

Práctica de Procesadores de Lenguaje

Segunda Parte

Fecha de entrega: **Viernes 28 de Mayo de 2010**

Número de grupo: 3

Componentes del Grupo : Ortiz Jaureguizar, Gonzalo
Sanjuán Redondo, Héctor
Tarancón Garijo, Rubén

Requisitos

El lenguaje a procesar

El lenguaje a procesar contiene todas las características fijadas para la primera entrega, más las siguientes

- **Secciones de declaraciones vacías:**

- Se admiten secciones de declaraciones vacías (es decir, sin ninguna declaración).

- **Instrucciones de control:**

- Instrucción *bloque*:
 - Formato: $\{I_0; I_1; \dots; I_n\}$, donde cada I_i es una instrucción. El bloque debe contener, al menos, una instrucción.
 - Semántica operacional informal:
 - Ejecutar I_0 .
 - Ejecutar I_1 .
 - ...
 - Ejecutar I_n .
- Instrucción *if-then-else*.
 - Formato: **if** Exp **then** I_0 **else** I_1 , o bien **if** Exp **then** I (la parte *else* es opcional).
 - La condición (Exp) es una expresión booleana. Tanto I_0 como I_1 como I son instrucciones.
 - La parte *else* siempre se corresponde con la parte *if* más cercana.
 - La semántica operacional informal de **if** E **then** I_0 **else** I_1 es:
 - Evaluar E
 - Si el resultado es *cierto*, ejecutar I_0
 - Si el resultado es *falso*, ejecutar I_1
 - La semántica operacional informal de **if** E **then** I es:
 - Evaluar E
 - Si el resultado es *cierto*, ejecutar I
 - Si el resultado es *falso*, no hacer nada
- Instrucción *while*.
 - Formato: **while** Exp **do** I , con Exp una expresión booleana e I una instrucción.
 - Semántica operacional informal:
 - [*comienzo*] Evaluar Exp
 - Si el resultado es *cierto*
 - Ejecutar I
 - Volver a *comienzo*
 - Si el resultado es *falso*, no hacer nada
- Instrucción *for*.
 - Formato: **for** $v=Exp_0$ **to** Exp_1 **do** I .
 - Exp_0 y Exp_1 son expresiones naturales o enteras, v es una variable cuyo tipo es compatible con el de Exp_0 y Exp_1 , e I es una instrucción.
 - Semántica operacional informal:
 - Evaluar Exp_0
 - Asignar a v el resultado
 - Evaluar Exp_1 (sea t su valor)
 - [*comienzo*] Evaluar $v \leq t$
 - si el resultado es *cierto*
 - Ejecutar I
 - $v \leftarrow v+1$
 - Volver a *comienzo*

- si el resultado es *falso*, no hacer nada

· **Evaluación en circuito corto de operadores booleanos:**

- Los operadores booleanos **and** y **or** se evaluarán en circuito corto.
- Semántica operacional informal de E_0 **and** E_1 :
 - Evaluar E_0 (sea v_0 su valor)
 - si v_0 es *cierto*
 - Evaluar E_1 (sea v_1 su valor)
 - El valor de la expresión es v_1
 - si v_0 es *falso*, el valor de la expresión es v_0
- Semántica operacional informal de E_0 **or** E_1 :
 - Evaluar E_0 (sea v_0 su valor)
 - si v_0 es *falso*
 - Evaluar E_1 (sea v_1 su valor)
 - El valor de la expresión es v_1
 - si v_0 es *cierto*, el valor de la expresión es v_0

· **Tipos construidos:**

- En las secciones de declaraciones se permitirá declarar tipos.
- Cada declaración de tipo comenzará con la palabra reservada **tipo**. A continuación aparecerá un *identificador de tipo*, seguido del símbolo = y seguido de una *descripción de tipo*.
- Las descripciones de tipo pueden ser:
 - Los tipos básicos contemplados en la primera entrega: boolean, character, natural, integer y float.
 - Otro identificador de tipo.
 - La descripción de un tipo *array*: **array** [*num*] **of** *DTipo*, con *num* un número natural, y *DTipo* una descripción de tipo (el *tipo base* del array; es decir, el tipo de los elementos).
 - La descripción de un tipo *registro*: **record** { C_0 ; ...; C_n }.
 - Cada C_i es una descripción de campo. El formato de dicha descripción de campo es *DTipo NombreCampo*.
 - Debe haber, por lo menos, una descripción de campo.
 - No se permiten nombres de campo duplicados.
 - La descripción de un tipo *puntero*: **pointer** *DTipo*.
 - *DTipo* es la descripción del tipo base del puntero (el tipo de los objetos apuntados).
 - Se introduce el literal **null**. Este valor es compatible con cualquier tipo puntero, y denota un puntero que no apunta a ningún objeto.
 - Los punteros pueden compararse mediante = y \neq .
- Como regla general, cuando, al describir un tipo, se utiliza un identificador de tipo, dicho identificador debe haber sido previamente declarado. La excepción a esta regla es en la descripción del tipo base en un tipo *puntero*: en este caso, se permite referir, además, cualquier otro identificador de tipo de los declarados en la misma sección de declaraciones.
- Los tipos de las variables pueden ser descripciones de tipos arbitrarias.
- Para decidir si un objeto puede asignarse a otro objeto, se llevará a cabo una comprobación estructural de sus tipos de acuerdo con las reglas siguientes:
 - Un objeto de tipo boolean únicamente puede asignarse a otro objeto de tipo boolean.
 - Un objeto de tipo character únicamente puede asignarse a

otro objeto de tipo *character*.

- Un objeto de tipo natural puede asignarse a otro objeto de tipo natural, a un objeto de tipo integer, o a un objeto de tipo float.

- Un objeto de tipo integer puede asignarse a otro objeto de tipo integer, o a un objeto de tipo float.

- Un objeto de tipo float puede asignarse únicamente a otro objeto de tipo float.

- Un objeto de tipo *array* puede asignarse únicamente a otro objeto de tipo *array*. Además, ambos objetos deben: (i) tener el mismo número de elementos, (ii) tener tipos base estructuralmente compatibles.

- Un objeto de tipo *registro* puede asignarse únicamente a otro objeto de tipo *registro*. Además:

- Ambos registros deben tener exactamente el mismo número de campos.

- Sea n el número de campos en ambos registros. Para cada i ($1 \leq i \leq n$), los campos que aparecen declarados en las posiciones i -ésimas en los tipos de ambos registros han de tener el mismo nombre, y, además, tipos estructuralmente compatibles.

- Un objeto de tipo *puntero* puede asignarse únicamente a otro objeto de tipo *puntero* siempre y cuando los tipos base sean estructuralmente compatibles.

- Al considerar identificadores de tipo, se entenderá que dichos identificadores son equivalentes a sus descripciones de tipo asociadas.

- Si, durante el proceso de comprobación de compatibilidad estructural, se plantea más de una vez la compatibilidad estructural del mismo par de tipos, ambos tipos deben considerarse estructuralmente compatibles.

- A fin de acceder a los diferentes elementos de un objeto de tipo estructurado, pueden utilizarse *designadores*. Estos designadores se ajustan a la siguiente estructura:

- Una variable o parámetro formal (ver más adelante) es un designador. Su tipo será el tipo de la variable o parámetro.

- $d[Exp]$, con d un designador de tipo *array* y Exp una expresión entera. El tipo de $d[Exp]$ es el tipo base del array.

- $d.campo$, donde d es un designador de tipo *registro*, y $campo$ es un campo de dicho registro. El tipo de $d.campo$ es el tipo del campo.

- $d->$, con d un designador de tipo *puntero*. El tipo que resulta será el tipo base del puntero.

- Los designadores son una generalización de las variables en la versión anterior del lenguaje: pueden jugar tanto el papel de expresiones básicas, como aparecer en la parte izquierda de una asignación.

- Se añaden dos nuevos tipos de instrucciones:

- *Instrucción de reserva de memoria*. Comienza con la palabra reservada **new**, seguida de un designador de tipo *puntero*. Su efecto es crear un nuevo objeto del tipo base del puntero, e inicializar el puntero con la dirección de dicho objeto.

- *Instrucción de liberación de memoria*. Comienza con la palabra

reservada **dispose**, seguida de un designador de tipo *puntero*. Su efecto es liberar el espacio ocupado por el objeto apuntado por el puntero.

· **Subprogramas:**

- En las secciones de declaraciones se permitirá declarar procedimientos.
- Cada declaración de procedimiento constará de una *cabecera* y un *cuerpo*.
- Formato de la cabecera: **procedure** *nombreProcedimiento*(P_0, \dots, P_n)
 - Cada P_i es un *parámetro formal*, que puede ser:
 - Por valor: *DTipo param*. *DTipo* es la descripción del tipo del parámetro, y *param* su nombre.
 - Por variable: **var** *DTipo param*.
 - La lista de parámetros es opcional.
- Dos posibles clases de cuerpo:
 - *Cuerpo definido*: $\{D_0; \dots; D_n \& I_0; \dots; I_m\}$. Cada D_i es una declaración (se admite que no haya declaraciones). Cada I_j es una instrucción (ha de haber, al menos, una instrucción).
 - *Cuerpo diferido*: palabra reservada **forward**.
- En una sección de declaraciones:
 - Un mismo procedimiento puede tener, a lo sumo, dos declaraciones: una con **forward**, y otra con el cuerpo definido.
 - En caso de que aparezca una declaración con **forward**, deberá aparecer obligatoriamente, y con posterioridad a la misma, una declaración con cuerpo definido.
 - A todos los efectos, ambas declaraciones declaran un único procedimiento. La declaración con cuerpo **forward** sirve para permitir procedimientos mutuamente recursivos.
- No puede haber parámetros duplicados. Así mismo, los nombres de los parámetros deben ser diferentes de los nombres de variables, tipos y procedimientos declarados en la sección de declaraciones del procedimiento.
- El nombre del procedimiento no debe coincidir con el nombre de ninguno de los parámetros. Tampoco debe coincidir con ningún nombre de variable, tipo o procedimiento declarado en su sección de declaraciones.
- El lenguaje adoptará un convenio de *ámbito léxico* para asociar el uso de los nombres con sus declaraciones. Cada ocurrencia de un identificador en la descripción de un tipo o en una instrucción deberá corresponderse con una declaración de variable, tipo o procedimiento. Dicha declaración se buscará primeramente en la sección de declaraciones del bloque en el que está la ocurrencia. Si no aparece allí, se buscará en el bloque padre, ... y así sucesivamente.
- Se introduce un nuevo tipo de instrucción: instrucción de *invocación de procedimiento*.
 - Formato: *nombreProcedimiento* (E_0, \dots, E_n).
 - Cada parámetro real E_i es una expresión.
 - Una expresión se dice que tiene *modo var* si es, bien un designador, bien una expresión de la forma (E), siendo E una expresión en *modo var*.
 - El número y el tipo de los parámetros reales deberá coincidir con el número y el tipo de los correspondientes parámetros formales.
 - Así mismo, cuando el modo del parámetro formal es *var*, el

- modo del correspondiente parámetro real también debe ser *var*, y el paso de parámetros se realizará *por variable*.
- Los procedimientos pueden invocarse recursivamente.

