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 a ser analisada.

2 Motivação

Na linguagem C, muitas vezes sentimos falta de operações que facilitam a utilização de conjuntos, como existem em outras linguagens de mais alto nível. Dito isso, a fim 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) */

    return 0;
}
```

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

3 Descrição da análise léxica

Para a implementação do analisador 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 parâmetros 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 variável global yylval.

4 Descrição da análise sintática

Para a implementação do analisador 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 construir 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 símbolo (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.

```
-----ARVORE SINTATICA-----
declaration_list
  declaration
     function_declaration [ simbolo -> main ]
       INT_TYPE
       brackets_stmt
          stmts
             stmt
          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

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.

=======TABELA DE SIMBOLOS============			
= IDENTIFICADOR	LINHA:COLUNA	TYPE	EH FUNCAO? =
=========	========	======	=======
val	1 2:9	SET	I 0 I
el	12:14	FLOAT	I 0 I
l a	16:16	SET	I 0 I
subsum	1:5	SET	1
======================================		======	======== 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 apresentado 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 https://www.gnu.org/software/bison/manual/bison.html.
- [Est] W. Estes. Flex: Fast lexical analyzer generator. Online; Acessado 21 de fevereiro de 2021 https://www.gnu.org/software/bison/manual/bison.html.

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]
```