



Tecnológico de Monterrey

Diseño de Compiladores

Grupo 1

Profesores

Elda Guadalupe Quiroga González

Héctor Gibrán Ceballos Cancino

Avance 0

Tokens, Diagramas de Sintaxis y Gramática

A01234029 Jazmín Yolistli Santibáñez de la Rosa

8 de octubre de 2022

Lista de Tokens

- Palabras reservadas:

<PROGRAMA>

'main' : 'MAIN',

<DEC_VAR>

'var' : 'VAR',

<TIPO_S>

'int' : 'INT',

'float' : 'FLOAT',

'char' : 'CHAR',

<TIPO_C>

'dataframe' : 'DATAFRAME'

'file' : 'FILE'

<FUNCS>

'func' : 'FUNC',

'void' : 'VOID',

'return' : 'RETURN',

<ESTATUTOS>

'read' : 'READ',

'print' : 'PRINT',

'if' : 'IF',

'else' : 'ELSE',

'while' : 'WHILE',

'for' : 'FOR',

'to' : 'TO',

'step' : 'STEP'

- Definiciones simples de tokens:

OP_ASSIGN : '='

Airthmetic operators

OP_ADD: '+'

OP_SUBTR : '-'

OP_MULT : '**'

OP_DIV : '/'

Logical operators

OP_AND = '&'

OP_OR =

Relational operators

OP_EQ : '=='

OP_NEQ : '!='

OP_LT : '<'

OP_GT : '>'

OP_LTE : '<='

OP_GTE : '>='

Separators

IPAREN : '('

rPAREN : ')'

IBRACE : '{'

rBRACE : '}'

IBRACKET : '['

rBRACKET : ']'

SEP_SEMICOLON : ';'

SEP_COMMA : ','

ignore : '\t'

CTE_F : '[0-9]+(\.[0-9]+)?'

CTE_I : '[0-9]+'

CTE_CHAR : '(\'[a-zA-Z0-9]\')'

LETRERO : '(\"[^(\\"|\\')]*\\")'

COMENTARIO : '\#. *'

Gramática Formal

programa \rightarrow aux_prog aux_prog2 MAIN IPAREN rPAREN cuerpo;

aux_prog \rightarrow dec_var $| \epsilon$;

aux_prog2 \rightarrow dec_func aux_prog2 $| \epsilon$;

cuerpo \rightarrow aux_cuerpo bloque

aux_cuerpo \rightarrow dec_var $| \epsilon$;

dec_var \rightarrow VAR aux_dv;

aux_dv \rightarrow aux_dv2 aux_dv3 ;

aux_dv2 \rightarrow tipo_s $|$ tipo_c ;

aux_dv3 \rightarrow ID aux_dv4 aux_dv6 SEP_SEMICOLON aux_dv7

aux_dv4 \rightarrow arr aux_dv5 $| \epsilon$;

aux_dv5 \rightarrow arr $| \epsilon$;

auxdv6 \rightarrow SEP_COMMA aux_dv3 $| \epsilon$;

aux_dv7 \rightarrow aux_dv $| \epsilon$;

arr \rightarrow IBRACKET aux_arr rBRACKET ;

aux_arr \rightarrow ID $|$ CTE_I ;

call_var \rightarrow ID aux_cv

aux_cv \rightarrow arr aux_cv2 $| \epsilon$;

aux_cv2 \rightarrow arr $| \epsilon$;

tipo_s \rightarrow INT $|$ FLOAT $|$ CHAR

tipo_c \rightarrow DATAFRAME $|$ FILE

params \rightarrow tipo_s call_var aux_params

aux_params \rightarrow SEP_COMMA params $| \epsilon$;

dec_func \rightarrow func_void $|$ func_return

func_void \rightarrow FUNC VOID ID IPAREN aux_fv rPAREN cuerpo

aux_fv \rightarrow params $| \epsilon$;