1. Definición léxica del lenguaje

Especificación formal del léxico del lenguaje (a veces llamado microsintaxis) utilizando definiciones regulares.

```
& ::= &
id ::= [a-zA-Z][a-zA-Z0-9]*
: ::= :
:= ::= :=
tipos ::= boolean | character | natural | integer | float
; ::= ;
< ::= <
> ::= >
<= ::= <=
>= ::= >=
= ::= =
= /= ::= = /=
+ ::= \+
- ::= \-
* ::= \*
/ ::= /
% ::= %
and ::= and
or ::= or
not ::= not
<< ::= <<
>> ::= >>
(nat) ::= \ (nat \)
(int) ::= \ (int \)
(char) ::= \ (char \)
(float) ::= \ (float \)
litNat ::= ([1-9][0-9]*|0)
litFlo ::= ([1-9][0-9]*|0)(
    \.0|
    \.([0-9]*[1-9])|
    \.([0-9]*[1-9])(e|E)-?([1-9][0-9]*|0)|
    (e|E)-?[1-9][0-9]*|0
)
litTrue ::= true
litFalse ::= false
litCha ::= '[a-zA-Z0-9]'
| ::= \|
( ::= \(
) ::= \)
comentario ::= #.*\n
in ::= in
out ::= out
if ::= if
then ::= then
else ::= else
{ ::= \{
} ::= \}
while ::= while
do ::= do
for ::= for
to ::= to
tipo ::= tipo
array ::= array
of ::= of
record ::= record
pointer ::= pointer
null ::= null
```

$\wedge ::= \backslash \wedge$
 $\text{new} ::= \text{new}$
 $\text{dispose} ::= \text{dispose}$
 $\text{procedure} ::= \text{procedure}$
 $\text{var} ::= \text{var}$
 $\text{forward} ::= \text{forward}$
 $\text{-} > ::= \backslash \text{-} \backslash >$
 $\cdot ::= \backslash \cdot$
 $[::= \backslash [$
 $] ::= \backslash]$
 $, ::= \backslash ,$

2. Definición sintáctica del lenguaje

2.1. Descripción de los operadores

Los operadores del lenguaje son los siguientes. Todos asocian a derechas, excepto los de nivel 3:

<u>Operador</u>	<u>Aridad:</u>
Nivel 0 – menor prioridad	
<	2
>	2
<=	2
>=	2
=	2
=/=	2
Nivel 1	
+	2
-	2
or	2
Nivel 2	
*	2
/	2
%	2
and	2
Nivel 3	
>>	2
<<	2
Nivel 4 – mayor prioridad	
not	1
-	1
(float)	1
(int)	1
(nat)	1
(char)	1
	1

2.2. Formalización de la sintaxis

Programa \rightarrow Declaraciones & Instrucciones

Declaraciones \rightarrow Declaraciones ; Declaracion

Declaraciones \rightarrow Declaración

Declaracion \rightarrow DeclaracionTipo

Declaracion \rightarrow DeclaracionVariable

Declaracion \rightarrow DeclaracionProcedimiento

DeclaracionTipo \rightarrow tipo id = Tipo

DeclaraciónVariable \rightarrow id : Tipo

DeclaracionProcedimiento \rightarrow procedure id FParametros forward

DeclaracionProcedimiento \rightarrow procedure id FParametros Bloque

Bloque \rightarrow Declaraciones & Instrucciones

Bloque \rightarrow Instrucciones

FParametros \rightarrow (LParametros)

FParametros \rightarrow λ

LParametros \rightarrow LParametros , FParametro

LParametros \rightarrow FParametro

FParametro \rightarrow var Tipo id

FParametro \rightarrow Tipo id

Tipo \rightarrow Boolean

Tipo \rightarrow character

Tipo \rightarrow Float

Tipo \rightarrow Natural

Tipo \rightarrow id

Tipo \rightarrow array [Expresion] of Tipo

Tipo \rightarrow record { Campos }

Tipo \rightarrow pointer Tipo

Campos \rightarrow Campos ' ; ' Campo

Campos \rightarrow Campo

Campo \rightarrow id : Tipo

Instrucciones \rightarrow Instrucción ; Instrucciones

Instrucciones \rightarrow Instrucción

Instrucción \rightarrow InsProcedimiento

Instrucción \rightarrow InsLectura

Instrucción \rightarrow InsEscritura

Instrucción \rightarrow InsAsignación

Instrucción \rightarrow InsCompuesta

Instrucción \rightarrow InsIf

Instrucción \rightarrow InsWhile

Instrucción \rightarrow InsFor

Instrucción \rightarrow InsNew

Instrucción \rightarrow InsDis

InsProcedimiento \rightarrow id AParametros

AParametros \rightarrow (LParametros)

AParametros \rightarrow λ

LParametros \rightarrow LParametros , Expresion

LParametros \rightarrow Expresion

InsLectura \rightarrow in(id)

InsEscritura \rightarrow out(Expresion)

InsAsignación \rightarrow Mem := Expresión

InsCompuesta \rightarrow { Instrucciones }

InsIf \rightarrow if Expresion then Instrucción Pelse

PElse \rightarrow else Instrucción

PElse $\rightarrow \lambda$

InsWhile \rightarrow while Expresion do Instrucción

InsFor \rightarrow for id=Expresion to Expresion do Instruccion

InsNew \rightarrow new Mem

InsDis \rightarrow dispose Mem

Mem \rightarrow id

Mem \rightarrow Mem \rightarrow

Mem \rightarrow Mem[Exp]

Mem \rightarrow Mem. id

Expresión \rightarrow ExpresiónNiv1 OpNiv0 ExpresiónNiv1

Expresión \rightarrow ExpresiónNiv1

ExpresiónNiv1 \rightarrow ExpresiónNiv1 OpNiv1 ExpresiónNiv2

ExpresiónNiv1 \rightarrow ExpresiónNiv2

ExpresiónNiv2 \rightarrow ExpresiónNiv2 OpNiv2 ExpresiónNiv3

ExpresiónNiv2 \rightarrow ExpresiónNiv3

ExpresiónNiv3 \rightarrow ExpresionNiv4 OpNiv3 ExpresiónNiv3

ExpresiónNiv3 \rightarrow ExpresiónNiv4

ExpresiónNiv4 \rightarrow OpNiv4 ExpresiónNiv4

ExpresiónNiv4 \rightarrow | Expresión |

ExpresiónNiv4 \rightarrow (Expresión)

ExpresiónNiv4 \rightarrow Literal

ExpresionNiv4 \rightarrow Mem

Literal \rightarrow litNat

Literal \rightarrow litFlo

Literal \rightarrow litTrue

Literal \rightarrow litFalse

Literal \rightarrow litchi

Literal \rightarrow litNull

OpNiv0 \rightarrow <

OpNiv0 \rightarrow >

OpNiv0 \rightarrow <=

OpNiv0 \rightarrow >=

OpNiv0 \rightarrow =

OpNiv0 \rightarrow /=

OpNiv1 \rightarrow +

OpNiv1 \rightarrow -

OpNiv1 → or

OpNiv2 → *

OpNiv2 → /

OpNiv2 → %

OpNiv2 → and

OpNiv3 → >>

OpNiv3 → <<

OpNiv4 → not

OpNiv4 → -

OpNiv4 → (float)

OpNiv4 → (int)

OpNiv4 → (nat)

OpNiv4 → (char)

3. Estructura y construcción de la tabla de símbolos

Nuestro lenguaje está estructurado en bloques, por tanto nos es necesario una gestión de ámbitos para controlar si en un determinado momento una variable está disponible o no, ya que no todas las variables se declaran al inicio del programa, sino que pueden ser declaradas en procedimientos. Por este motivo hemos utilizado una pila de tabla de símbolos.

La información que necesitamos almacenar en cada tabla de símbolos es la siguiente:

El símbolo que identifica la variable

Una colección de propiedades asociadas a la variable, como clase, tipo, dir, nivel

Tabla de Símbolos	
"edad"	<clase:var, tipo: <t:integer>, dir:0, nivel:1>
"dni"	<clase:pvar, tipo: <t:float>, dir:1, nivel:1>
...	...

El tipo en este caso es bastante complejo y dependiendo de si es de un tipo u otro deberá llevar unos u otros parámetros.

Por ejemplo los booleanos son <t:boolean, tam:1>, los array son <t:array, nelem, tbase, tam>, etc...

3.1. Estructura de la tabla de símbolos

Descripción de las operaciones de la tabla de símbolos, definiendo la cabecera de dichas operaciones, así como describiendo informalmente su cometido, incluyendo el propósito de cada uno de sus parámetros.

creaGestor():GestorTS

El resultado es un gestor vacío.

creaTS():GestorTS

Añade una nueva tabla de símbolos al gestor

inserta(ts:GestorTS, id:String, props: PropsTs):GestorTs

El resultado es el gestor resultante de añadir id y sus propiedades a la tabla de símbolos de la

pila.

existe(ts: GestorTS, id:String):Boolean

El resultado es true si id aparece en alguna de las tablas de símbolos de la pila, false en caso contrario.

getProps(ts:GestorTS id:String):PropsTs

Te devuelve las propiedades del id que pasas como parámetro.

3.2. Construcción de la tabla de símbolos

3.2.1 Funciones semánticas

3.2.2 Atributos semánticos

Categoría Programa

ts: sintetizado. Es la tabla de símbolos que se va construyendo. Se sintetiza de las declaraciones.

tsh: heredado. Es la tabla de símbolos que se va pasando a cada una de las declaraciones de variables, tipo y procedimientos para ver si hay algo ya declarado. Se hereda a las declaraciones, parámetros, tipos.

Categoría Declaraciones

props: sintetizado. Es toda la información que se guarda de cada entrada de la tabla de símbolos. Se almacena el modo, el tipo, la dirección y el nivel.

Categoría FParametros

parámetros: sintetizado. Existe un atributo por procedimiento y guarda la información relativa a los parámetros (modo y tipo). Este atributo se sintetiza de LFPParametros y LFPParametro

Categoría Campo

campo: sintetizado. Guarda la información (id , tipo) de cada “campo” de un registro.

3.2.3 Gramática de atributos

Gramática de atributos que formaliza la construcción de la tabla de símbolos.

