

Laboratório - Analisador Sintático

Gabriel Tomaz Lima¹ - 18/0136607

Universidade de Brasília

1 Motivação

O objetivo deste trabalho é implementar um analisador léxico e sintático para uma linguagem modificada subconjunto da linguagem C, mantendo o padrão de tipos e operações do C e desenvolvendo duas novas primitivas chamadas *set* e *elem*. Segundo [1], a primeira etapa de um compilador é o analisador léxico, tendo objetivo principal ler os caracteres de entrada e produzir uma sequência de tokens como saída que futuramente serão utilizados por um parser na análise sintática. O objetivo da segunda fase de um compilador é a análise sintática ou parsing. Esta etapa usa o primeiro componente do token produzido pelo analisador léxico com o intuito de criar uma árvore sintática abstrata intermediária que representa a estrutura gramatical do fluxo de tokens. Uma forma de representar a árvore de sintaxe que em cada nó configura uma operação e os filhos deste nó configuram os argumentos da operação.

2 Descrição - análise léxica

O analisador léxico lê uma cadeia de caracteres, esta cadeia é proveniente do código recebido como entrada, então o analisador cria os lexemas que são o agrupando dos caracteres. Para cada lexema o analisador produzirá uma saída no formado abaixo.

$$< token - name; attribute - value > \quad (1)$$

A próxima etapa é o analisador sintático que será tratado em uma fase mais avançada deste projeto. No token, o primeiro componente é o token-name que é um símbolo abstrato que será utilizado na análise de sintaxe, e o segundo componente é o attribute-name que aponta para uma entrada na tabela de símbolo para este token.

Caso uma destas entradas, o token não seja reconhecido o analisador deve sinalizar um erro, indicando a linha e a coluna onde ocorreu. O analisador não pode parar a execução quando ocorrer um erro, deve tratá-lo e seguir com o processamento das entradas.

3 Descrição - análise sintática

Em um compilador o analisador obtém uma string de tokens do analisador léxico, verifica se a sequência de nomes de tokens pode ser gerado pela gramática de

origem. Espera-se que o analisador aponte os erros de sintaxe de forma inteligível e possa recuperar-se dos erros mais comuns para continuar o processamento do restante do programa. O analisador constrói uma árvore de análise e passa para o resto do compilador para processamento posterior.

3.1 Árvore Sintática

Para implementação da árvore sintática foi utilizado o software Bison[2]. Neste software regras são definidas para gerar um analisador sintático do tipo bottom-up parser LR(1) canônico. Árvore sintática é construída e preenchida com os terminais(Tokens) e ao final do processo é apresentada. Dois arquivos foram criados para fornecer a estrutura para árvore `tree.c`, `tree.h`.

```
struct TreeNodes {
    struct TreeNodes* brotherNode;
    struct TreeNodes* childNode;
    char* value;
};
```

3.2 Tabela de Símbolos

Ao passo que a árvore sintática é criada, uma tabela de símbolos também é construída com objetivo de armazenar funções ou variáveis declaradas no código analisado. Neste projeto, foram criados dois arquivos nomeados de `symbol_table.c`, `symbol_table.h` contendo a estrutura para construção da tabela.

4 Descrição - arquivos de teste

4.1 1 - Exemplo

O primeiro exemplo não apresenta erros, sem menções a caracteres inválidos.

4.2 2 - Exemplo

O segundo exemplo não apresenta erros, sem menções a caracteres inválidos.

4.3 3 - Exemplo

No terceiro exemplo contido na pasta `src/exemplos` o arquivo `exemplo3`, há ocorrência de erro na linha 7, relacionado com a sintaxe inválida por falta do `;` ao final da linha. Na linha 11 há ocorrência de erro relacionado a falta do prefixo `in`.

4.4 4 - Exemplo

No quarto exemplo contido na pasta *src/exemplos* no arquivo *exemplo4*, há uma ocorrência de erro na linha 5, relacionado com a sintaxe inválida por falta do prefixo *in* na função *remove*. Na linha 13 há um erro sintático, pois um símbolo não esperado **** é encontrado no retorno do método.

5 Instruções do Projeto

Para executar o código é necessário possuir instalados o GCC e o pacote FLEX e Bison .

Seguindo os comandos abaixo é possível executar o código, que se encontra na pasta *trab2-analisador-sintatico/src* .

Ao executar o comando `make(1)`, os comandos dentro do arquivo Makefile serão executados para compilar o projeto, em seguida um arquivo com nome executável de nome *analyse* será criado, este arquivo será executado utilizando o comando (3), que irá printar no console o resultado da análise sintática, no 3 comando também é necessário informar o arquivo que deseja utilizar como entrada, como exemplo do código abaixo. Os arquivos de teste encontram-se na pasta *exemplos*.