func_return \rightarrow FUNC tipo_s ID IPAREN aux_fr rPAREN

IBRACE aux_fr2 bloque_return rBRACE

aux_fr \rightarrow params $| \epsilon$;

aux_fr2 \rightarrow dec_var $| \epsilon$;

return → RETURN IPAREN h_exp rPAREN SEP_SEMICOLON

call_func → ID IPAREN aux_cf rPAREN

aux_cf → h_exp aux_cf2 | ε ;

aux_cf2 → SEP_COMMA aux_cf | ε ;

bloque → IBRACE estatuto SEP_SEMICOLON aux_bloque aux_bloque2 rBRACE

aux_bloque → comentario | ε ;

aux_bloque2 → estatuto SEP_SEMICOLON aux_bloque aux_bloque2 | ε ;

bloque_return → estatuto SEP_SEMICOLON aux_bloque aux_bloque2 return

estatuto → asignacion | call_func | leer | escribir | condicion | ciclo_while | ciclo_for |
COMENTARIO

asignacion → call_var OP_ASSIGN h_exp

leer → READ IPAREN call_var aux_leer rPAREN

aux_leer → SEP_COMMA call_var aux_leer | ε ;

escribir → PRINT IPAREN aux_escribir aux_escribir2 rPAREN

aux_escribir → h_exp | LETRERO | CTE_CHAR

aux_escribir2 → SEP_COMMA aux_escribir aux_escribir2 | ε ;

condicion → IF IPAREN h_exp rPAREN bloque aux_condicion

aux_condicion → ELSE bloque | ε ;

ciclo_while → WHILE IPAREN h_exp rPAREN bloque

ciclo_for → FOR IPAREN ID OP_ASSIGN h_exp TO h_exp rPAREN aux_ciclofor bloque

aux_ciclo → STEP h_exp | ε ;

h_exp → s_exp aux_hexp

aux_hexp → OP_AND h_exp | OP_OR h_exp | ε ;

s_exp → exp aux_sexp

aux_sexp → aux_sexp2 exp | ε ;

aux_sexp2 → OP_EQ | OP_NEQ | OP_LT | OP_GT | OP_LTE | OP_GTE

exp → termino aux_exp

aux_exp → OP_ADD exp | OP_SUBTR exp | ε ;

termino → factor aux_termino

$\text{aux_termino} \rightarrow \text{OP_MULT termino} \mid \text{OP_DIV termino} \mid \epsilon ;$

$\text{factor} \rightarrow \text{aux_factor aux_factor2}$

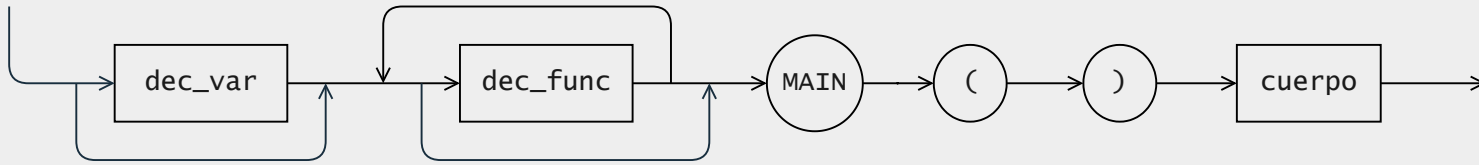
$\text{aux_factor} \rightarrow \text{OP_ADD} \mid \text{OPP_SUBTR} \mid \epsilon ;$

$\text{aux_factor2} \rightarrow \text{CTE_I} \mid \text{CTE_F} \mid \text{h_exp} \mid \text{call_func} \mid \text{call_var}$

