UNIVERSIDADE FEDERAL DO PAMPA CURSO DE ENGENHARIA DA COMPUTAÇÃO DISCIPLINA DE LINGUAGENS FORMAIS

Trabalho Prático T1

Írio Rafael de Menezes Borges

Bagé, 16 de Julho de 2018

RESUMO

Este trabalho descreve a implementação de um analisador léxico e sintático deterministico de uma linguagem L, realizado para disciplina de Linguagens formais durante o primeiro semestre de 2018.

Palavras-chave: linguagens formais, gramáticas livre de contexto, compiladores, analisador léxico, analisador sintático, flex, bison, Linguagem de programação C.

SUMÁRIO

1 INTRODUÇÃO	.4
2 DESENVOLVIMENTO	.5
3 CONSIDERAÇÕES FINAIS	16
REFERÊNCIAS	17

1. INTRODUÇÃO

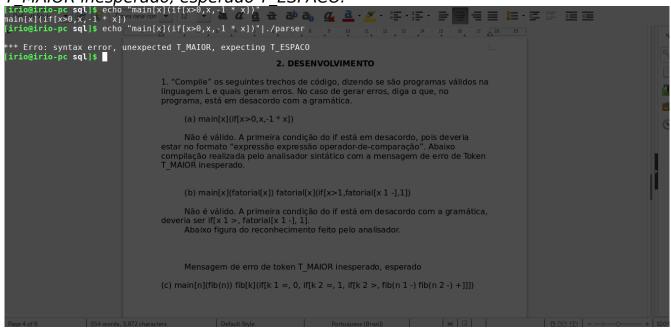
Seja a linguagem de programação L, gerada pela seguinte gramática livre de contexto:

```
<pri><principal> ::= main[<params>](<corpo>)
lista-de-funções> ::= <função>
<lista-de-funções> ::= <função> <lista-de-funções>
<função> ::= <id>[](<corpo>)
<função> ::= <id>[<params>](<corpo>)
<params> ::= <id>,<params>
<params> ::= <id>
<corpo> ::= <id>[]
<corpo> ::= <id>[<args>]
<corpo> ::=if[<cond>,<corpo>,<corpo>]
<args> ::= <arg>
<args> ::= <arg>,<args>
<arg> ::= <exp>
<arg> ::= <corpo>
<exp> ::= <num>
<exp> ::= <id>
<exp> ::= <exp> <exp> +
<exp> ::= <exp> <exp> -
<exp> ::= <corpo>
<cond> ::= <exp> <exp> >
<cond> ::= <exp> <exp> <
<cond> ::= <exp> <exp> =
<cond> ::= <exp> <exp> <>
<id>::= <letra> <seqsimb>
<num> ::= <digito>
<num>::= <digito> <num>
<letra> ::=a|b|c|d|e|f|g|h|i|j|k|l|m|n|o|p|q|r|s|t|u|v|w|x|y|z
<digito> ::=0|1|2|3|4|5|6|7|8|9
<seqsimb> ::=ε
<seqsimb> ::= <letra> <seqsimb>
<seqsimb> ::= <digito> <seqsimb>
```

2. DESENVOLVIMENTO

- 1. "Compile" os seguintes trechos de código, dizendo se são programas válidos na linguagem L e quais geram erros. No caso de gerar erros, diga o que, no programa, está em desacordo com a gramática.
 - (a) main[x](if[x>0,x,-1*x])

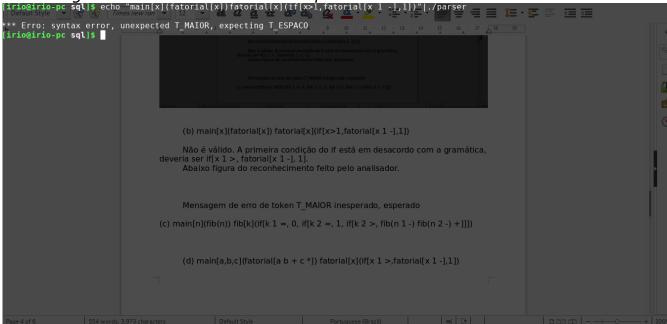
Não é válido. A primeira condição do if está em desacordo, pois deveria estar no formato "expressão expressão operador-de-comparação". Abaixo compilação realizada pelo analisador sintático com a mensagem de erro de Token T MAIOR inesperado, esperado T ESPACO.