Programa → Declaraciones & Instrucciones

```
Programa.ts      = Declaraciones.ts
Instrucciones.tsh = Declaraciones.ts
Declaraciones.tsh = creaTS()
Declaraciones.nh  = 0
```

Declaraciones → Declaraciones ; Declaracion

```
Declaraciones1.tsh = Declaraciones0.tsh
Declaracion.tsh    = Declaraciones1.ts
Declaraciones0.ts  =
    inserta(Declaraciones1.ts, Declaracion.id, Declaracion.props)
Declaraciones1.nh  = Declaraciones0.nh
Declaracion.nh     = Declaraciones0.nh
Declaracion0.n     = max(Declaraciones1.n, Declaracion.n)
```

Declaraciones → Declaración

```
Declaracion.tsh    = Declaraciones.tsh
```

```

Declaracion.nh          = Declaraciones.nh
Declaraciones.ts      =
    inserta(Declaraciones.tsh, Declaracion.id, Declaracion.props)
Declaraciones.n        = Declaracion.n

```

Declaracion → DeclaracionTipo

```

Declaracion.id          = DeclaracionTipo.id
Declaracion.props      = DeclaracionTipo.props
DeclaracionTipo.tsh    = Declaracion.tsh
DeclaracionTipo.nh     = Declaracion.nh

```

Declaracion → DeclaracionVariable

```

Declaracion.id          = DeclaracionVariable.id
Declaracion.props      = DeclaracionVariable.props
DeclaracionVariable.tsh = Declaracion.tsh
DeclaracionVariable.nh = Declaracion.nh

```

Declaracion → DeclaracionProcedimiento

```

Declaracion.id          = DeclaracionProcedimiento.id
Declaracion.props      = DeclaracionProcedimiento.props
DeclaracionProcedimiento.tsh = Declaracion.tsh
DeclaracionProcedimiento.nh = Declaracion.nh

```

DeclaracionTipo → tipo id = Tipo

```

DeclaracionTipo.id      = id.lex
DeclaracionTipo.props   =
    <clase:tipo, tipo:DeclaracionTipo.tipo, nivel: DeclaracionTipo.nh>
DeclaracionTipo.tipo    = Tipo.tipo
Tipo.tsh                = DeclaracionTipo.tsh

```

DeclaraciónVariable → Tipo id

```

DeclaracionVariable.id  = id.lex
DeclaracionVariable.props =
    <clase:var, tipo:DeclaracionVariable.tipo,
        nivel:DeclaracionVariable.nh>
DeclaracionVariable.tipo = Tipo.tipo
Tipo.tsh                 = DeclaracionVariable.tsh

```

DeclaracionProcedimiento → procedure id Fparametros Forward

```

DeclaracionProcedimiento.id = id.lex
DeclaracionProcedimiento.props =
    <clase:forward, tipo: <t:proc, params: Fparametros.parametros>,
        nivel: DeclaracionProcedimiento.nh + 1>
FParams.tsh                = creaTS(DecProcedimiento.tsh)
FParametros.nh              = DeclaracionProcedimiento.nh + 1

```

DeclaracionProcedimiento → procedure id Fparametros Bloque

```

DeclaracionProcedimiento.id = id.lex
DeclaracionProcedimiento.props =
    <clase:proc, tipo: <t:proc, params: Fparametros.parametros>,
        nivel: DeclaracionProcedimiento.nh + 1>
FParams.tsh                = creaTS(DecProcedimiento.tsh)
Bloque.tsh                  =

```

```

    inserta(FParametros.ts, DeclaracionProcedimiento.id, DeclaracionProcedimiento.props)
FParametros.nh =
Bloque.nh = DeclaracionProcedimiento.nh +1

```

Bloque → Declaraciones & Instrucciones

```

Declaraciones.tsh = Bloque.tsh
Instrucciones.tsh = Declaraciones.ts
Bloque.ts = Declaraciones.ts
Declaraciones.nh = Bloque.nh

```

Bloque → Instrucciones

```

Instrucciones.tsh = Bloque.tsh

```

FParametros → (LParametros)

```

LParametros.tsh = FParametros.tsh
FParametros.ts = LParametros.ts
LFPatametros.nh = FParametros.nh
FParametros.parametros = LParametros.parametros

```

FParametros → λ

```

FParametros.ts = FParametros.tsh
FParametros.parametros = []

```

LParametros → LParametros , FParametro

```

LParametros1.tsh = LParametros0.tsh
LParametros0.ts =
    inserta (LParametros1.ts, FParametro.id, FParametro.props)
FParametro.nh = LParametros1.nh = LParametros0.nh
LParametros0.parametros =
    FParametros1.parametros ++ FParametro.parametro

```

LParametros → FParametro

```

LParametros.ts =
    inserta (LParametros.tsh, FParametro.id, FParametro.props)
FParametro.nh = LParametros.nh
LParametros.parametros= Fparametro.parametro

```

Fparametro → var Tipo id

```

FParametro.id = id.lex
FParametro.props =
    <clase: pvar, tipo: Tipo.tipo, nivel: FParametro.nh>
FParametro.parametro = <modo: variable, tipo: Tipo.tipo>

```

Fparametro → Tipo id

```

FParametro.id = id.lex
FParametro.props =
    <clase: var, tipo: Tipo.tipo, nivel: FParametro.nh>
FParametro.parametro = <modo: valor, tipo: Tipo.tipo>

```

Tipo → id

```

Tipo.tipo = <t:ref, id:id.lex>

```

Tipo → Boolean

```

Tipo.tipo = <t:bool>

```

Tipo → character

```

Tipo.tipo = <t:char>

```

Tipo → Float

```

Tipo.tipo = <t:float>

```

Tipo → **Natural**

Tipo.tipo = <t:nat>

Tipo → **array [num] of Tipo**

Tipo0.tipo = <t:array, nelems:num.lex, tbase:Tipo1.tipo>

Tipo1.tsh = Tipo0.tsh

Tipo → **record { Campos }**

Tipo.tipo = <t:reg, campos:Campos.campos>

Campos.tsh = Tipo.tsh

Tipo → **pointer Tipo**

Tipo0.tipo = <t:puntero, tbase:Tipo1.tipo>

Tipo1.tsh = Tipo0.tsh

Campos → **Campos ';' Campo**

Campos0.campos = Campos1.campos ++ Campo.campo

Campo.tsh = Campos1.tsh = Campos0.tsh

Campos → **Campo**

Campos.campos = [Campo.campo]

Campo.tsh = Campos.tsh

Campo → **Tipo id**

Campo.campo = <id:id.lex, tipo :Tipo.tipo>

Tipo.tsh = Campo.tsh

4. Especificación de las restricciones contextuales

Las restricciones contextuales relativas a esta práctica tienen que ver principalmente con que el tipo de las expresiones estén bien definidos y coincidan con el que permiten los operadores con las que van asociadas. Las restantes tienen que ver con la declaración de las variables y las instrucciones. Para las primeras he definido un atributo “tipo” y para las segundas un atributo “error”. Estos dos atributos tienen su enlace, ya que un posible valor del atributo “tipo” es error.

Las restricciones que tienen que ver con la declaración de variables tipos y procedimientos son:

- Solo se puede definir una variable o un tipo con el mismo nombre. En el caso de los procedimientos puede haber dos definiciones de procedimientos con el mismo nombre y el mismo nivel, en ese caso uno será con cuerpo definido y el otro con cuerpo diferido.

Las restricciones contextuales de la instrucción if (if Exp then I0 else I1), while (while Exp do I) son:

- La condición Exp de if y while tiene que ser una expresión booleana

Las restricciones contextuales de la instrucción for(for v=Exp0 to Exp1do I):

- Exp0 y Exp1 tienen que ser expresiones naturales o enteras y v es una variable cuyo tipo es compatible con el de Exp0 y Exp1.

La asignación lleva consigo muchas restricciones contextuales, dependiendo de cual sea el tipo al que queramos asignar:

- Un objeto de tipo boolean únicamente puede asignarse a otro objeto de tipo boolean.
- Un objeto de tipo character únicamente puede asignarse a otro objeto de tipo character.
- Un objeto de tipo natural puede asignarse a otro objeto de tipo natural, a un objeto de tipo integer, o a un objeto de tipo float.
- Un objeto de tipo integer puede asignarse a otro objeto de tipo integer, o a un objeto de tipo float.
- Un objeto de tipo float puede asignarse únicamente a otro objeto de tipo float.
- Un objeto de tipo *array* puede asignarse únicamente a otro objeto de tipo *array*. Además, ambos objetos deben: (i) tener el mismo número de elementos, (ii) tener tipos base estructuralmente compatibles.
- Un objeto de tipo *registro* puede asignarse únicamente a otro objeto de tipo *registro*.
Además:
 - Ambos registros deben tener exactamente el mismo número de campos.
 - Sea n el número de campos en ambos registros. Para cada i ($1 \leq i \leq n$), los campos que aparecen declarados en las posiciones i -ésimas en los tipos de ambos registros han de tener el mismo nombre, y, además, tipos estructuralmente compatibles.
 - Un objeto de tipo *puntero* puede asignarse únicamente a otro objeto de tipo *puntero* siempre y cuando los tipos base sean estructuralmente compatibles.
 - Al considerar identificadores de tipo, se entenderá que dichos identificadores son equivalentes a sus descripciones de tipo asociadas.
 - Si, durante el proceso de comprobación de compatibilidad estructural, se plantea más de una vez la compatibilidad estructural del mismo par de tipos, ambos tipos deben considerarse estructuralmente compatibles.

Las restricciones las instrucciones que llaman a procedimientos son:

- Además de que el procedimiento ha tenido que ser declarado, los parámetros asociados a esta instrucción deben coincidir en tipo y número a los de la declaración del procedimiento.

Las restricciones contextuales de las expresiones son las siguientes:

- Los operadores $<$, $>$, \leq , \geq , \neq son capaces de comparar entre sí valores numéricos (natural con natural, natural con entero, natural con real, entero con natural, entero con entero, entero con real, real con natural con entero, real con real) caracteres y booleanos.
- Los operadores $+$ y $-$ operan solo sobre valores numéricos. El resultado será un valor real (siempre y cuando alguno de los operadores sea real), un valor entero (siempre y cuando alguno de los operandos sea entero y no haya operando reales) o un natural (solo cuando los dos operandos sean naturales).
- El operador **or** opera únicamente sobre valores booleanos.
- Los operadores $*$ y $/$ operan solo sobre valores numéricos. El resultado será un valor real (siempre y cuando alguno de los operandos sea real), un valor entero (siempre y cuando alguno de los operandos sea entero y no haya operandos reales) o un natural (solo cuando los dos operandos sean naturales) o un natural (solo cuando los dos operandos sean naturales).
- En el operador **%** no opera sobre valores reales, caracteres y booleanos. El primer operando puede ser entero o natural, pero el segundo operando solo puede ser natural. El tipo del resultado será el mismo que el del primer operando.
- El operador **and** opera solo sobre valores booleanos.
- Los operadores $<<y>>$ operan únicamente sobre valores naturales.
- El operador **not** opera solo sobre valores booleanos.
- El operador $-$ opera solo sobre valores numéricos y el resultado es su operando cambiado de signo. Este resultado será real si el tipo del operando es real, y entero en otro caso.
- El operador **(float)** admite expresiones reales, enteras, de naturales y de caracteres. En todas

- el resultado es real.
- El operador **(int)** admite expresiones reales, enteras, de naturales y de caracteres. En todas el resultado es entero.
- El operador **(nat)** admite solo expresiones de naturales y de caracteres y en ambas el resultado es natural.
- El operador **(char)** admite solo expresiones de naturales y de caracteres y en ambas el resultado es caracter.
- El operador **valor absoluto** solo admite expresiones numéricas y el resultado es real y la expresión es real o natural si la expresión que evalúa es natural o entera.