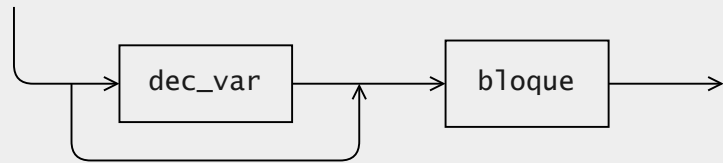
Principales consideraciones semánticas

- Hay variables globales y locales (dentro del main y dentro de cada función).
- Las variables no se inicializan en su declaración.
- Los arreglos son de 1 o 2 dimensiones (arreglos y matrices).
- Las dimensiones de los arreglos sólo pueden ser enteros (o variables de tipo entero).
- Solo puede haber arreglos de enteros y flotantes de tipo simple (tipo_s).
- Las funciones únicamente regresan valores de tipo simple y sus parámetros son de tipo simple.
- Las funciones void no regresan valores.
- Las funciones void no pueden ser llamadas en asignaciones ni expresiones.
- Orden de precedencia de operadores (de mayor a menor)
 1. *, /
 2. +, -
 3. Operadores relacionales: <, >, ==, !=
 4. Operadores lógicos: & and |
 5. Asignación =

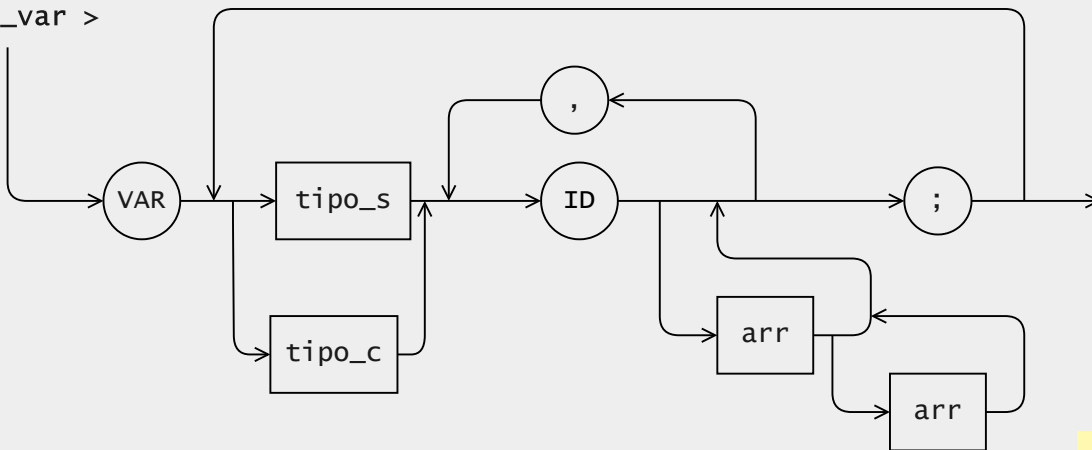
< programa >



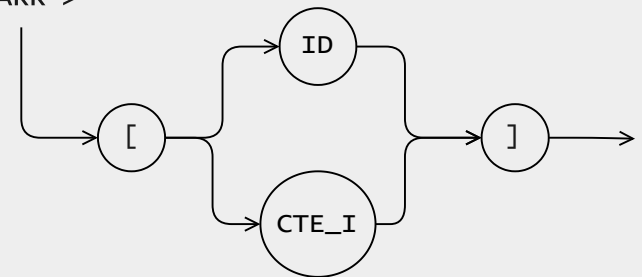
< cuerpo >



< dec_var >

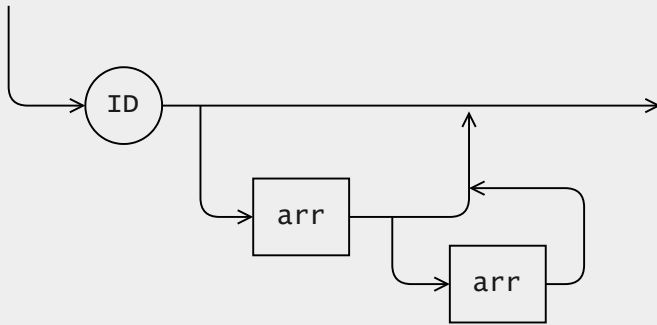


< ARR >

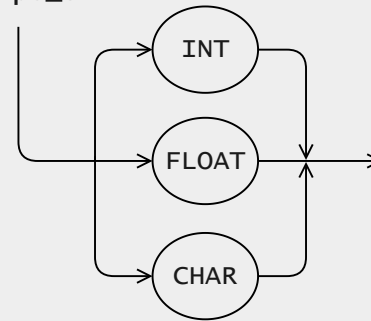


¿Cómo manejar declaración de variables con inicialización?