(b) main[x](fatorial[x]) fatorial[x](if[x>1,fatorial[x 1 -],1])

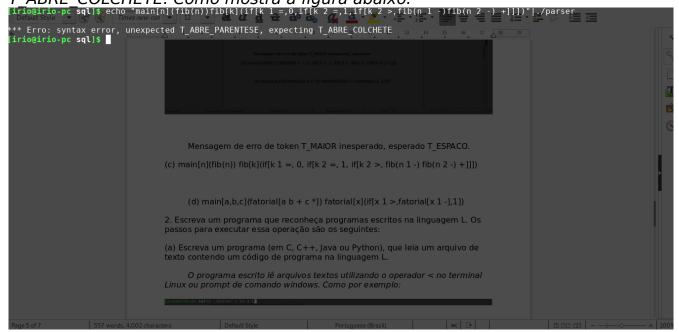
Não é válido. A primeira condição do if está em desacordo com a gramática, deveria ser if[x 1 >, fatorial[x 1 -], 1].

Abaixo figura do reconhecimento feito pelo analisador.

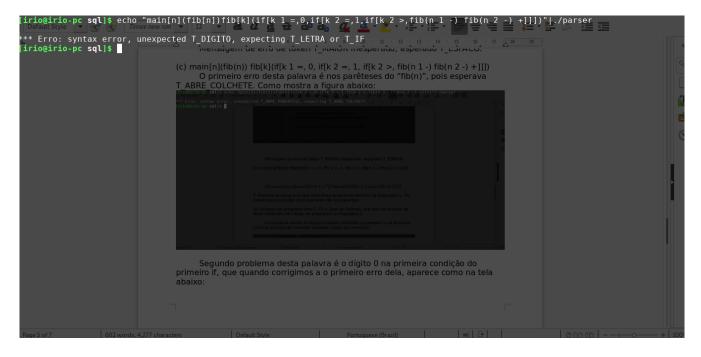


Mensagem de erro de token T MAIOR inesperado, esperado T ESPACO.

(c) main[n](fib(n)) fib[k](if[k 1 = 0, if[k 2 = 1, if[k 2 > 0, fib(n 1 = 0) fib(n 2 = 0) fib(n 2 = 0) fib(n 2 = 0) fib(n 2 = 0) fib(n)", pois esperava T ABRE COLCHETE. Como mostra a figura abaixo:

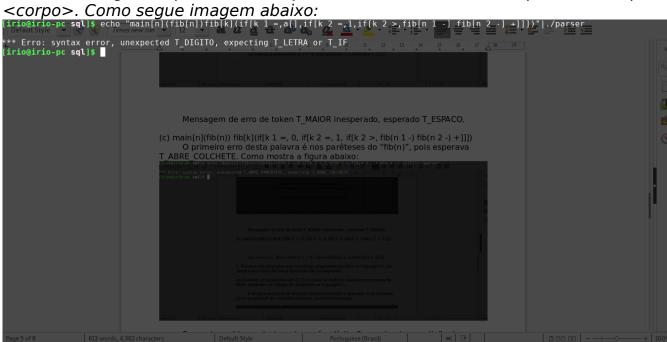


Segundo problema desta palavra é o dígito 0 no primeiro <corpo> do primeiro if, que quando corrigimos o erro anterior, aparece como na tela abaixo:

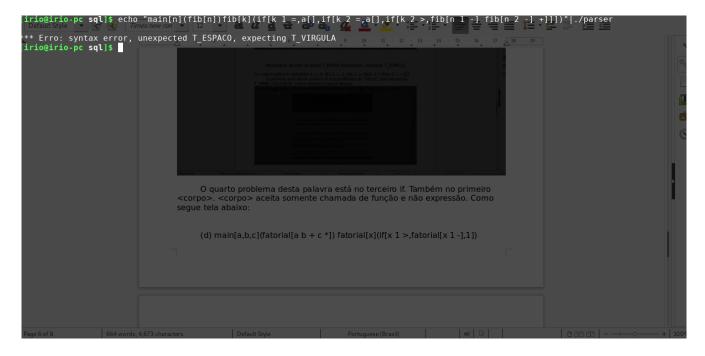


T DIGITO inesperado, esperado T LETRA ou T IF.

O terceiro problema desta palavra, é igual ao anterior, porém no segundo if. Ele tem um dígito na primeira condição, onde deveria ter uma expressão do tipo <corpo>. Como segue imagem abaixo:



O quarto problema desta palavra está no terceiro if. Também no primeiro <corpo>. <corpo> aceita somente chamada de função e não expressão. Como segue tela abaixo:



T_ESPACO inesperado, esperado T_VIRGULA.

(d) main[a,b,c](fatorial[a b + c *]) fatorial[x](if[x 1 >,fatorial[x 1 -],1])

Primeiro erro desta palavra é o caracter *, que dá erro de "Unexpected char

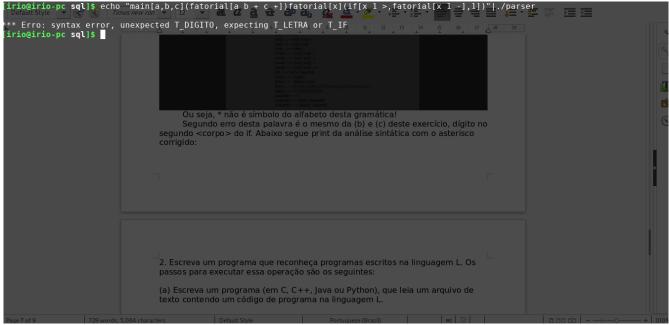
```
| Irio@arto-pc | Square | Irio@arto-pc | Irio@arto-
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                 \langle corpo \rangle : := \langle id \rangle [\langle args \rangle]

\langle corpo \rangle : := if[\langle cond \rangle, \langle corpo \rangle, \langle corpo \rangle]

\langle args \rangle : := \langle arg \rangle
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                       \begin{split} &\langle \operatorname{cond} \rangle ::= \langle \exp \rangle \langle \operatorname{cep} \rangle \\ &\langle \operatorname{cond} \rangle ::= \langle \exp \rangle \langle \exp \rangle \\ &\langle \operatorname{cond} \rangle ::= \langle \exp \rangle \langle \exp \rangle \\ &\langle \operatorname{cond} \rangle ::= \langle \operatorname{exp} \rangle \langle \exp \rangle \\ &\langle \operatorname{cond} \rangle ::= \langle \operatorname{exp} \rangle \langle \exp \rangle \\ &\langle \operatorname{cond} \rangle ::= \langle \operatorname{dep} \rangle \langle \operatorname{cep} \rangle \\ &\langle \operatorname{num} \rangle ::= \langle \operatorname{digito} \rangle \langle \operatorname{num} \rangle \\ &\langle \operatorname{num} \rangle ::= \langle \operatorname{digito} \rangle \langle \operatorname{num} \rangle \\ &\langle \operatorname{letra} \rangle ::= a|b|e|d|e|f|g|h|i|j|k|l|m|n|o|p|q|r|s|t|u|v|w|x|y|z| \\ &\langle \operatorname{digito} \rangle ::= 0|1|2|3|4|5|6|7|8|9| \end{split}
```

Ou seja, * não é símbolo do alfabeto desta gramática!

Segundo erro desta palavra é o mesmo da (b) e (c) deste exercício, dígito no segundo <corpo> do if. Abaixo segue print da análise sintática com o asterisco corrigido:



No caso, troquei o "*" pelo sinal de "+" para testar o restante da palvra.

