições, altere o arquivo `provided/skeleton/src/decaf/DecafLexer.g4` para adicionar as regras que estão faltando na gramática. Ao terminar a alteração, execute novamente o comando do `ant` e recompile a gramática para validar o resultado.

```
# Agora compile o projeto  
ant
```

Deve ser possível executar o compilador com o seguinte programa:

```
# Execute o scanner  
java -jar dist/Compiler.jar -target inter ../semantics/legal-01.dcf
```

A saída no terminal deve ser o relatório de todos os erros encontrados, ou nenhuma saída se o programa for compilado com sucesso. Depois de implementar a etapa de análise semântica estática, seu compilador deve ser capaz de detectar e relatar todos os erros estáticos (ou seja, em tempo de compilação) em qualquer programa escrito na linguagem Decaf. Todas as validações realizadas nas etapas anteriores também devem estar contidas na saída do programa.

Seu compilador deve possuir um modo *debug* onde deverá imprimir a árvore Ir e as estruturas de dados da tabela de símbolos. Para mostrar os dados deve ser executado o seguinte comando:

```
# Execute o scanner  
java -jar dist/Compiler.jar -target inter -debug ../semantics/legal01
```

SUGESTÕES DE IMPLEMENTAÇÃO

- Será necessário definir classes para as entidades semânticas do programa que representam as propriedades abstratas (tipos de expressão, assinaturas de método, descritores, etc.) e estabelecer correspondências entre elas. Alguns exemplos: Cada expressão tem um tipo; cada declaração de variável introduz uma variável; cada bloco define um escopo. Muitas das propriedades são derivadas da árvore recursivamente.

Na medida do possível, as instâncias das classes de símbolo devem ser “canônicas”, ou seja, devem ser comparadas utilizando igualdade de referência. Desenhe as classes com carinho, valide o código e, principalmente, escreva a documentação!

- Todas as mensagens de erro devem ser acompanhadas do nome do arquivo, linha, e coluna do token relevante para a mensagem de erro. Não é conveniente disparar uma exceção quando encontramos um erro na cadeia de entrada: se você tomar essa decisão somente uma mensagem de erro será apresentada a cada execução do compilador. Uma boa escolha para o front-end é empilhar os erros e mostrar todos os que foram encontrados ao final da execução.

SUGESTÕES DE IMPLEMENTAÇÃO

- A análise semântica deve ser feita utilizando a abordagem **top-down**. Enquanto o componente de verificação de tipos pode ser realizado utilizando a abordagem *bottom-up*, outros tipos não podem. Ex.: detecção de variáveis não utilizadas.

A melhor forma de atingir esse objetivo é utilizar as chamadas de contexto no ANTLR. Um exemplo acontece na declaração de um método:

```
public void enterMethod_decl(DecafParser.Method_declContext ctx) {
    String name = ctx.IDENTIFIER().getText();
    int typeTokenType = ctx.type().start.getType();
    DecafSymbol.Type type = this.getType(typeTokenType);

    // push new scope by making new one that points to enclosing scope
    FunctionSymbol function = new FunctionSymbol(name);
    // function.setType(type); // Set symbol type

    currentScope.define(function); // Define function in current scope
    saveScope(ctx, function);
    pushScope(function);
}
```

No código apresentado um novo ambiente é criado e enviado à pilha do ambiente; o corpo do método é avaliado no contexto da pilha do ambiente e o novo ambiente é descartado ao atingir o fim da execução.

A análise semântica é então expressada como um *listener* no AST. Já que a geração de código, algumas otimizações e impressão dos resultados podem ser implementados utilizando *listeners*, é a abordagem recomendada para uma implementação mais limpa.

- O tratamento de inteiros literais negativos requer algum cuidado. É possível perceber do laboratório anterior que inteiros literais negativos são, na verdade, dois tokens: o inteiro positivo literal precedido por um símbolo '-'. Sempre que o seu analisador top-down encontrar um operador unário negativo, deve verificar se o seu operando é um inteiro literal positivo; se for, deve substituir sua árvore por um único inteiro literal negativo.

BIBLIOGRAFIA

PARR, Terence. **The definitive ANTLR 4 reference**. Pragmatic Bookshelf, 2013. Disponível em <http://www4.di.uminho.pt/~gepl/GQE/documents/books/Pragmatic.The.Definitive.ANTLR.4.Reference.Jan.2013.pdf>

AHO, Alfred V. E Outros. **Compiladores: princípios, técnicas e ferramentas**. PEARSON, 2007.

PRICE, Ana Maria de Alencar. **Implementação de linguagens de programação: compiladores**. SAGRA-LUZZATTO, 2005.

Material inspirado no disponível em <https://ocw.mit.edu/courses/electrical-engineering-and->

BIBLIOGRAFIA

[computer-science/6-035-computer-language-engineering-spring-2010/](#)