

## Analizador Sintático

Brendon Vicente Rocha Silva  
Graduando em Ciências da Computação  
Universidade Federal de Santa Catarina - UFSC  
Florianópolis, SC, Brasil  
<[brendon.vicente@grad.ufsc.br](mailto:brendon.vicente@grad.ufsc.br)>

Para este trabalho foi necessário o desenvolvimento de um analisador sintático para a linguagem *LCC-2022-2*, gerada pela gramática *CC-2022-2*.

Para executar tal tarefa, foi preciso a implementação de um analisador léxico, para que fosse gerada a sequência de *tokens* utilizada para alimentar o analisador sintático.

O projeto foi desenvolvido em linguagem de programação *Python 3.10*, com auxílio da ferramenta *PLY* e de um módulo para manipulação de gramáticas, parte de um trabalho prévio do autor, disponível [neste link](#).

### MODIFICAÇÕES EM CC-2022-2

Para a segunda parte do presente trabalho foram feitas algumas modificações na gramática proposta, a fim de proporcionar melhor usabilidade e mais comodidade ao se desenvolver códigos na linguagem estudada.

As seguintes modificações foram feitas:

STATEMENT	→ (VARDECL;   ATRIBSTAT;   PRINTSTAT;   READSTAT;   RETURNSTAT;   IFSTAT   FORSTAT   {STATELIST}   break;   <b>FUNCCALL</b> ;   ;)
PARAMLISTCALL	→ (ident, PARAMLISTCALL   ident   <b>FACTOR</b> )?
RETURNSTAT	→ return ( <b>EXPRESSION</b> )?
ATRIBSTAT	→ LVALUE = (EXPRESSION   ALLOCEXPRESSION   <b>FUNCCALL</b> )
FACTOR	→ (int_constant   float_constant   string_constant   null   LVALUE   (NUMEXPRESSION)   <b>FUNCCALL</b> )

## CC-2022-2 NA FORMA CONVENCIONAL

Para transformar CC-2022-2 para a forma convencional foi necessária a adição de alguns símbolos não-terminais (**TYPE**, **INT\_INDEX**, **ALLOC\_SIZE**, **RELOP**, **SUM**, **MULTI** e **NUM\_INDEX**), além de variações “linha” de símbolos já existentes ou recém-adicionados (**ATRIBSTAT'**, **IFSTAT'**, **STATELIST'**, **ALLOC\_SIZE'**, **EXPRESSION'**, **NUMEXPRESSION'**, **TERM'**).

Por fim, a *ConvCC-2022-2* tomou a seguinte forma:

PROGRAM	→ STATEMENT   FUNCLIST   &
FUNCLIST	→ FUNCDEF FUNCLIST   FUNCDEF
FUNCDEF	→ DEF ID ( PARAMLIST ) { STATELIST }
PARAMLIST	→ &   TYPE ID , PARAMLIST   TYPE ID
TYPE	→ INT   FLOAT   STRING
STATEMENT	→ VARDECL ;   ATRIBSTAT ;   PRINTSTAT ;   READSTAT ;   RETURNSTAT ;   IFSTAT   FORSTAT   { STATELIST }   BREAK ;   FUNCCALL ;   ;
VARDECL	→ TYPE ID INT_INDEX
INT_INDEX	→ [ INT_CONSTANT ] INT_INDEX   &
ATRIBSTAT	→ LVALUE = ATRIBSTAT'
ATRIBSTAT'	→ EXPRESSION   ALLOCEXPRESSION
FUNCCALL	→ ID ( PARAMLISTCALL )
PARAMLISTCALL	→ ID , PARAMLISTCALL   ID   FACTOR   &
PRINTSTAT	→ PRINT EXPRESSION
READSTAT	→ READ LVALUE
RETURNSTAT	→ RETURN EXPRESSION   RETURN
IFSTAT	→ IF ( EXPRESSION ) STATEMENT IFSTAT'
IFSTAT'	→ &   ELSE STATEMENT
FORSTAT	→ FOR ( ATRIBSTAT ; EXPRESSION ; ATRIBSTAT ) STATEMENT
STATELIST	→ STATEMENT STATELIST'
STATELIST'	→ &   STATELIST
ALLOCEXPRESSION	→ NEW TYPE ALLOC_SIZE
ALLOC_SIZE	→ [ NUMEXPRESSION ] ALLOC_SIZE'
ALLOC_SIZE'	→ ALLOC_SIZE   &
EXPRESSION	→ NUMEXPRESSION EXPRESSION'
EXPRESSION'	→ &   RELOP NUMEXPRESSION
RELOP	→ <   >   LESS_EQUAL_THAN   GREATER_EQUAL_THAN   EQUAL   DIFFERENT
NUMEXPRESSION	→ TERM NUMEXPRESSION'
NUMEXPRESSION'	→ SUM TERM NUMEXPRESSION'   &
SUM	→ +   -
TERM	→ UNARYEXPR TERM'
TERM'	→ &   MULTI UNARYEXPR TERM'
MULTI	→ *   /   %
UNARYEXPR	→ SUM FACTOR   FACTOR
FACTOR	→ INT_CONSTANT   FLOAT_CONSTANT   STRING_CONSTANT   NULL   LVALUE   ( NUMEXPRESSION )   FUNCCALL
LVALUE	→ ID NUM_INDEX
NUM_INDEX	→ [ NUMEXPRESSION ] NUM_INDEX   &

