# Analisador Léxico e Sintático

Vitor Fernandes Dullens - 16/0148260

Universidade de Brasília

## 1 Introdução

Este relatório abordará sobre as primeiras etapas do processo de criação de um tradutor, que consiste na implementação do analisador léxico e sintático para uma linguagem específica, como apresentado no livro base da disciplina [ALSU07]. Neste documento serão descritos com detalhes a motivação por trás desta implementação, assim como a descrição das análises e instruções para a compilação e execução do programa. Também será apresentada uma descrição da linguagem à ser analisada.

# 2 Motivação

Na linguagem C, muitas vezes sentimos falta de operações que facilitam a utilização de conjuntos, como existe em outras linguagens de mais alto nível. Dito isso, afim de facilitar essas operações, uma implementação de uma nova primitiva de dados para conjuntos foi proposta dentro da linguagem C - set, assim como operações para a mesma - add, remove, entre outras.

Abaixo segue um exemplo de código na nova linguagem proposta.

```
int main() {
    set s;
    s = EMPTY;

    add(1 in add(2 in add(3 in s)));
    /* s = (1, 2, 3) */

    remove(1 in s);
    /* s = (2, 3) */
}
```

Além de operações com conjuntos, também foi adicionado um tipo polimórfico - elem que facilita, também, no uso de conjuntos. Mais detalhes sobre a linguagem podem ser encontrados no apêndice A.

## 3 Descrição da análise léxica

Para a implementação do análisador léxico foi utilizado o programa Fast Lexical Analyzer Generator - FLEX [Est], que consiste em uma ferramenta geradora de programas que reconhecem padrões léxicos em textos.

No arquivo de nome lexical.1 é possível visualizar as regras léxicas. Para o tratamento das mesmas são declaradas expressões regulares (regex) que às identificam e após essas declarações existe uma sequência de ações que o analisador executa ao encontrar uma regra. Além das regras e ações, no arquivo lexical.1 também foram definidas funções para leitura de arquivo, assim como três variáveis int line, int column e int errors, que representam, respectivamente, a linha em qual está acontecendo a ação, a coluna e o número de erros encontrados até o momento.

O analisador léxico também é responsável pela atribuição dos tokens que serão utilizados durante a análise sintática. Os tokens são declarados como uma struct Token que possui os parametros char\* body que consiste no token propriamente dito, int line e int column que, respectivamente, representam a linha e columa daquele token. Essa struct é declarada no arquivo do analisador sintático, e pode ser utilizada no analisador léxico utilizando a variavel global yylval.

### 4 Descrição da análise sintática

Para a implementação do análisador sintático foi utilizado o programa Bison [DS], que consiste em um gerador de parser que utiliza de uma gramática livre do contexto para criar uma derivação LR. Para este trabalho foi utilizada a flag %define lr.type canonical-lr para que a derivação realizada seja a LR(1) canônica.

No arquivo de nome syntax.y é possível visualizar a gramática presente no apêndice A com algumas modificações para se encaixar na sintaxe do próprio Bison.

#### 4.1 Árvore Sintática

Pelo modo como é feito o parser pelo próprio Bison, é possível contruir uma árvore sintática abstrata. Para isso, cada não terminal agora é um nó da árvore, e cada terminal é um símbolo, assim como será apresentado na Seção 4.2. Cada um desses nós, consiste em uma estrutura que armazena o simbolo(terminal), qual a regra que foi vista, o nó próximo e o filho. Com essas informações é possível realizar uma DFS a partir da raiz apresentando cada um dos nós que foram visitados e todos os detalhes necessários.

A Figura 1 representa a árvore gerada para um programa de entrada simples.

#### 4.2 Tabela de Símbolos

Durante a passagem do analisador sintático, ele também é responsável por salvar os símbolos, afim de utiliza-los futuramente na análise semântica.