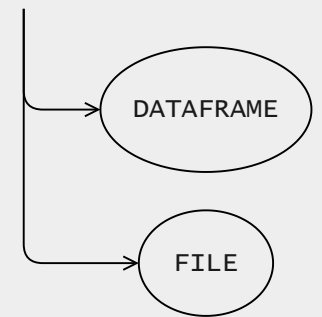
< call_var >



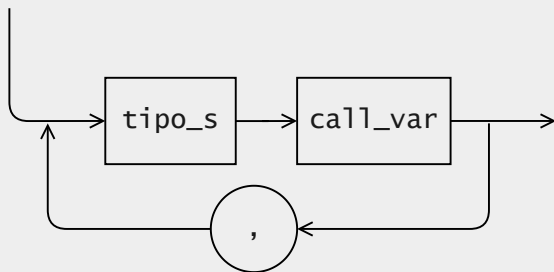
< tipo_s >



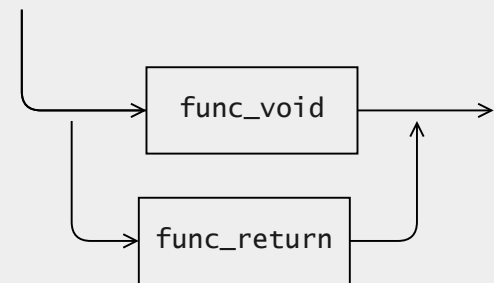
< tipo_c >



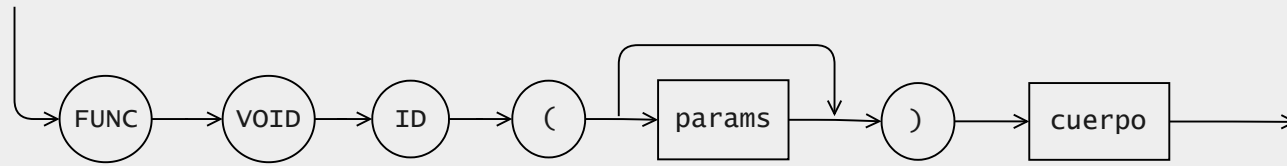
< params >