## RECURSÃO À ESQUERDA DE *ConvCC-2022-2*

Qualquer produção da gramática *ConvCC-2022-2* tem em sua cabeça somente um símbolo não terminal. Além disso, uma produção só terá recursão à esquerda se um não terminal derivar mais à esquerda, em qualquer nível de derivação, a si próprio.

Tendo isso em mente e analisando-se a gramática produzida na seção anterior, é possível constatar que esse não é o caso de nenhuma das produções apresentadas. *ConvCC-2022-2*, portanto, não é recursiva à esquerda.

## FATORAÇÃO À ESQUERDA DE *ConvCC-2022-2*

*ConvCC-2022-2* não está fatorada à esquerda, como evidenciado nas produções:

FUNCLIST	→ FUNCDEF FUNCLIST   FUNCDEF
PARAMLIST	→ TYPE ID , PARAMLIST   TYPE ID
STATEMENT	→ ATRIBSTAT ;   FUNCCALL ;
ATRIBSTAT	→ ID ...
FUNCCALL	→ ID ...
PARAMLISTCALL	→ ID , PARAMLISTCALL   ID   FACTOR
FACTOR	→ ID ...
RETURNSTAT	→ RETURN EXPRESSION   RETURN
FACTOR	→ LVALUE   FUNCCALL
LVALUE	→ ID ...
FUNCCALL	→ ID ...

Para eliminar as ambiguidades foram feitas as seguintes mudanças:

FUNCLIST	→ FUNCDEF FUNCLIST1
FUNCLIST1	→ FUNCLIST   &
PARAMLIST	→ &   TYPE ID PARAMLIST1
PARAMLIST1	→ , PARAMLIST   &
STATEMENT	→ VARDECL ;   PRINTSTAT ;   READSTAT ;   RETURNSTAT ;   IFSTAT   FORSTAT   { STATELIST }   BREAK ;   ;   ID STATEMENT1 ;
STATEMENT1	→ NUM_INDEX = ATRIBSTAT'   ( PARAMLISTCALL )
PARAMLISTCALL	→ ID PARAMLISTCALL1   &
PARAMLISTCALL1	→ &   , PARAMLISTCALL   NUM_INDEX   ( PARAMLISTCALL )
RETURNSTAT	→ RETURN RETURNSTAT1
RETURNSTAT1	→ EXPRESSION   &
FACTOR	→ INT_CONSTANT   FLOAT_CONSTANT   STRING_CONSTANT   NULL   ( NUMEXPRESSION )   ID FACTOR1
FACTOR1	→ NUM_INDEX   ( PARAMLISTCALL )

### ***LL(1)***

A gramática não é *LL(1)*, pois para a entrada da tabela de parsing na célula de ***IFSTAT'*** x ***ELSE*** existem duas produções. Para solucionar o problema, foi adicionado um novo terminal à gramática: ***endif***, representado pelo *token* ***ENDIF***.