- 2. Escreva um programa que reconheça programas escritos na linguagem L. Os passos para executar essa operação são os seguintes:
- (a) Escreva um programa (em C, C++, Java ou Python), que leia um arquivo de texto contendo um código de programa na linguagem L.

O programa escrito lê arquivos textos utilizando o operador < no terminal Linux ou prompt de comando windows. Como por exemplo:

[irio@irio-pc sql]\$./parser < ex-a.L</pre>

Ou então usando o comando "echo", como por exemplo: echo "main[a,b,c](fatorial[a b + c +])fatorial[x](if[x 1 >,fatorial[x 1 -],1])"|./parser

O programa que lê o arquivo texto é o próprio parser gerado, e o códigofonte dele segue nos itens (b) e (c) deste exercício.

(b) Escreva um analisador léxico (autômato finito determinístico) que separe os itens do programa em identificadores, números, operadores e demais símbolos delimitadores da linguagem, conforme a gramática dada.

Para análise léxica foi utilizado o software flex, versão 2.6.4 para Manjaro Linux. Segue código do arquivo scanner. I que é onde estão os tokens utilizados na gramática.

```
%{
#include "common.h"
#include "parser.h"
%}
/* Definicões */
LETRA [a-z]
DIGITO [0-9]
ANY CHAR.
FIM LINHA [\n]
%option case-insensitive
%% /* Regras */
"MAIN" { return T MAIN; }
"]" { return T FECHA COLCHETE; }
"(" { return T ABRE PARENTESE; }
")" { return T FECHA PARENTESE; }
"" { return T \overline{VAZIO}; }
{LETRA} { return T LETRA; }
\{DIGITO\}\ \{\ return\ \overline{T}\ DIGITO;\ \}
"+" { return T MAIS; }
"-" { return T MENOS; }
" " { return T ESPACO; }
">" { return T MAIOR; }
"<" { return T MENOR; }
{FIM LINHA} { return T FIM; }
"=" { return T IGUAL; }
{ANY CHAR} {
     printf("Unexpected character in input: '%c' (ASCII=%d)\n", yytext[0],
yytext[0]);
     No caso foram utilizados 17 tokens: T_MAIN, T_ABRE_COLCHETE,
```

No caso foram utilizados 17 tokens: T_MAIN, T_ABRE_COLCHETE, T_FECHA_COLCHETE, T_ABRE_PARENTESE, T_FECHA_PARENTESE, T_VAZIO, T_LETRA, T_DIGITO, T_VIRGULA, T_MAIS, T_MENOS, T_ESPACO, T_MAIOR, T_MENOR, T_FIM, T_IGUAL e T_IF.

Os arquivos common.h e parser.h seguem como apêndice.

Com o parâmetro -o do flex, é gerado um arquivo scanner.c a partir deste arquivo scanner.l. Depois este arquivo c é compilado com o gcc utilizando o parâmetro -c.

(c) A partir da gramática dada e dos elementos identificados no passo anterior, escreva um analisador sintático determinístico que reconheça programas escritos na linguagem L.