4.1. Funciones semánticas

Descripción, si procede, de las funciones semánticas adicionales utilizadas en la especificación. Para cada función debe indicarse explícitamente su cabecera, así como informalmente su cometido, incluyendo el propósito de cada uno de sus parámetros. Esta sección puede dejarse vacía si no se van a usar funciones semánticas adicionales.

refErronea(GestorTs gestor, TipoTs tipo):boolean
devuelve $\text{tipo} = \text{ref} \wedge \text{not existeID}(\text{gestor}, \text{tipo.id})$

compatibles(TipoTs tipo1, TipoTs tipo2, GestorTs gestor):boolean
 si (tipo1 = natural)
 si (tipo2=natural) devuelve true
 si no si (tipo1 = integer)
 si(tipo2 = natural || tipo2 = integer) devuelve true
 si no si (tipo1 = float)
 si(tipo2 = natural || tipo2 = integer || tipo2 = float) devuelve true
 si no si ((tipo1 = boolean && tipo2 =boolean) || (tipo1 = carácter || tipo2 = carácter)
 devuelve true
 si no si tipo1 = ref devuelve compatibles2(ts[tipo1.id].tipo,tipo2)
 si no si tipo2 = ref devuelve compatibles2(tipo1,ts[tipo2.id].tipo)
 si no si tipo1=tipo2=array $\dot{\cup}$ tipo1.nelems=tipo2.nelems
 devuelve compatibles2(tipo1.tbases,tipo2.tbases)
 si no si tipo1.t = tipo2.t = rec $\dot{\cup}$ |tipo1.campos| = |tipo2.campos|
 para i=1 hasta |tipo1.campos| hacer
 si \neg compatibles2(tipo1.campos[i].tipo,tipo2.campos[i].tipo)
 devolver false
 fsi
 fpara
 devolver true
 si no si e1.t = e2.t = puntero
 devuelve compatible2(e1.tbases,e2.tbases)
 si no devuelve false

ref(TipoTs tipo, GestorTs gestor):TipoTs
 si tipo = ref entonces
 si existeID(ts,tipo.id)
 devuelve ref(gestor[tipo.id].tipo , gestor)
 si no devuelve error
 si no devuelve tipo

esCompatibleConTipoBasico(TipoTs tipo, GestorTs gestor):boolean
 devuelve compatible(tipo1,boolean,gestor) ||
 compatible(tipo1,character,gestor) ||
 compatible(tipo1,float,gestor) ||
 compatible(tipo1,integer,gestor) ||

compatible(tipo1,natural,gestor)

existeCampo(ArrayList<Campo> campos, String id):boolean

para i=0 hasta |campos| hacer

si (campos[i] = id)

devuelve true;

devuelve false

4.2. Atributos semánticos

Para cada categoría sintáctica relevante en este procesamiento deben enumerarse sus atributos semánticos, indicando si son heredados o sintetizados, y describiendo informalmente su propósito.

Categoría Programa:

error: sintetizado. Sirve para indicar si hay errores contextuales del programa.

pend: sintetizado. Sirve para ver si en alguna declaración de variable se ha utilizado un tipo no definido anteriormente.

forward: sintetizado. Sirve para comprobar que todas las llamadas a procedimientos se han realizado con procedimientos declarados.

Categoría Declaraciones:

error: sintetizado. Indica si hay errores en las declaraciones.

pend: sintetizado. Contiene las declaraciones de variable cuyo tipo no ha sido declarado.

forward: sintetizado. Contiene las llamadas a procedimientos cuya declaración no ha sido realizada. La información viene de DeclaracionesVariable, DeclaracionesTipo y DeclaracionesProcedimiento.

forwardh: heredado. Contiene la misma información, pero en este caso se le pasa a las instrucciones de los procedimientos para que si alguna de ellas es una llamada a procedimiento, que tenga la información.

Categoría Bloque:

error: sintetizado. Indica si hay algún error en las declaraciones e instrucciones del procedimiento.

pend: sintetizado. Indica las declaraciones de variable cuyo tipo no ha sido definido en el procedimiento.

Categoría FParametros:

error: sintetizado. Indica los errores que hay en la declaración de los parámetros de un procedimiento. Este error es sintetizado de LFParmetros y LFParmetro.

Categoría Tipo:

error: sintetizado. Muestra si hay error en algunos de los tipos existentes.

Categoría Campo:

error: sintetizado. Indica si hay error en alguno de los campos de un registro.

Categoría Instrucciones:

error: sintetizado. Indica si hay errores en la sección de instrucciones.

tsh: heredado. Es la tabla de símbolos que proviene de las declaraciones y que heredan las categorías sintácticas Instrucciones, Instruccion, InsLectura, InsEscritura, InsAsignacion, InsFor, InsWhile, InsIf, InsCompuesta, InsNew, InsDel, AParametros, LAParmetros, Expresion,

ExpresionNiv1, ExpresionNiv2, ExpresionNiv3 y ExpresionNiv4, Mem.

Categoría AParametros:

fparametrosh: heredado. Coge esta estructura de la tabla de símbolos, es una lista que guarda el modo y el tipo de cada parámetro. Este parámetro se pasará a la categoría sintáctica LParametros.

nparametrosh: heredado. Al igual que el anterior coge la información de la tabla de símbolos y guarda el número de parámetros que debe tener el procedimiento. Este parámetro se le pasará a la categoría sintáctica LParametros.

Categoría Expresión:

tipo: sintetizado. Contiene el tipo de la expresión y, en su caso, error si existe un error de tipos.

modo: sintetizado. Indica si se trata de una expresión por variable o por valor. Este valor viene sintetizado de las categorías ExpresionNiv1, ExpresionNiv2, ExpresionNiv3, ExpresionNiv4.

Categoría Mem:

tipo: sintetizado. Indica el tipo de Mem, si es de tipo error es que la expresión está mal definida.

Categorías opNivX:

op: sintetizado. Contiene el tipo de operación.

4.4. Gramática de atributos

Gramática de atributos que formaliza la comprobación de las restricciones contextuales.

Programa → Declaraciones & Instrucciones

```
Programa.error      =  
    Declaraciones.error v  
    Instrucciones.error v  
    Declaraciones.pend != ∅ v  
    Declaraciones.forward != ∅
```

Declaraciones → Declaraciones ; Declaracion

```
Declaraciones0.error      =  
    Declaraciones1.error v  
    Declaracion.error v  
        (existeID(Declaraciones1.ts, Declaracion.id) ∧  
         Declaraciones1.ts[Declaracion.id].nivel=Declaraciones0.nh)  
Declaraciones0.pend =  
    Declaraciones1.pend unión  
    Declaracion.pend -  
        (si (Declaracion.props.clase = tipo)  
            {Declaracion.id}  
        sino ∅)  
Declaraciones0.forward =  Declaraciones1.forward U  
                           Declaracion.forward -  
                               si (Declaracion.props.clase=proc) {Declaracion.id}
```

Declaraciones → Declaracion

```
Declaraciones.error =
```

```

    Declaracion.error v
    (existeID(Declaraciones.tsh, Declaracion.id)  $\wedge$ 
    Declaraciones.tsh[Declaracion.id].nivel = Declaraciones.nh)
Declaraciones.pend =
    Declaracion.pend -
    si (Declaracion.props.clase = tipo) {Declaracion.id}
Declaraciones.forward = Declaracion.forward

```

Declaracion \rightarrow DeclaracionTipo

```

Declaracion.error = DeclaracionTipo.error
Declaracion.pend = DeclaracionTipo.pend
Declaracion.forward = {}

```

Declaracion \rightarrow DeclaracionVariable

```

Declaracion.error = DeclaracionVariable.error
Declaracion.pend = DeclaracionVariable.pend
Declaracion.forward = {}

```

Declaracion \rightarrow DeclaracionProcedimiento

```

DeclaracionProcedimiento.forwardh = Declaracion.forwardh
Declaracion.error = DeclaracionProcedimiento.error
Declaracion.pend = DeclaracionProcedimiento.pend
Declaracion.forward = DeclaracionProcedimiento.forward

```

DeclaracionTipo \rightarrow tipo id = Tipo

```

DeclaracionTipo.error =
    Tipo.error v
    existeID(DeclaracionTipo.tsh, id.lex) v
     $\neg$ existeRef(DeclaracionTipo.tsh, Tipo.tipo)
DeclaracionTipo.pend = Tipo.pend

```

DeclaraciónVariable \rightarrow Tipo id

```

DeclaracionVariable.error =
    Tipo.error v
    existeID(DeclaracionVariable.tsh, id.lex) v
     $\neg$ existeRef(DeclaracionVariable.tsh, Tipo.tipo)
DeclaracionVariable.pend = Tipo.pend

```

DeclaracionProcedimiento \rightarrow procedure id FParametros forward

```

DeclaracionProcedimiento.error =
    FParametros.error v
    (existeID(FParametros.ts, id.lex)  $\wedge$ 
    Fparametros.ts[id.lex].nivel=DeclaracionProcedimiento.nh+1)
DeclaracionProcedimiento.pend =  $\square$ 
DeclaracionProcedimiento.forward = {id}

```

DeclaracionProcedimiento \rightarrow procedure id FParametros Bloque

```

DeclaracionProcedimiento.error =
    FParametros.error v
    Bloque.error v
    (existeID(FParametros.ts, id.lex)  $\wedge$ 
    Fparametros.ts[id.lex].nivel=DeclaracionProcedimiento.nh+1)

```

```

^FParametros.ts[id.lex].clase != forward)
DeclaracionProcedimiento.pend = Bloque.pend
DeclaracionProcedimiento.forward = {}

```

Bloque → Declaraciones & Instrucciones

```

Bloque.error = Declaraciones.error v Instrucciones.error v
Declaraciones.forward != {} v Declaraciones.pend != {}
Bloque.pend = Declaraciones.pend

```

Bloque → Instrucciones

```

Bloque.error = Instrucciones.error

```

FParametros → (LParametros)

```

FParametros.error = LParametros.error

```

FParametros → λ

```

FParametros.error = false

```

LParametros → LParametros , FParametro

```

LParametros0.error =
    LParametros1.error v
    Fparametro.error v
(existeID(LParametros1.ts, FParametro.id) ^
LParametro1.ts[FParametro.id].nivel = LParametros0.nh)

```

LParametros → Fparametro

```

LParametros.error =
    Fparametro.error v
(existeID(LParametros.ts, FParametro.id) ^
LParametros.ts[FParametro.id].nivel = LParametros.nh)