Com tal mudança, duas produções foram modificadas:

STATEMENT	→ VARDECL ;   PRINTSTAT ;   READSTAT ;   RETURNSTAT ;   IFSTAT ;   FORSTAT   { STATELIST }   BREAK ;   ;   ID STATEMENT1 ;
IFSTAT'	→ ENDIF   ELSE STATEMENT ENDIF

## ConvCC-2022-2 LL(1)

Por fim, a gramática tomou a seguinte forma:

PROGRAM	→ STATEMENT   FUNCLIST   &
FUNCLIST	→ FUNCDEF FUNCLIST1
FUNCLIST1	→ FUNCLIST   &
FUNCDEF	→ DEF ID ( PARAMLIST ) { STATELIST }
PARAMLIST	→ &   TYPE ID PARAMLIST1
PARAMLIST1	→ , PARAMLIST   &
TYPE	→ INT   FLOAT   STRING
STATEMENT	→ VARDECL ;   PRINTSTAT ;   READSTAT ;   RETURNSTAT ;   IFSTAT ;   FORSTAT   { STATELIST }   BREAK ;   ;   ID STATEMENT1 ;
STATEMENT1	→ NUM_INDEX = ATRIBSTAT'   ( PARAMLISTCALL )
VARDECL	→ TYPE ID INT_INDEX
INT_INDEX	→ [ INT_CONSTANT ] INT_INDEX   &
ATRIBSTAT	→ LVALUE = ATRIBSTAT'
ATRIBSTAT'	→ EXPRESSION   ALLOCEXPRESSION
FUNCCALL	→ ID ( PARAMLISTCALL )
PARAMLISTCALL	→ ID PARAMLISTCALL1   &
PARAMLISTCALL1	→ &   , PARAMLISTCALL   NUM_INDEX   ( PARAMLISTCALL )
PRINTSTAT	→ PRINT EXPRESSION
READSTAT	→ READ LVALUE
RETURNSTAT	→ RETURN RETURNSTAT1
RETURNSTAT1	→ EXPRESSION   &
IFSTAT	→ IF ( EXPRESSION ) STATEMENT IFSTAT'
IFSTAT'	→ ENDIF   ELSE STATEMENT ENDIF
FORSTAT	→ FOR ( ATRIBSTAT ; EXPRESSION ; ATRIBSTAT ) STATEMENT
STATELIST	→ STATEMENT STATELIST'
STATELIST'	→ &   STATELIST
ALLOCEXPRESSION	→ NEW TYPE ALLOC_SIZE
ALLOC_SIZE	→ [ NUMEXPRESSION ] ALLOC_SIZE'
ALLOC_SIZE'	→ ALLOC_SIZE   &
EXPRESSION	→ NUMEXPRESSION EXPRESSION'
EXPRESSION'	→ &   RELOP NUMEXPRESSION
RELOP	→ <   >   LESS_EQUAL_THAN   GREATER_EQUAL_THAN   EQUAL   DIFFERENT
NUMEXPRESSION	→ TERM NUMEXPRESSION'
NUMEXPRESSION'	→ SUM TERM NUMEXPRESSION'   &
SUM	→ +   -
TERM	→ UNARYEXPR TERM'
TERM'	→ &   MULTI UNARYEXPR TERM'
MULTI	→ *   /   %
UNARYEXPR	→ SUM FACTOR   FACTOR
FACTOR	→ INT_CONSTANT   FLOAT_CONSTANT   STRING_CONSTANT   NULL   ( NUMEXPRESSION )   ID FACTOR1
FACTOR1	→ NUM_INDEX   ( PARAMLISTCALL )
LVALUE	→ ID NUM_INDEX
NUM_INDEX	→ [ NUMEXPRESSION ] NUM_INDEX   &

## IMPLEMENTAÇÃO

Para o desenvolvimento do analisador sintático, foi utilizado um módulo (módulo [Grammar](#)), parte de um esforço prévio do autor. Na ferramenta em questão, se implementou um analisador preditivo  $LL(1)$ , assim como um analisador  $SLR(1)$ .

Foi desenvolvida uma nova função, para o trabalho em questão, baseada na solução já implementada, capaz de construir o analisador  $LL(1)$  utilizando-se do analisador léxico, construído com a ferramenta *PLY*.

Como entrada esperada, a nova função deve receber um arquivo de código, escrito na linguagem *LCC-2022-2*.

Caso não haja erros sintáticos, a função retornará o valor booleano ***True***.

Caso erros sintáticos sejam encontrados, uma exceção indicando qual o local do erro, assim como qual entrada na tabela de reconhecimento sintático está vazia será exibida.