

# TRABALHO PRÁTICO - INTERPRETADOR

Bruno Marcos Pinheiro da Silva  
201565552AC

Seany Caroliny Oliveira Silva  
201665566C

## 1. INTRODUÇÃO

Este documento visa descrever as principais características da implementação do Interpretador para a linguagem “*lang*”, proposta na disciplina de Teoria dos Compiladores.

O interpretador desenvolvido é uma extensão da etapa anterior do trabalho, que resultou na geração de uma Parse Tree fornecida pela ferramenta ANTLR<sup>1</sup> após a implementação da análise sintática. Esta Parse Tree foi percorrida com a interface Visitor do próprio ANTLR para a criação de uma Árvore de Sintaxe Abstrata definida por nós e que é posteriormente utilizada em um Visitor customizado para a interpretação do código.

## 2. ESTRUTURA DE ARQUIVOS

O trabalho consiste na seguinte estrutura de arquivos:

- lang/
  - ast/
    - SuperNode.java
    - **Arquivos referentes aos nós da AST**
  - parser/
    - TestParser.java
    - ParseAdaptor.java
    - FinalParser.java
    - CustomErrorListener.java
    - **BuildAstVisitor.java**
    - **InterpretAstVisitor.java**
    - (LangLexer/LangParser.java)
  - testes/...
  - LangCompiler.java
  - LangLexer.g4
  - LangParser.g4
  - Compile.bash
  - CompileAntlr.bash

---

<sup>1</sup> <https://www.antlr.org/>



### 3. COMO EXECUTAR

Para usar o programa, basta executar as seguintes linhas no terminal de comando aberto na pasta do projeto:

- O .jar do ANTLR deve estar na pasta `.\lang` do projeto.
- Para compilar as classes Java e executar o programa, a partir da pasta `lang`:

```
javac -cp ../antlr-4.8-complete.jar ast/*.java parser/*.java LangCompiler.java -d .  
java -classpath ../antlr-4.8-complete.jar lang.LangCompiler -bs
```

- Caso seja necessário criar as classes do ANTLR novamente, deve-se executar os seguintes comandos:

```
java -jar ../antlr-4.8-complete.jar -o ./parser/ LangLexer.g4  
java -jar ../antlr-4.8-complete.jar -o ./parser/ LangParser.g4 -visitor
```

Os arquivos `compile.bash` e `compileAntlr.bash` serão incluídos no projeto para executar esses comandos automaticamente, considerando a presença do ANTLR (`antlr-4.8-complete.jar`) na pasta `lang`.

- A pasta `./testes` possui os testes previamente utilizados para o analisador sintático. Nem todos os arquivos são aceitos pelo interpretador.

### 4. DECISÕES DE PROJETO

#### 4.1. Estratégia de Interpretação

Para a implementação do interpretador utilizamos o padrão Visitor, como apresentado durante as aulas.

A classe `FinalParser.java` foi alterada para realizar o Parse, construir a AST e interpretá-la.

#### 4.2. Nós da Árvore de Sintaxe Abstrata

Para criarmos nossa AST, definimos nós relativos às construções relevantes da nossa linguagem. Alguns nós são utilizados somente para facilitar a construção e outros pelo visitor do ANTLR, não compondo a AST final. Os nós são resumidos na tabela a seguir:



Classe	Construção da Linguagem
<i>Operações Binárias/Unárias</i>	
OpSum	Soma: $a + b$
OpSub	Subtração: $a - b$
OpMul	Multiplicação: $a * b$
OpDiv	Divisão: $a / b$
OpMod	Resto: $a \% b$
OpAnd	Conjunção: $a \&\& b$
OpNot	Negação lógica: $!a$
OpEq	Igualdade: $a == b$
OpLess	Relacional: $a < b$
OpMin	Menos unário: $-a$
OpNotEq	Diferença: $a != b$
<i>Comandos</i>	
CmdAssign	Atribuição: $a = b$
CmdFunctionCall	Chamada de função com alocação dos retornos
CmdIf	if ( exp ) cmd if ( exp ) cmd else cmd
CmdIterate	iterate ( exp ) cmd
CmdList	Lista de comandos
CmdPrint	print exp
CmdRead	read lvalue
CmdReturn	return exp
<i>Expressões/Literais/Referência</i>	
ExpFunctionCall	Chamada de função com seleção do retorno