O programa utilizado para gerar a gramática foi o bison versão 3.05. Segue conteúdo do arquivo parser.y abaixo:

```
%{
#include "common.h"
#include <stdio.h>
int deuErro = 0;
int teste:
%}
%token T LETRA
%token T DIGITO
%token T MAIN
%token T ABRE COLCHETE
%token T FECHA COLCHETE
%token T ABRE PARENTESE
%token T FECHA PARENTESE
%token T IF
%token T IGUAL
%token T MAIOR
%token T MENOR
%token T MAIS
%token T MENOS
%token T VIRGULA
%token T VAZIO
%token T ESPACO
%token T PONTO E VIRGULA
%token T FIM
%error-verbose
%%
programa:
     principal lista-de-funcoes T FIM
principal:
     T MAIN T ABRE COLCHETE params T FECHA COLCHETE
T ABRE PARENTESE corpo T FECHA PARENTESE
11
```

```
lista-de-funcoes:
     funcao
lista-de-funcoes:
     funcao lista-de-funcoes
funcao:
     id T ABRE COLCHETE T FECHA COLCHETE T ABRE PARENTESE corpo
T FECHA PARENTESE
funcao:
     id T ABRE COLCHETE params T FECHA COLCHETE T ABRE PARENTESE
corpo T FECHA PARENTESE
params:
     id T VIRGULA params
params:
     id
corpo:
     id T ABRE COLCHETE T FECHA COLCHETE
corpo:
     id T ABRE COLCHETE args T FECHA COLCHETE
corpo:
     T_IF T_ABRE_COLCHETE cond T_VIRGULA corpo T_VIRGULA corpo
T FECHĀ CŌLCHETE
args:
     arg
args:
     arg T VIRGULA args
arg:
12
```

```
exp
arg:
     corpo
exp:
     num
exp:
     id
exp:
     exp T_ESPACO exp T_ESPACO T_MAIS
exp:
     exp T_ESPACO exp T_ESPACO T_MENOS
exp:
     corpo
cond:
     exp T_ESPACO exp T_ESPACO cond1
cond1:
     T MAIOR
     |T MENOR
     T IGUAL
     T_MENOR T_MAIOR
id:
     T_LETRA seqsimb
num:
     T_DIGITO num2
num2:
13
```

```
T DIGITO num
segsimb:
     T LETRA segsimb
segsimb:
     T DIGITO segsimb
%%
void yyerror(const char* errmsg)
     deuErro = 1;
     //Print(root);
     printf("\n*** Erro: %s\n", errmsg);
}
int yywrap(void) { return 1; }
int main(int argc, char** argv)
   yyparse();
   if(deuErro == 0){
     printf("\nPalavra ou trecho de codigo reconhecido pela gramatica!!\n");
   }
   return 0;
}
```

Na regra <cond> foi feita uma refatoração a esquerda para eliminar uma ambiguidade que o bison não corrigiu. Os tokens da linguagem também estão presentes neste arquivo. Para a geração do parser.c é utilizado:

bison -d -o parser.c parser.y Após isso precisamos gerar o parser.o com o gcc, como abaixo: gcc -c parser.c

(d) No caso do programa apresentado como entrada possuir erros de sintaxe, o analisador sintático deverá ser capaz de reconstruir a derivação usada, mostrando qual foi o erro que ocorreu.

```
No arquivo parser.y existe a função:
    void yyerror(const char* errmsg)
    {
        deuErro = 1;
        //Print(root);
        printf("\n*** Erro: %s\n", errmsg);
    }
```

Ela mostra o token inesperado e o que era esperado pela gramática, porém não faz a reconstrução da derivação utilizada.

Durante toda construção do scanner.l e do parser.y foi utilizado um makefile, que se mostrou muito útil, pois economiza tempo compilando arquivo por arquivo, apenas digitamos make no terminal e está tudo gerado. Segue o código dele abaixo:

```
parser: parser.o scanner.o
gcc -o parser parser.o scanner.o
parser.o: parser.c
gcc -c parser.c
scanner.o: scanner.c
gcc -c scanner.c
scanner.c:
flex -o scanner.c scanner.l
parser.c: parser.y
bison -d -o parser.c parser.y
```

3. CONSIDERAÇÕES FINAIS

Foi realizado neste trabalho duas etapas para a implementação de um compilador. É visto que é muito mais eficiente utilizar ferramentas já desenvolvidas para análise léxica e sintática do que implementar tudo do começo em alguma linguagem de programação. Neste caso também foi utilizada a técnica de refatoração para eliminar ambiguidades da gramática, ou seja, não é simplesmente "jogar" a gramática no bison que ela está pronta.

Referências bibliográficas:

https://pt.wikipedia.org/wiki/Gram%C3%A1tica_livre_de_contexto http://bughunter.tecland.com.br/criando-um-simples-parser-usando-bison-e-flex