```

FParametro → var Tipo id

```

Fparametro.error = Tipo.error

```

FParametro → Tipo id

```

Fparametro.error = Tipo.error

```

Tipo → id

```

Tipo.error = si existeID(Tipo.tsh, id.lex)
              Tipo.tsh[id.lex].clase != tipo
              sino
                  false
Tipo.pend = si (¬existeID(Tipo.tsh, id.lex))
              {id.lex}
              sino
                  ∅

```

Tipo → Boolean

```

Tipo.error = false
Tipo.pend = ∅

```

Tipo → character

```

Tipo.error = false
Tipo.pend = ∅

```

Tipo → Float

Tipo.error = false
Tipo.pend = ∅

Tipo → Natural

Tipo.error = false
Tipo.pend = ∅

Tipo → array [Expresion] of Tipo

Tipo₀.error =
Expresion.tipo.t != natural v
Tipo₁.error v
¬existeRef (Tipo₀.tsh , Tipo₁.tipo)
Tipo₀.pend = Tipo₁.pend

Tipo → record { Campos }

Tipo.error = Campos.error
Tipo.pend = Campos.pend

Tipo → pointer Tipo

Tipo₀.error = Tipo₁.error
Tipo₀.pend = Tipo₁.pend

Campos → Campos ';' Campo

Campos₀.error =
Campos₁.error v
existeCampo (Campos₁.campos , Campo.id) v
Campo.error
Campos₀.pend = Campos₁.pend unión Campo.pend

Campos → Campo

Campos.error = Campo.error
Campos.pend = Campo.pend

Campo → Tipo id

Campo.error = Tipo.error v ¬existeRef (Campo.tsh , Tipo.tipo)
Campo.pend = Tipo.pend

Instrucciones → Instrucciones ; Instrucción

Instrucciones₀.error = Instrucciones₁.error v Instrucción.error
Instruccion.tsh = Instrucciones₁.tsh = Instrucciones₀.tsh

Instrucciones → Instrucción

Instrucciones.error = Instrucción.error
Instrucción.tsh = Instrucciones.tsh

Instrucción → InsProcedimiento

Instrucción.error = InsProcedimiento.error
InsProcedimiento.tsh = Instrucción.tsh

Instrucción → InsLectura

Instrucción.error = InsLectura.error
 InsLectura.tsh = Instrucción.tsh

Instrucción → InsEscritura

Instrucción.error = InsEscritura.error
 InsEscritura.tsh = Instrucción.tsh

Instrucción → InsAsignacion

Instrucción.error = InsAsignacion.error
 InsAsignacion.tsh = Instrucción.tsh

Instrucción → InsCompuesta

Instrucción.error = InsCompuesta.error
 InsCompuesta.tsh = Instrucción.tsh

Instrucción → InsIf

Instrucción.error = InsIf.error
 InsIf.tsh = Instrucción.tsh

Instrucción → InsWhile

Instrucción.error = InsWhile.error
 InsWhile.tsh = Instrucción.tsh

Instrucción → InsFor

Instrucción.error = InsFor.error
 InsFor.tsh = Instrucción.tsh

Instrucción → InsNew

Instrucción.error = InsNew.error

Instrucción → InsDis

Instrucción.error = InsDis.error

InsProcedimiento → id Aparametros

InsProcedimiento.error =
 ¬existeID(InsProcedimiento.tsh, id.lex) v
 InsProcedimiento.tsh[id.lex].clase != proc v
 Aparametros.error
 Aparametros.tsh = InsProcedimiento.tsh
 Aparametros.fparametrosh =
 InsProcedimiento.tsh[id.lex].tipo.parametros

Aparametros → (LAParametros)

Aparametros.error =
 LAParametros.error v
 |Aparametros.fparametrosh| != LAParametros.nparametros
 LAParametros.tsh = Aparametros.tsh
 LAParametros.fparametrosh = Aparametros.fparametrosh

Aparametros → λ

Aparametros.error = |Aparametros.fparametrosh| > 0

LAParametros → LAParametros , Expresion

```

LAParametros0.error      =
    LAParametros1.error v
    Expresion.error v
    LAParametros0.nparametros > | LAParametros0.fparametrosh | v
    (LAParametros0.fparametrosh[LAParametros0.nparametros].modo=var ^
        Expresion.modo = var) v
    ¬compatibles(LAParametros0.fparametrosh[LAParametros0.nparametros].tipo,
        Expresion.tipo, LAParametros0.tsh)
LAParametros1.tsh        = Expresion.tsh = LAParametros0.tsh
LAParametros0.nparametros = LAParametros1.nparametros +1
LAParametros1.fparametrosh = LAParametros0.fparametrosh

```

LAParametros → Expresion

```

LAParametros.error      =
    | LAParametros.fparametrosh | < 1 v
    (LAParametros.fparametrosh[0].modo = var ^
        Expresion.modo = val) v
    ¬compatible(LAParametros.fparametrosh[1].tipo, Expresion.tipo,
        LAParametros.tsh)
Expresion.tsh           = LAParametros.tsh
LAParametros.nparametros = 1

```

InsLectura → in(id)

```

InsLectura.error      = NOT existeID(InsLectura.tsh, id.lex)

```

InsEscritura → out(Expresion)

```

InsEscritura.error    = (Expresion.tipo = error)

```

InsAsignación → Mem := Expresión

```

InsAsignacion.error    =
    ¬ esCompatible(Mem.tipo, Expresion.tipo, InsAsignacion.tsh)
Expresion.tsh          = Mem.tsh = InsAsignacion.tsh

```

InsCompuesta → { Instrucciones }

```

InsCompuesta.error     = Instrucciones.error
Instrucciones.tsh      = InsCompuesta.tsh

```

InsIf → if Expresion then Instrucción Pelse

```

InsIf.error            =
    Expresion.tipo != <t:bool> v Instrucción.error v Pelse.error
Pelse.tsh              = Instrucción.tsh = Expresion.tsh = InsIf.tsh

```

PElse → else Instrucción

```

PElse.error            = Instrucción.error
Instrucción.tsh        = Pelse.tsh

```

PElse → λ

```

PElse.error            = false

```

InsWhile → while Expresion do Instrucción

```

InsWhile.error         =
    Expresion.tipo = <t:bool> v

```


Instrucción.error
Instrucción.tsh = Expresion.tsh = InsWhile.tsh

InsFor → for id=Expresion to Expresion do Instruccion

InsFor.error =
(Expresion0.tipo!=<t:natural> y Expresion0.tipo != <t:integer>) v
(Expresion1.tipo!=<t:natural> y Expresion1.tipo != <t:integer>) v
(id.tipo != <t:natural> y id.tipo != <t:integer>)
Instrucción.tsh = Expresion1.tsh = Expresion0.tsh = InsFor.tsh

InsNew → new Mem

InsNew.error = Mem.tipo.t != puntero

InsDis → dispose Mem

InsDis.error = Mem.tipo.t != puntero

Mem → id

Mem.tipo =
si existe(Mem.tsh , id.lex)
si Mem.tsh[id.lex].clase = var
ref!(Mem.tsh[id.lex].tipo, Mem.tsh)
sino
<t:error>
sino
<t:error>

Mem → Mem[^]

Mem0.tipo =
si Mem1.tipo.t = puntero
ref!(Mem1.tipo.tbase , Mem0.tsh)
sino
<t:error>
Mem1.tsh = Mem0.tsh

Mem → Mem[Expresion]

Mem0.tipo =
si Mem1.tipo.t =array ∧ Expresion.tipo.t = natural
ref!(Mem1.tipo.tbase, Mem0.tsh)
sino
<t:error>
Expresion.tsh = Mem.tsh

Mem → Mem.id

Mem0.tipo =
si Mem1.tipo.t = rec
si campo?(Mem1.tipo.campos, id.lex)
ref!(Mem1.tipo.campos[id.lex].tipo, Mem0.tsh)
sino <t:error>
sino <t:error>

Expresión → ExpresiónNiv1 OpNiv0 ExpresiónNiv1

Expresion.tipo =
si (ExpresionNiv1₀.tipo = <t:error> v

```

        ExpresionNiv11.tipo = <t:error>) v
    (ExpresionNiv10.tipo = <t:character> ∧
        ExpresionNiv11.tipo /= <t:character>) v
    (ExpresionNiv10.tipo /= <t:character> ∧
        ExpresionNiv11.tipo = <t:character>) v
    (ExpresionNiv10.tipo = <t:boolean> ∧
        ExpresionNiv11.tipo /= <t:boolean>) v
    (ExpresionNiv10.tipo /= <t:boolean> ∧
        ExpresionNiv11.tipo = <t:boolean>))
    <t:error>
sino
    <t:boolean>
ExpresionNiv11.tsh = ExpresionNiv10.tsh = Expresion.tsh
Expresion.mod0 = val

```

Expresión → ExpresiónNiv1

```

Expresion.tipo = ExpresionNiv1.tipo
ExpresionNiv1.tsh = Expresion.tsh
Expresion.mod0 = ExpresionNiv1.mod0

```

ExpresiónNiv1 → ExpresiónNiv1 OpNiv1 ExpresiónNiv2

```

ExpresionNiv10.tipo =
    si (ExpresionNiv11.tipo = <t:error> v
        ExpresionNiv2.tipo = <t:error> v
        (ExpresionNiv11.tipo = <t:character> v
            ExpresionNiv2.tipo /= <t:character>) v
        (ExpresionNiv11.tipo = <t:boolean> ∧
            ExpresionNiv2.tipo /= <t:boolean>) v
        (ExpresionNiv11.tipo /= <t:boolean> ∧
            ExpresionNiv2.tipo = <t:boolean>))
        <t:error>
    sino
        case (OpNiv1.op)
            suma, resta:
                si (ExpresionNiv11.tipo = <t:float> v
                    ExpresionNiv2.tipo = <t:float>)
                    <t:float>
                sino si (ExpresionNiv11.tipo = <t:integer> v
                    ExpresionNiv2.tipo = <t:integer>)
                    <t:integer>
                sino si (ExpresionNiv11.tipo = <t:natural> ∧
                    ExpresionNiv2.tipo = <t:natural>)
                    <t:natural>
                sino
                    <t:error>
            o:
                si (ExpresionNiv11.tipo = <t:boolean> v
                    ExpresionNiv2.tipo = <t:boolean>)

```

```

                                <t:boolean>
sino
                                <t:error>
or:
    si      (ExpresionNiv21.tipo = <t:boolean> ^
              (ExpresionNiv21.tipo = <t:boolean>
                <t:boolean>
              sino
                <t:error>

```

```

ExpresionNiv2.tsh = ExpresionNiv11.tsh = ExpresionNiv10.tsh
ExpresionNiv1.mod0 = val