Cada símbolo consiste em uma estrutura que armazena dados que podem ser úteis na próxima etapa do projeto, como o ID da variável ou função declarada, suas respectivas linha e coluna, tipo e se é uma função ou apenas variável.

```
-----ARVORE SINTATICA-----
rogram
| declaration_list
    declaration
| function_declaration [ simbolo -> main ]
           INT_TYPE
           brackets_stmt
              stmts
                 stmt
                  | var_declaration [ simbolo -> a ]
|  | INT_TYPE
               stmts
                  stmt
                     return_stmt
                           or_exp
                               and_exp
                                  relatorional_exp
                                      sum_exp
                                        mul_exp
                                            unary_exp
| primal_exp
                                                const [ simbolo -> 2 ]
```

Figura 1. Árvore Sintática para uma entrada simples

	=TABELA DE SIMB	BOLOS========	
= IDENTIFICADOR	LINHA:COLUNA	TYPE   EH FUNCAO? =	l
========	========	-   ======   ========	l
val	2:9	SET	I
el	12:14	FLOAT   O	l
a	16:16	SET	l
subsum	1:5	SET   1	l
			l

Acima é possível visualizar a tabela de símbolos para o arquivo success2.c.

# 5 Descrição dos arquivos testes

Os testes se encontram na pasta tests/, os arquivos success1.c e success2.c, são testes que contém código correto, já os arquivos error1.c e error2.c contém códigos incorretos, sendo os seus erros, respectivamente:

```
1. SYNTAX ERROR 2:13 - syntax error, unexpected ';'
  LEXICAL ERROR 3:20 - Unidentified character: #
  LEXICAL ERROR 4:9 - Incorrect token format: 321varivel
  SYNTAX ERROR 4:9 - syntax error, unexpected ';', expecting
  ID
  SYNTAX ERROR 9:5 - syntax error, unexpected INT_TYPE,
  expecting ';'
```

```
2. SYNTAX ERROR 5:21 - syntax error, unexpected ';',
   expecting ',' or ')'
   SYNTAX ERROR 12:11 - syntax error, unexpected ';'
```

Basicamente, como é possível observar acima, os erros são apresentados e possuem a linha e coluna na qual eles pertencem. O primeiro arquivo de erro - error1.c - possui tanto erros léxicos, quando erros sintáticos, já o segundo arquivo - error2.c - possui apenas erros sintáticos. Quando um arquivo possui erros não são apresentadas a tabela de símbolos nem a árvore sintática. Além disso, cada erro é apresntado seguido de uma descrição do mesmo.

# 6 Instruções para compilação e execução do programa

O programa foi criado e testado em um sistema operacional Linux - Ubuntu 20.04.1 LTS. É necessária a instalação do FLEX [Est] e do BISON [DS] para a compilação do programa. Ao executar o programa também deverá ser passado o arquivo que será analisado.

Comandos para compilação e execução:

```
$ bison syntax.y
$ flex lexical.1
$ gcc syntax.tab.c lex.yy.c tabela.c arvore.c
$ ./a.out tests/<nome-arquivo>.c
```

Outra alternativa para facilitar a compilação seria utilizar o comando make.

### Referências

- [ALSU07] A.V. Aho, M.S. Lam, R. Sethi, and J.D. Ullman. *Compilers: Principles, Techniques, & Tools.* Pearson/Addison Wesley, 2nd edition, 2007.
- [DS] C. Donnelly and R. Stallman. Bison the yacc-compatible parser generator. Online; Acessado 18 de março de 2021.
- [Est] W. Estes. Flex: Fast lexical analyzer generator. Online; Acessado 21 de fevereiro de 2021.