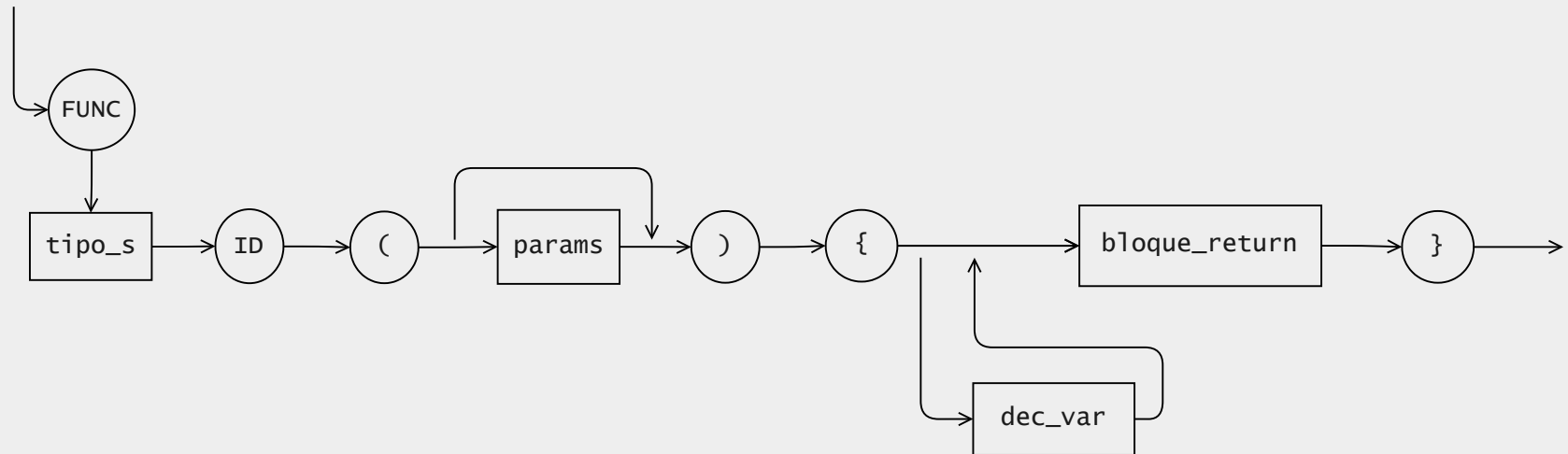
< dec_func >



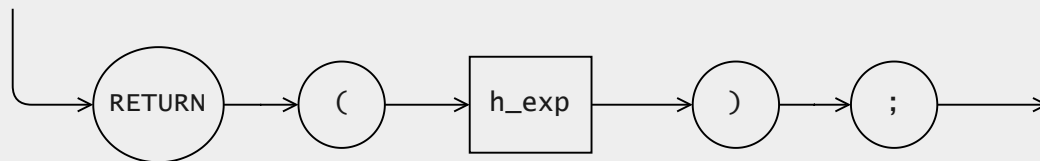
< func_void >



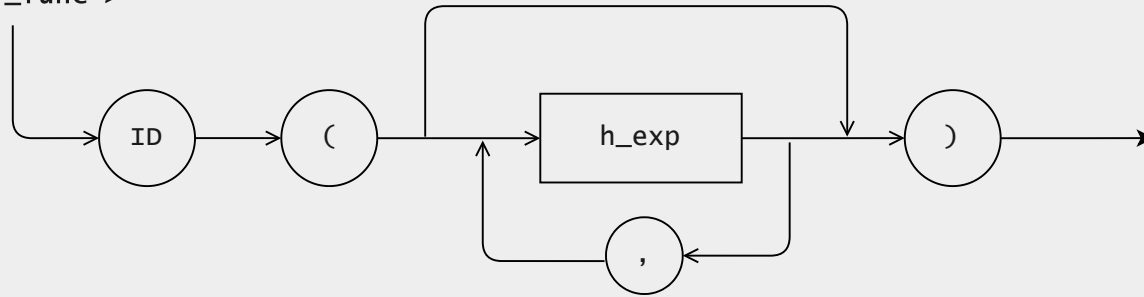
< func_return >



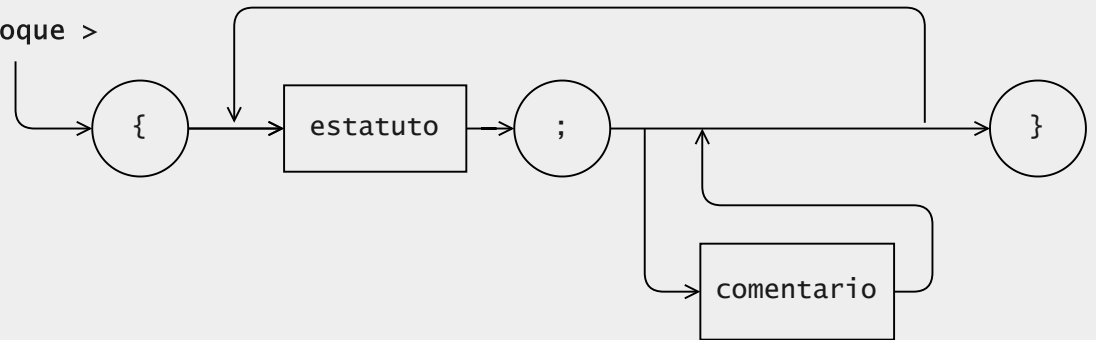
< return >