```

ExpresiónNiv1 → ExpresiónNiv2

```

ExpresionNiv1.tipo = ExpresionNiv2.tipo
ExpresionNiv2.tsh = ExpresionNiv1.tsh
ExpresionNiv1.mod0 = ExpresionNiv2.mod0

```

ExpresiónNiv2 → ExpresiónNiv2 OpNiv2 ExpresiónNiv3

```

ExpresionNiv20.tipo =
    si      (ExpresionNiv21.tipo = <t:error> v
              ExpresionNiv3.tipo = <t:error> v
              ExpresionNiv21.tipo = <t:character> v
              ExpresionNiv3.tipo = <t:character> v
              (ExpresionNiv21.tipo = <t:boolean> ^
                ExpresionNiv3.tipo /= <t:boolean> v
                (ExpresionNiv21.tipo /= <t:boolean> ^
                  ExpresionNiv3.tipo = <t:boolean>)))
              <t:error>
    sino
      case (OpNiv2.op)
        multiplica, divide:
          si      (ExpresionNiv21.tipo=<t:float> v
                    ExpresionNiv3.tipo = <t:float>)
                    <t:float>
          sino si      (ExpresionNiv21.tipo =<t:integer> v
                        ExpresionNiv3.tipo = <t:integer>)
                        <t:integer>
          sino si      (ExpresionNiv21.tipo =<t:natural> ^
                        ExpresionNiv3.tipo=<t:natural>)
                        <t:natural>
          sino
            <t:error>
        modulo:
          si      (ExpresionNiv3.tipo = <t:natural> ^
                    (ExpresionNiv21.tipo=<t:natural> v
                      ExpresionNiv21.tipo=<t:integer>))
                    ExpresionNiv21.tipo
          sino
            <t:error>

```

```

y:
    si      (ExpresionNiv21.tipo = <t:boolean> ^
            ExpresionNiv3.tipo = <t:boolean>)
            <t:boolean>
    sino
            <t:error>
and:
    si      (ExpresionNiv21.tipo = <t:boolean> ^
            (ExpresionNiv21.tipo = <t:boolean>
            <t:boolean>)
            <t:boolean>
    sino
            <t:error>

```

ExpresionNiv3.tsh = ExpresionNiv2₁.tsh = ExpresionNiv2₀.tsh
 ExpresionNiv2.mod0 = val

ExpresiónNiv2 → ExpresiónNiv3

ExpresionNiv2.tipo = ExpresionNiv3.tipo
 ExpresionNiv3.tsh = ExpresionNiv2.tsh
 ExpresionNiv2.mod0 = ExpresionNiv3.mod0

ExpresiónNiv3 → ExpresionNiv4 OpNiv3 ExpresiónNiv3

ExpresionNiv3₀.tipo =
 si (ExpresionNiv4.tipo = <t:error> v
 ExpresionNiv3₁.tipo = <t:error> v
 ExpresionNiv4.tipo /= <t:natural> v
 ExpresionNiv3₁.tipo /= <t:natural>)
 <t:error>
 sino
 <t:natural>
 ExpresionNiv4.tsh = ExpresionNiv3₁.tsh = ExpresionNiv3₀.tsh
 ExpresionNiv3.mod0 = val

ExpresiónNiv3 → ExpresiónNiv4

ExpresionNiv3.tipo = ExpresionNiv4.tipo
 ExpresionNiv4.tsh = ExpresionNiv3.tsh
 ExpresionNiv3.mod0 = ExpresionNiv4.mod0

ExpresiónNiv4 → OpNiv4 ExpresiónNiv4

ExpresionNiv4₀.tipo =
 si (ExpresionNiv4₁.tipo = <t:error>)
 <t:error>
 sino
 case (OpNiv4.op)
 no:
 si (ExpresionNiv4₁.tipo=<t:boolean>)
 <t:boolean>
 sino
 <t:error>
 menos:

```

        si (ExpresionNiv41.tipo=<t:float>)
            <t:float>
        sino si (ExpresionNiv41.tipo=<t:integer> v
            ExpresionNiv41.tipo = <t:natural>)
                <t:integer>
        sino
            <t:error>
cast-float:
        si (ExpresionNiv41.tipo/= <t:boolean>)
            <t:float>
        sino
            <t:error>
cast-int:
        si (ExpresionNiv41.tipo/= <t:boolean>)
            <t:integer>
        sino
            <t:error>
cast-nat:
        si (ExpresionNiv41.tipo=<t:natural> v
            ExpresionNiv41.tipo=<t:character>)
            <t:natural>
        sino
            <t:error>
cast-char:
        si (ExpresionNiv41.tipo=<t:natural> v
            ExpresionNiv41.tipo=<t:character>)
            <t:character>
        sino
            <t:error>
ExpresionNiv41.tsh = ExpresionNiv40.tsh
ExpresionNiv4.mod0 = val

```

ExpresiónNiv4 → | Expresión |

```

ExpresionNiv4.tipo =
    si (Expresion.tipo = <t:error> v
        Expresion.tipo=<t:boolean> v
        Expresion.tipo=<t:character>)
        <t:error>
    sino si (Expresion.tipo = <t:float>)
        <t:float>
    sino si (Expresion.tipo = <t:natural> v
        Expresion.tipo = <t:integer>)
        <t:natural>
    sino
        <t:error>
Expresion.tsh = ExpresionNiv4.tsh
ExpresionNiv4.mod0 = Expresion.mod0

```

ExpresiónNiv4 → (Expresión)

```

ExpresionNiv4.tipo = Expresion.tipo

```

Expresion.tsh = ExpresionNiv4.tsh
ExpresionNiv4.mod0 = Expresion.mod0

ExpresionNiv4 → Literal

ExpresionNiv4.tipo = Literal.tipo
Literal.tsh = ExpresionNiv4.tsh
ExpresionNiv4.mod0 = var

ExpresionNiv4 → Mem

ExpresionNiv4.tipo = Mem.tipo
Mem.tsh = ExpresionNiv4.tsh
ExpresionNiv4.mod0 = var

Literal → litNat

Literal.tipo = <t:natural>

Literal → litFlo

Literal.tipo = <t:float>

Literal → litTrue

Literal.tipo = <t:boolean>

Literal → litFalse

Literal.tipo = <t:boolean>

Literal → litCha

Literal.tipo = <t:character>

Literal → litNull

Literal.tipo = <t:integer>

OpNiv0 → <

OpNiv0.op = menor

OpNiv0 → >

OpNiv0.op = mayor

OpNiv0 → <=

OpNiv0.op = menor-ig

OpNiv0 → >=

OpNiv0.op = mayor-ig

OpNiv0 → =

OpNiv0.op = igual

OpNiv0 → /=

OpNiv0.op = no-igual

OpNiv1 → +

OpNiv1.op = suma

OpNiv1 → -

OpNiv1.op = resta

OpNiv1 → or

OpNiv1.op = o

OpNiv2 → *

OpNiv2.op = multiplica

OpNiv2 → /

OpNiv2.op = divide

OpNiv2 → %

OpNiv2.op = modulo

OpNiv2 → and

	OpNiv2.op	= y
OpNiv3	→ >>	
	OpNiv3.op	= shl
OpNiv3	→ <<	
	OpNiv3.op	= shr
OpNiv4	→ not	
	OpNiv4.op	= no
OpNiv4	→ -	
	OpNiv4.op	= menos
OpNiv4	→ (float)	
	OpNiv4.op	= cast-float
OpNiv4	→ (int)	
	OpNiv4.op	= cast-int
OpNiv4	→ (nat)	
	OpNiv4.op	= cast-nat
OpNiv4	→ (char)	
	OpNiv4.op	= cast-char

5. Especificación de la traducción

5.1. Lenguaje objeto y máquina virtual

La máquina P que se adjunta, implementada en Java, consiste en:

- Una pila teóricamente infinita (su tamaño máximo real depende del sistema en el cual se ejecute) capaz de guardar datos.
- Una lista teóricamente infinita que representa el programa a ejecutarse.
- Una memoria de tamaño configurable donde se guardan la pila de llamadas y el heap dinámico.
- Un booleano “parar” que indica si la máquina debe o no leer la siguiente instrucción. Cuando valga cierto la máquina dejará de ejecutar el programa.
- Un entero “cp” cuya función es servir de índice dentro del programa, señalando la instrucción que se está ejecutando en cada momento.

El interprete acepta los siguientes tipos de datos:

- Bool puede ser “true” o “false”.
- Character es un dato que ocupa dos bytes que representa caracteres en formato UTF-8.
- Entero es un número entero en C2 de 32 bits.
- Natural es un número natural de 31 bits.
- Float es un número real en IEEE 754 de 32 bits.

Cada celda de la pila y de la memoria es capaz de contener cualquier tipo de dato aceptado por el interprete, independientemente de su tamaño en bits.

Cada celda de la lista que representa el programa es capaz de guardar cualquier tipo de instrucción independientemente de su tamaño.

5.1.2. Comportamiento interno de la máquina P

El funcionamiento de la máquina P es:

```
pila = pilaVacía();
cp ← 0
parar ← false
mientras(no parar)
```

```

instrucción = programa[cp]
si(ejecutar(instrucción))
    cp++

```

Esto se repite un número indeterminado de veces, parando cuando ejecute una instrucción “parar” o cuando se produzca un fallo en ejecución (como podría ser una división por cero o encontrar tipos de valores incompatibles al realizar una operación).

Ejecutar una instrucción devolverá *false* y por tanto no se modificará el cp cuando esta instrucción modifique por su cuenta el cp (como, por ejemplo, las instrucciones de salto).

5.1.3. Repertorio de instrucciones del código P

El lenguaje objeto es un sencillo lenguaje de pila, es decir, las instrucciones apilan o desapilan datos (según indique su semántica) en una pila teóricamente infinita, teniendo como apoyo una memoria de acceso aleatorio donde almacenar la pila de llamadas y el heap dinámico.

La tabla siguiente muestra las instrucciones de este lenguaje.

- La columna “Código” indica el valor que tiene internamente la instrucción.
- Cada celda de la columna “Args” puede ser 0 (es decir, no tiene argumentos) o “<tipo del argumento> <nombre del argumento>”, el nombre del argumento puede ser usado en las dos siguientes celdas.
- La columna “Interacción con la pila” sigue la siguiente sintaxis:
 - Lo que se encuentre a la izquierda de \rightarrow es el estado anterior de la pila y lo de la derecha el estado posterior (tras aplicar la instrucción).
 - Las “,” separan los elementos de la pila.
 - Los tres puntos (“...”) significan “el resto de la pila”.
 - La estructura “<tipo> <nombre>” especifica un valor en la pila.
- Los tipos pueden ser o bien los definidos en el lenguaje (Nat, Bool, Int, etc) o bien otra palabra en mayúsculas (por ejemplo “T”), en cuyo caso se tratará de un tipo genérico, pero todas las apariciones de esa palabra corresponderán al mismo tipo.

Por ejemplo: “..., T v1, T v2 \rightarrow ..., Bool res” indica que la instrucción desapila 2 variables y apila una variable booleana. Además v1 y v2 deben tener el mismo tipo.