### A Gramática

```
\langle program \rangle ::= \langle declaration\_list \rangle
\langle declaration | list \rangle ::= \langle declaration \rangle \langle declaration | list \rangle | \langle declaration \rangle
\langle declaration \rangle ::= \langle function\_declaration \rangle \mid \langle var\_declaration \rangle
\langle var\_declaration \rangle ::= \langle type \rangle \langle id \rangle ';'
\langle function\_declaration \rangle ::= \langle type \rangle \langle id \rangle '(' \langle params\_list \rangle ')' \langle brackets\_stmt \rangle
   |\langle type \rangle \langle id \rangle '(' ')' \langle brackets\_stmt \rangle
\langle params\_list \rangle ::= \langle type \rangle \langle id \rangle, \langle param\_list \rangle | \langle type \rangle \langle id \rangle
\langle stmts \rangle ::= \langle stmt \rangle \langle stmts \rangle \mid \langle stmt \rangle
\langle stmt \rangle ::= \langle for\_stmt \rangle \mid \langle if\_else\_stmt \rangle \mid \langle return\_stmt \rangle \mid \langle io\_stmt \rangle
         \langle brackets \ stmt \rangle
         \langle exp\_stmt \rangle
         \langle set \ stmt \rangle
         \langle var\_declaration \rangle
        \langle assignment \rangle ';'
\langle assignment \rangle ::= \langle id \rangle '=' \langle exp \rangle
\langle brackets \ stmt \rangle ::= `\{' \ \langle stmts \rangle \ `\}'
\langle io \ stmt \rangle ::= \text{ read '('} \langle id \rangle ')' ';'
        write (' \langle string \rangle \mid \langle exp \rangle ')' ;'
         writeln' ('\langle string \rangle \mid \langle exp \rangle')' ';'
\langle for\_stmt \rangle ::= \text{ for '('} \langle assignment \rangle ';' \langle exp \rangle ';' \langle assignment \rangle ')' \langle stmt \rangle
\langle if \ else \ stmt \rangle ::= if `(' \langle exp \rangle ')' \langle stmt \rangle
     if '(' \langle exp \rangle ')' \langle brackets\_stmt \rangle else \langle stmt \rangle
\langle return \ stmt \rangle ::= return '; ' | return \langle exp \rangle '; '
\langle set\_stmt \rangle ::= \text{ forall' (' } \langle id \rangle \text{ in } \langle set\_exp \rangle \text{ ')' } \langle stmt \rangle
   | is_set '(' \langle id \rangle | \langle set\_exp \rangle ')'
\langle exp\_stmt \rangle ::= \langle exp \rangle ';' | ';'
\langle exp \rangle ::= \langle or \ exp \rangle \mid \langle set \ exp \rangle
\langle set\_exp \rangle ::= add'(' \langle set\_in\_exp \rangle ')'
        remove'(' \langle set\_in\_exp \rangle')'
        exists'('\langle set\_in\_exp \rangle')'
\langle set\_in\_exp \rangle ::= \langle or\_exp \rangle \text{ in } \langle set\_exp \rangle
\langle or \ exp \rangle ::= \langle or \ exp \rangle ' | | ' \langle and \ exp \rangle | \langle and \ exp \rangle
```

```
Dullens, V.
```

6

```
\langle and\_exp \rangle ::= \langle and\_exp \rangle '&&' \langle relational\_exp \rangle \mid \langle relational\_exp \rangle
\langle relational | exp \rangle ::= \langle relational | exp \rangle \langle relational | op \rangle \langle sum | exp \rangle | \langle sum | exp \rangle
⟨relational op⟩ ::= '<' | '>' | '>=' | '<=' | '==' | '!='
\langle sum\_exp \rangle ::= \langle sum\_exp \rangle '+' \langle mul\_exp \rangle
        \langle sum\_exp \rangle '-' \langle mul\_exp \rangle
       \langle mul\_exp \rangle
\langle mul\_exp \rangle ::= \langle mul\_exp \rangle  '*' \langle primal\_exp \rangle
       \langle mul\_exp \rangle '/' \langle primal\_exp \rangle
  |\langle unary\_exp\rangle
\langle unary\_exp \rangle ::= \langle primal\_exp \rangle \mid `! \ \langle primal\_exp \rangle \mid `-' \ \langle primal\_exp \rangle
        \langle id \rangle '(' arg_list ')'
       \langle id \rangle '(' ')'
\langle primal\_exp \rangle ::= \langle id \rangle \mid \langle const \rangle \mid `(` \langle exp \rangle `)`
\langle \mathit{arg\_list} \rangle ::= \langle \mathit{exp} \rangle, \, \langle \mathit{arg\_list} \rangle \mid \langle \mathit{exp} \rangle
\langle type \rangle ::= \langle basic\_type \rangle \mid \langle elem\_type \rangle \mid \langle set\_type \rangle
\langle const \rangle ::= \langle int\_const \rangle \mid \langle float\_const \rangle \mid \langle empty\_const \rangle
\langle int\_const \rangle ::= \langle digit \rangle +
\langle float \ const \rangle ::= \langle digit \rangle + '.' \langle digit \rangle +
\langle empty\_const \rangle ::= \text{`EMPTY'}
\langle elem \ type \rangle ::= elem
\langle set\_type \rangle ::= set
\langle basic\_type \rangle ::= int \mid float
\langle string \rangle ::= .* | ..*,
\langle id \rangle ::= [a-zA-Z_{-}][\_a-z0-9A-Z]^*
\langle digit \rangle ::= [0-9]
```