ExpNew	Alocação: new ...
LiteralBool	true ou false
LiteralChar	'a', 'A', '0', ...
LiteralInt	0, 1, 2, ...
LiteralFloat	3.141526535, 1.0 e .12345
LiteralNull	null
LvalueID	ID
LvalueArray	lvalue[exp]
LvalueSelect	lvalue.ID

O nó menos intuitivo trata-se do **LvalueID**. Este nó possui o ID da variável/referência principal e uma lista de *seletores* que podem ser **LvalueArray** e **LvalueSelect**. Estes seletores são utilizados para acessar os endereços pertinentes relacionados ao ID do LvalueID. É sempre este o tipo do primeiro Lvalue encontrado enquanto a AST é percorrida na interpretação.

### 4.3. Visitor do ANTLR

A interface Visitor do ANTLR é utilizada para construção da AST. Com os nós definidos anteriormente, implementamos a interface base fornecida pela ferramenta na classe `BuildAstVisitor`, que fornece acesso às derivações de cada regra da gramática e a criação manual dos nós que compõem a AST, retornando um `SuperNode`.

Cada função neste visitor corresponde à uma das derivações da gramática. Dentro destas funções, temos o objeto de “contexto” para o nó da árvore de Parse fornecida pelo ANTLR correspondente à derivação corrente na gramática e, nestes contextos, temos funções para visitar os nós filhos da regra corrente.

### 4.4. Visitor para a Interpretação

O visitor implementado para a Interpretação segue o padrão apresentado durante as aulas e foi construído manualmente. Este foi implementado no arquivo `InterpretAstVisitor.java`. Temos funções `visit` para cada nó definido em nossa AST que realizam operações pertinentes às construções correspondentes da linguagem. Nos tópicos a seguir descrevemos as principais características para entendimento do interpretador.





- **datas**: um HashMap que salva os tipos de dados definidos pelo usuário, através de um id e a estrutura Data;
- **funcs**: um HashMap que salva as funções definidas pelo usuário, através de um id e a estrutura Func definida para a função;
- **lvalues**: a resolução de lvalues são realizados de forma recursiva. Um Lvalue possui seletores que podem representar um acesso a um array ([exp]) ou um acesso à propriedade (.id). No caso de acesso a arrays, acessamos o operando de acordo com a posição resolvida por “exp” e, no caso de propriedades, acessamos o valor armazenada no hashmap associado àquela posição através do ID do seletor.
- **new**: neste caso, verificamos se existe uma expressão de seleção. Neste caso, temos a definição de um Array, alocado em uma ArrayList e, caso contrário, a alocação de um novo tipo “Data”, que é alocado em um HashMap com as propriedades do tipo específico.
- **checkArithmeticType**: função implementada para facilitar a conferência e conversão de tipos durante as operações aritméticas.

#### 4.5. Dificuldades e possíveis problemas

Durante a implementação deste interpretador, nos deparamos com alguns problemas, dado que alguns programas estavam sintaticamente corretos mas não possuíam sentido, falhando na interpretação. A maioria destes problemas está relacionado com a falta de conferência de tipos de operações e retornos de função, assim como a ausência de mecanismos para lidar com parâmetros na função ‘main’.

Quanto à dificuldades de implementação, a maior parte consistiu em mapear as construções disponíveis em Java para aquelas da nossa linguagem.

### 5. CONCLUSÃO

Com a conclusão do interpretador, foi possível ganhar mais familiaridade com o conceito de Árvores de Sintaxe Abstrata, assim como o padrão de projeto Visitor. Foi possível notar que somente a análise sintática não é suficiente para determinar se um programa é válido, dado que sua interpretação é passível de vários erros que deveriam ser previamente detectados.