Código	Nombre mnemotécnico	Args	Interacción con la pila	Descripción
0	Parar	0	... \rightarrow ...	Detiene la ejecución.
1	Apila	T dato	... \rightarrow ..., T dato	Apila en la pila el dato pasado como argumento.
2	Apila-dir	Nat dir	... \rightarrow ..., T M[dir]	Apila en la pila el contenido de la posición de memoria pasada como argumento.
3	Desapilar	0	..., T valor \rightarrow ...	Desapila el primer dato de la pila.
4	Desapilar-dir	Nat dir	..., T valor \rightarrow ...	Desapila el primer dato de la pila y lo almacena en la posición de memoria pasada como parámetro.
5	Menor	0	..., T v1, T v2 \rightarrow ..., Bool res	res = t1 < t2
6	Mayor	0	..., T v1, T v2 \rightarrow ...,	res = t1 > t2

			Bool res	
7	MenorIg	0	$\dots, T\ v1, T\ v2 \rightarrow \dots,$ Bool res	$\text{res} = t1 \leq t2$
8	MayorIg	0	$\dots, T\ v1, T\ v2 \rightarrow \dots,$ Bool res	$\text{res} = t1 \geq t2$
9	Igual	0	$\dots, T\ v1, T\ v2 \rightarrow \dots,$ Bool res	$\text{res} = t1 == t2$
10	No-Igual	0	$\dots, T\ v1, T\ v2 \rightarrow \dots,$ Bool res	$\text{res} = t1 != t2$
11	Sumar	0	$\dots, T\ v1, T\ v2 \rightarrow \dots, T$ res	$\text{res} = v1 + v2$. T tiene que ser un tipo numérico.
12	Restar	0	$\dots, T\ v1, T\ v2 \rightarrow \dots, T$ res	$\text{res} = v1 - v2$. T tiene que ser un tipo numérico.
13	Mul	0	$\dots, T\ v1, T\ v2 \rightarrow \dots, T$ res	$\text{res} = v1 * v2$. T tiene que ser un tipo numérico.
14	Div	0	$\dots, T\ v1, T\ v2 \rightarrow \dots, T$ res	$\text{res} = v1 / v2$. T tiene que ser un tipo numérico.
15	Mod	0	$\dots, T\ v1, \text{Nat } v2 \rightarrow \dots,$ T res	$\text{res} = v1 \% v2$. T tiene que ser un tipo numérico.
16	Y	0	$\dots, \text{Bool } v1, \text{Bool } v2$ $\rightarrow \dots, \text{Bool res}$	$\text{res} = v1 \ \&\& \ v2$
17	O	0	$\dots, \text{Bool } v1, \text{Bool } v2$ $\rightarrow \dots, \text{Bool res}$	$\text{res} = v1 \ \ v2$
18	No	0	$\dots, \text{Bool } v \rightarrow \dots, \text{Bool}$ res	$\text{res} = !v1$
19	Negativo	0	$\dots, T\ v \rightarrow \dots, T$ res	$\text{res} = -v$. T tiene que ser un tipo numérico distinto a Nat
20	Shl	0	$\dots, T\ v1, \text{Nat } v2 \rightarrow \dots,$ T res	$\text{res} = v1 \ll v2$. T tiene que ser un tipo numérico.
21	Shr	0	$\dots, T\ v1, \text{Nat } v2 \rightarrow \dots,$ T res	$\text{res} = v1 \gg v2$. T tiene que ser un tipo numérico.
22	CastInt	0	$\dots, T\ v \rightarrow \dots, \text{Int res}$	$\text{res} = v$ como entero. Siguiendo la conversión especificada en este documento
23	CastChar	0	$\dots, T\ v \rightarrow \dots, \text{Char res}$	$\text{res} = v$ como caracter. Siguiendo la conversión especificada en este documento
24	CastFloat	0	$\dots, T\ v \rightarrow \dots, \text{Float res}$	$\text{res} = v$ como float. Siguiendo la conversión especificada en este documento
25	CastNat	0	$\dots, T\ v \rightarrow \dots, \text{Nat res}$	$\text{res} = v$ como natural. Siguiendo la conversión especificada en este documento
26	Abs	0	$\dots, T\ v \rightarrow \dots, T$ res	$\text{res} = v $ (excepto char y bool)

27	Salida	0	$\dots \rightarrow \dots, T \text{ res}$	Muestra por pantalla el valor del identificador
28	Entrada_Bool	0	$\dots \rightarrow \dots, \text{Bool id}$	Entrada para identificadores de tipo booleano.
29	Entrada_Char	0	$\dots \rightarrow \dots, \text{Char id}$	Entrada para identificadores de tipo caracter.
30	Entrada_Float	0	$\dots \rightarrow \dots, \text{Float id}$	Entrada para identificadores de tipo real.
31	Entrada_Int	0	$\dots \rightarrow \dots, \text{Integer id}$	Entrada para identificadores de tipo entero.
32	Entrada_Nat	0	$\dots \rightarrow \dots, \text{Nat id}$	Entrada para identificadores de tipo natural.
33	Apilar_Ind	0	$\dots, T d \rightarrow \dots, T \text{ id}$	Id = memoria[d], siendo d un tipo que pueda castearse a natural
34	Desapila_Ind	0	$\dots, T d, K v \rightarrow \dots$	memoria[d] = v, siendo d un tipo que pueda castearse a natural
35	Mueve	N t	$\dots, T d, K o \rightarrow \dots$	mueve t celdas de o a d, siendo N natural o entero
36	New	Nat n	$\dots \rightarrow \text{Nat dir}$	Reserva n celdas en el heap. dir = primera dirección de esas celdas
37	Delete	Nat n	$\dots, \text{Nat dir} \rightarrow$	Elimina n celdas consecutivas del heap comenzando por dir
38	Seg	Int i	$\Phi \rightarrow \Phi$	Determina la dirección de memoria donde acaba la memoria estática y comienza la dinámica
39	Ir_a	Nat dir	$\dots \rightarrow \dots$	cp = dir return false
40	Ir_ind	0	$\dots, T \text{ dir} \rightarrow \dots$	cp = dir Dir debe ser un natural o entero return false
41	Ir_false	Nat dir	$\dots, \text{Bool b} \rightarrow \dots$	Si b == false then cp = dir \wedge return false
42	Ir_true	Nat dir	$\dots, \text{Bool b} \rightarrow \dots$	Si b == true then cp = dir \wedge return false
43	Copia	0	$\dots, T t \rightarrow \dots, T t, T t$	Copia el valor de la cima de la pila

5.2. Funciones semánticas

Descripción, si procede, de las funciones semánticas adicionales utilizadas en la especificación. Para cada función debe indicarse explícitamente su cabecera, así como informalmente su cometido, incluyendo el propósito de cada uno de sus parámetros.

Esta sección puede dejarse vacía si no se van a usar funciones semánticas adicionales.

```

fun inicio(numNiveles : int, tamDatos : int)
    apila(numNiveles+2)
    desapila-dir(1)
    apila(1+numNiveles+tamDatos)
    desapila-dir(0)
ffun
cons longInicio = 4

fun apila-ret(ret)
    apila-dir 0 ||
    apila 1      ||
    suma         ||
    apila ret    ||
    desapila-ind
ffun
cons longApilaRet = 5

fun prologo(nivel, tamlocales)
    apila-dir 0      ||
    apila 2          ||
    suma             ||
    apila-dir 1+nivel ||
    desapila-ind     || // se reserva el display
    apila-dir 0      ||
    apila 3          ||
    suma             ||
    desapila-dir 1+nivel || // se fija el valor del actual
    apila-dir 0      ||
    apila tamlocales+2 ||
    suma             ||
    desapila-dir 0    // se reserva espacio
ffun
cons longPrologo = 13

fun epilogo(nivel)
    apila-dir 1+nivel ||
    apila 2           ||
    resta            ||
    apila-ind        || // dir retorno
    apila-dir 1+nivel ||
    apila 3           ||
    resta            ||
    copia            ||
    desapila-dir 0    || // cp
    apila 2           ||
    suma             ||
    apila-ind        ||
                        // recuperado antiguo display
    desapila-dir 1+nivel
ffun
cons longEpilogo = 13

fun accesoVar(infoID)
    apila-dir 1+infoID.nivel ||
    apila infoID.dir         ||
    suma

```

```

    si infoID.clase = pvar
        apila-ind
    si no
        λ
ffun

fun longAccesoVar (infoID)
    si infoID.clase = pvar entonces
        4
    si no
        3
ffun

fun inicio(numNiveles, tamDatos)
    apila numNiveles+2
    desapila-dir 1
    apila 1+numNiveles+tamDatos
    desapila-dir 0
ffun

cons inicio-paso = apila-dir(0) || apila(3) || suma

cons longInicioPaso = 3

cons fin-paso = desapila

cons longFinPaso = 1

fun direccionParFormal (pformal)
    devuelve
        apila(pformal.dir) ||
        suma
ffun

const longdireccionParFormal = 2

fun pasoParametro (modoReal, pformal)
    devuelve
        (si pformal.modo = val ∧ modoReal = var
            mueve(pformal.tipo.tam) // copia del valor en el caso de expr. mem
            si no desapila-ind      // copia del valor, o bien de la dirección )
ffun

const longPasoParametro = 1

```

5.3. Atributos semánticos

5.3.1 Atributos “cod”

El atributo sintetizado “cod” almacena la lista de instrucciones que van conformando el programa. La única salvedad al código es debida al uso de procedimientos forward. Al traducir llamadas a procedimientos forward no se conoce la dirección del salto, por lo que se deja con un nop. En estos

casos se añade un nop en la posición donde debería estar el salto, nop que luego será parseado en la declaración con cuerpo del procedimiento.

5.3.2 Atributo “etq” y “etqh”

El atributo heredado “etqh” almacena la etiqueta de cada bloque, es decir, la dirección absoluta dentro del programa que donde empezará el código que cada producción produzca.

El atributo sintetizado “etq” es similar a “etqh”, pero su valor es la dirección absoluta dentro del programa de la siguiente instrucción a la última producida. De esta manera:

$$longitudCodigo = etq - etqh$$

5.3.2 Atributo “dir” y “dirh”

En cada producción de declaración, el atributo heredado “dirh” es la posición dentro del marco de activación de la pila de llamadas que le correspondería a la siguiente variable que se declare (de haberla).

La producción “Declaraciones” tiene un atributo sintetizado “dir” que es el valor “dirh” de la siguiente declaración, de tal manera que:

$$dir = dirh + espacioDeclarado$$

Este atributo es propio de cada procedimiento. Comienza valiendo cero, aumenta con los parámetros del procedimiento y luego con sus variables internas.

5.3.3 Atributo “n” y “nh”

En las producciones de declaración, el atributo sintetizado “n” indica el número máximo de subprogramas que se declaran en esa rama del árbol de declaración.