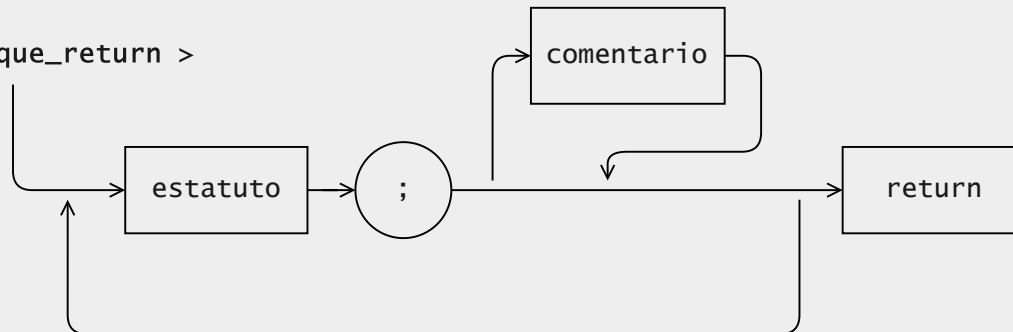
< call_func >



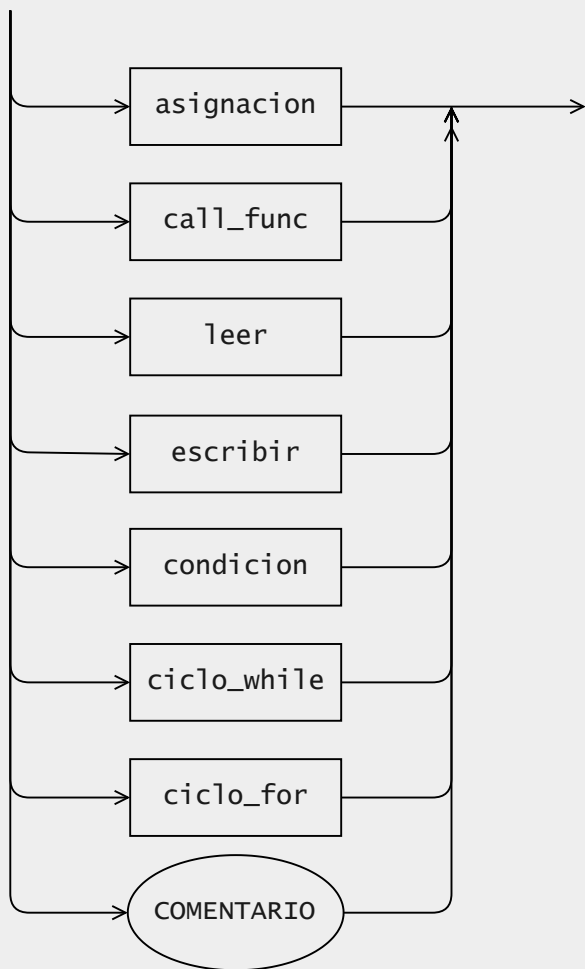
< bloque >



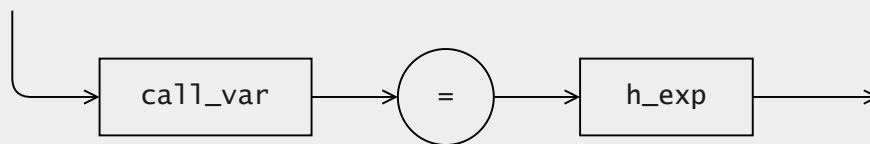
< bloque_return >



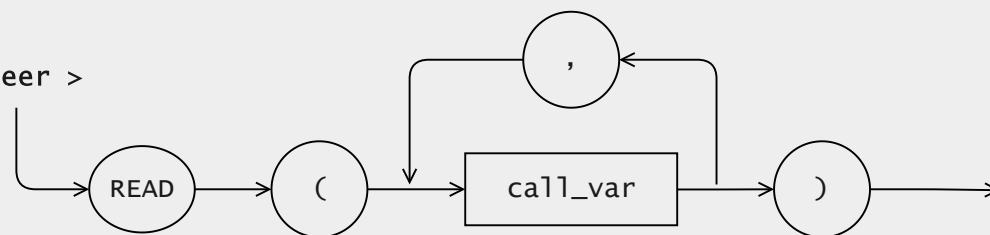
< estatuto >