5.1 Versões

- 1 - make (GNU Make 3.81)
- 2 - flex 2.5.35 (flex-32)
- 3 - bison (GNU Bison) 3.7.4
- 4 - gcc clang version 11.0.0 (clang-1100.0.33.8)

5.2 Comandos

- ```
1- make
 - flex lexical/lexical.l
 - bison -d sintatic/sintatic.y -Wcounterexamples
 - gcc lex.yy.c sintatic.tab.c symbol_table.c -o analyse tree.c -Wall -ll

2- ./analyse < exemplos/exemplo1.c
```

## 6 Anexos

### 6.1 Gramática

```

<digito> ::= 0 | ... | 9
<STRING> ::= a | ... | z | A | ... | Z | _
<ID> ::= <STRING> <STRING> | <digito> *
<INT> ::= <digito> +
<FLOAT> ::= <digito> + . | <digito> +
<add_ops> ::= + | -
<mult_ops> ::= * | /
<numero> ::= <INT> | <FLOAT>
<set_tipo> ::= set
<elem_tipo> ::= elem
<tipos_basicos> ::= <numero> | <set_tipo> | <elem_tipo>
<logical_ops> ::= '<' | '>' | '>=' | '<=' | '==' | '!='
<term> ::= <ID> | <tipos_basicos> | '(' expr ')'
<list_expr> ::= <expr> ',' <list_expr> | <expr>
<first_term> ::= <term> | "!" <term> | <adds_op> <term>
 | <ID> '(' list_expr ')'
 | <ID> '()'
<mult_expr> ::= <mult_expr> <mult_ops> <first_term> | <first_term>
<arithmetic_expr> ::= <arithmetic_expr> <add_ops> <mult_expr> | <mult_expr>
<logical_expr> ::= <logical_expr> <logical_ops> <arithmetic_expr>
 | <arithmetic_expr>
<op_and_expr> ::= <op_and_expr> '&&' <logical_expr>
 | <logical_expr>
<op_or_expr> ::= <op_or_expr> '||' <op_and_expr>
 | <op_and_expr>
 | <func_in_expr>
<func_in_expr> ::= <op_or_expr> 'IN' <ID> | <op_or_expr> 'IN' <func_expr>
<is_set_expr> ::= is_set '(' var ')' | is_set '(' <func_expr> ')'
<func_expr> ::= add '(' <func_in_expr> ')'
 | remove '(' <func_in_expr> ')'
 | exist '(' <func_in_expr> ')'
<assign> ::= <ID> '=' <expr>
<expr> ::= <op_or_expr> | <func_expr>
<expr_stmt> ::= <expr> ';'
<set_stmt> ::= forall '(' <ID> 'IN' <func_expr> ')' <simple_complex_block_stmt>
 | forall '(' <ID> 'IN' <ID> ')' <simple_complex_block_stmt>
 | <is_set_expr> ';'
<return_stmt> ::= return ';'
 | return <expr> ';'
<simple_complex_block_stmt> ::= <stmt>
 | <block_stmt>

```

```

<block_cond> ::= <simple_complex_block_stmt>
 | <simple_complex_block_stmt> else <simple_complex_block_stmt>
<condition_expr> ::= if '(' <expr> ')', <block_cond>
<iteration_expr> ::= for '(' <assign> ';' <expr> ';' <assign> ')', <blockStmt>
<input_output_expr> ::= write '(' <STRING> ')', ';'
 | write '(' <expr> ')', ';'
 | writeln '(' <STRING> ')', ';'
 | writeln '(' <expr> ')', ';'
 | read '(' <ID> ')', ';'
<stmt> ::= <iteration_expr>
 | <condition_expr>
 | <return_stmt>
 | <input_output_expr>
 | <expr_stmt>
 | <set_stmt>
 | <var_declaration>
 | <assign> ';'
<list_statements> ::= <stmt> <list_statements> | <stmt>
<blockStmt> ::= '{' <list_statements?> '}'
<list_args> ::= <tipos> <id> ', ' <list_args> | <tipos> <ID>
<func_declaration> ::= <tipos> <ID> '(' <list_args> ')', <blockStmt>
 | <tipos> main '(' <list_args> ')', <blockStmt>
<var_declaration> ::= <tipos> <ID> ';'
<main_declaration> ::= <func_declaration> | <var_declaration>
<list_declaration> ::= <list_declaration> <main_declaration>
 | <main_declaration>
<program> ::= <list_declaration>

```

## References

1. Aho, A.V., Lam, M.S., Sethi, R., Ullman, J.D.: Compilers: Principles, Techniques, and Tools (2nd Edition). Addison-Wesley Longman Publishing Co., Inc., USA (2006)
2. Corbett, R., Stallman, R.: Bison - gnu bison - the yacc-compatible parser generator (17/03/2021), <https://www.gnu.org/software/bison/manual/>