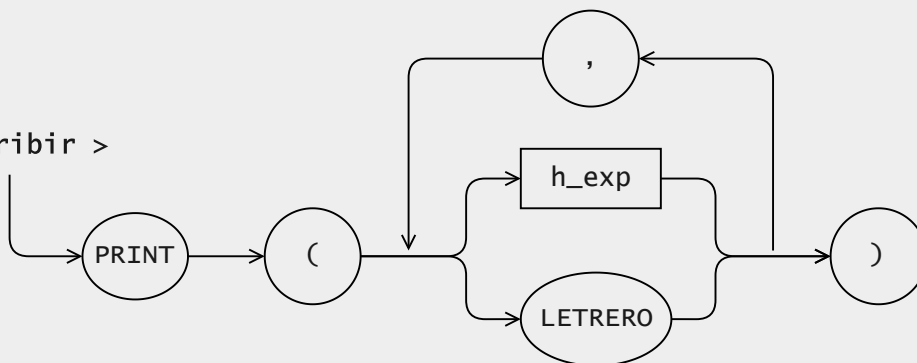
< asignacion >



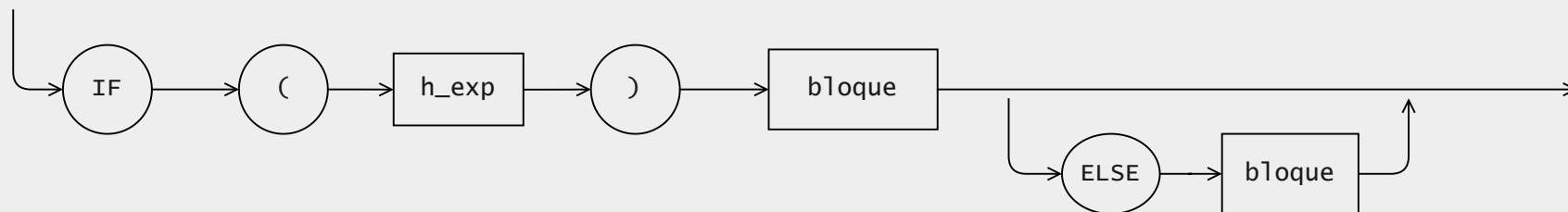
< leer >



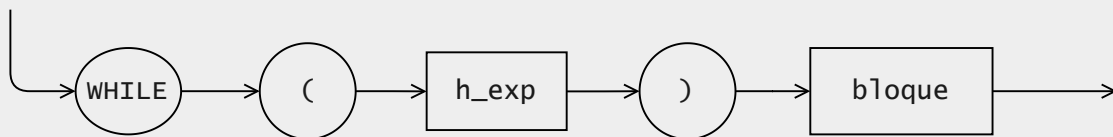
< escribir >



< condicion >



< ciclo_while >



< ciclo_for >