Por otro lado el atributo heredado “nh” indica la profundidad del subprograma actual, de tal manera que:

$$n = nh + nuevosSubprogramasDeclarados$$

5.3.4 Atributo “tam”

El atributo sintetizado “tam” de los tipos indica el número de direcciones de memoria (de entradas en el marco de activación) que requiere el tipo declarado. Las producciones de campos y

“Declaracion” también tienen un atributo sintetizado “tam” cuyo valor es la suma del tamaño de todos los tipos que se declaran por debajo.

5.3.5 Atributos “props” y “propsop”

Los atributos sintetizados “props” y “propsop” almacenan propiedades. Se trata de una tabla de propiedades que facilita la inserción posterior de estos valores en la tabla de símbolos.

El atributo “props” almacena propiedades de chequeo de errores como el nombre de la variable o su tipo, mientras que “propsop” almacena valores operacionales que se usarán en la traducción (como la dirección de la variable

5.3.6 Atributo “modo”

El atributo sintetizado “modo” puede valer “val” o “var”, indicando en el primer caso que se trata de un valor y en el segundo que se trata de una variable. Dependiendo del valor de este atributo el acceso a la memoria (en asignación o en llamadas a procedimientos) es diferente.

Por ejemplo, si la variable “a” vale 7, entonces la expresión “a” tiene modo “val”, sin embargo la expresión “a + 2” tiene modo “var”.

5.3.7 Atributo “parh”

El atributo heredado “parh” indica si el acceso a memoria es por valor o por referencia, de tal manera que si es false se entiende que se demanda la información por valor y por tanto se deja en la cima el valor de la expresión y en otro contrario (por variable) se deja la indirección. Aunque “parh” y “modo” puedan parecerse, no son equivalentes. Principalmente porque mientras “modo” lo impone el acceso a memoria (sintetizado), “parh” lo impone la declaración del subprograma (si ese parámetro se declara o no por variable).

5.4. Gramática de atributos

Gramática de atributos que formaliza la traducción.

Programa → Declaraciones & Instrucciones

```
Programa.cod =
    inicio(Declaraciones.n, Declaraciones.dir) ||
    ir-a(Declaraciones.etq)           ||
    Declaraciones.cod                 ||
    Instrucciones.cod                 ||
    stop
Declaraciones.etqh = longInicio + 1
Instrucciones.etqh = Declaraciones.etq
Declaraciones.dirh = 0
Declaraciones.nh   = 0
```

Declaraciones → Declaraciones ; Declaracion

```
Declaraciones0.ts =
    añadeID(Declaraciones1.ts, Declaracion.id, Declaracion.props)
Declaraciones1.dirh = Declaraciones0.dirh
Declaraciones0.dir  = Declaraciones1.dir + Declaracion.tam
Declaracion.dirh    = Declaraciones1.dir
Declaraciones1.nh   = Declaraciones0.nh
Declaracion.nh      = Declaraciones0.nh
Declaraciones0.n    = max(Declaraciones1.n, Declaracion.n)
Declaraciones1.etqh = Declaraciones0.etqh
Declaracion.etqh    = Declaraciones1.etq
Declaraciones0.etq  = Declaracion.etq
Declaraciones0.cod  = Declaraciones1.cod || Declaracion.cod
```

Declaraciones → Declaracion

```
Declaraciones.ts =
    añadeID(Declaraciones.ts, Declaracion.id, Declaracion.props)
Declaraciones.dir = Declaraciones.dirh + Declaracion.tam
Declaracion.dirh  = Declaraciones.dirh
Declaracion.nh    = Declaraciones.nh
Declaraciones.n   = Declaracion.n
Declaracion.etqh  = Declaraciones.etqh
Declaraciones.etq = Declaracion.etq
Declaraciones.cod = Declaracion.cod
```

Declaracion → DeclaracionTipo

```

Declaracion.props      = DeclaracionTipo.props ++ <>
Declaracion.tam        = 0
Declaracion.n          = Declaracion.nh
Declaracion.cod        = λ
Declaracion.etq        = Declaracion.etqh

```

Declaracion → DeclaracionVariable

```

DeclaracionVariable.props =
    DeclaracionVariable.props ++ <dir:Declaracion.dirh>
Declaracion.tam          = DeclaracionVariable.props.tipo.tam
Declaracion.n            = Declaracion.nh
Declaracion.cod          = λ
Declaracion.etq          = Declaracion.etqh

```

Declaracion → DeclaracionProcedimiento

```

Declaracion.tam          = 0
DeclaracionProcedimiento.nh = Declaracion.nh
Declaracion.n            = DeclaracionProcedimiento.n
DeclaracionProcedimiento.etqh = Declaracion.etqh
Declaracion.etq          = DeclaracionProcedimiento.etq
Declaracion.cod          = DeclaracionProcedimiento.cod
Declaracion.props        = DeclaracionProcedimiento.props

```

Tipo → Boolean

```
Tipo.tipo = <t:boolean, tam:1>
```

Tipo → Character

```
Tipo.tipo = <t:character, tam:1>
```

Tipo → Float

```
Tipo.tipo = <t:float, tam:1>
```

Tipo → Natural

```
Tipo.tipo = <t:natural, tam:1>
```

Tipo → Integer

```
Tipo.tipo = <t:integer, tam:1>
```

Tipo → iden

```

Tipo.tipo =
    <
        t:ref,
        id:iden.lex,
        tam:Tipo.tsh[iden.lex].tipo.tam
    >

```

Tipo → array [num] of Tipo

```

Tipo.tipo =
    <
        t:array,

```

```

        nelems:valorDe(num. lex),
        tbase:Tipo. tipo,
        tam:valorDe(num. lex)*Tipo1. tipo. tam
    >

```

Tipo → ^Tipo

```

    Tipo0. tipo =
    <
        t:puntero,
        tbase:Tipo1. tipo,
        tam:1
    >

```

Tipo → reg Campos freg

```

    Tipo. tipo =
    <
        t:array,
        campos:Campos. campos,
        tam:Campos. tam
    >

```

Campos → Campos ; Campo

```

    Campos0. tam = Campos1. tam + Campo. tam
    Campo. desh  = Campos1. tam

```

Campos → Campo

```

    Campos. tam = Campo. tam
    Campo. desh = 0

```

Campo → Tipo id

```

    Campo. campo =
    <
        id:iden. lex,
        tipo:Tipo. tipo,
        desp:Campo. desp
    >
    Campo. tam  = Tipo. tam

```

DeclaracionProcedimiento → proc id FParametros Bloque

```

    Bloque. dirh          = FParametros. dir
    FParametros. nh       = Bloque. nh = DeclaracionProcedimiento. nh + 1
    DeclaracionProcedimiento. n = Bloque. n
    DeclaracionProcedimiento. cod = Bloque. cod
    DeclaracionProcedimiento. props = <inicio:Bloque. inicio>
    Bloque. etqh          = DeclaracionProcedimiento. etqh
    DeclaracionProcedimiento. etq = Bloque. etq
    Bloque. tsph          =
        añadeID(
            FParametros. ts,
            DecProp. id,
            DeclaracionProcedimiento. props)

```


)

FParametros \rightarrow (LParametros)

FParametros.dir = LParametros.dir

FParametros $\rightarrow \lambda$

FParametros.dir = 0

LParametros \rightarrow LParametros, FParametro

LParametros0.ts = añadeID(LParametros1.ts, FParametro.id,
FParametro.props \otimes <dir:LParametros1.dir>)

LParametros0.dir = LParametros1.dir + FParametro.tam

FParametro.dirh = LParametros1.dir

LParametro \rightarrow FParametro

LParametro.ts = añadeID(LParametro.tsh, FParametro.id, FParametro.props \otimes
<dir:0>)

LParametro.dir = FParametro.tam

FParametro.dirh = 0

FParametro \rightarrow var Tipo id

FParametro.tam = 1

FParametro.param =
<modo: variable, tipo: Tipo.tipo, dir: FParametro.dirh>

FParametro \rightarrow Tipo id

FParametro.tam = Tipo.tipo.tam

FParametro.param = <modo: valor, tipo: Tipo.tipo, dir: FParametro.dirh>

Bloque \rightarrow Declaraciones && Instrucciones

Declaraciones.dirh = Bloque.dirh

Declaraciones.nh = Bloque.nh

Bloque.n = Declaraciones.n

Declaraciones.etqh = Bloque.etqh

Bloque.inicio = Declaraciones.etq

Instrucciones.etqh = Declaraciones.etq + longPrologo

Bloque.etq = Instrucciones.etq + longEpilogo + 1

Bloque.cod =
Declaraciones.cod ||
prologo(Bloque.nh, Declaraciones.dir) ||
Instrucciones.cod ||
epilogo(Bloque.nh) ||
ir-ind

Bloque \rightarrow Instrucciones

Bloque.n = Bloque.nh

Bloque.cod =

```

    prologo(Bloque.nh,Bloque.dirh) ||
    Instrucciones.cod              ||
    epilogo(Bloque.nh)            ||
    ir-ind
Instrucciones.etqh                = Bloque.etqh + longPrologo
Bloque.inicio                    = Bloque.etqh
Bloque.etq                      = Instrucciones.etq + longEpilogo + 1

```

Instrucciones → Instrucciones ; Instruccion

```

Instrucciones0.cod = Instrucciones1.cod || Instruccion.cod
Instrucciones1.etqh = Instrucciones0.etqh
Instruccion.etqh    = Instrucciones1.etq
Instrucciones0.etq  = Instruccion.etq

```

Instrucciones → Instruccion

```

Instrucciones.cod = Instruccion.cod
Instruccion.etqh  = Instrucciones.etqh
Instrucciones.etq = Instruccion.etq

```

Instruccion → InsAsignacion

```

Instrucciones.cod = InstruccionAsignacion.cod
InsAsignacion.etqh = Instruccion.etzqh
Instruccion.etq    = InstruccionAsignacion.etq

```

Instruccion → InsLectura

```

Instruccion.cod = InsLectura.cod
InsLectura.etqh = Instruccion.etqh
Instruccion.etq = InsLectura.etq

```

Instruccion → InsEscritura

```

Instruccion.cod = InsEscritura.cod
InsEscritura.etqh = Instruccion.etqh
Instruccion.etq  = InsEscritura.etq

```

Instruccion → InsCompuesta

```

Instruccion.cod = InsCompuesta.cod
InsCompuesta.etqh = Instruccion.etqh
Instruccion.etq  = InsCompuesta.etq

```

Instruccion → InsIf

```

Instruccion.cod = InsIf.cod
InsIf.etqh      = Instruccion.etqh
Instruccion.etq = InsIf.etq

```

Instruccion → InsWhile

```

Instruccion.cod = InsWhile.cod
InsWhile.etqh   = Instruccion.etqh
Instruccion.etq = InsWhile.etq

```

Instruccion → InsFor

```

Instruccion.cod = InsFor.cod
InsFor.etqh     = Instruccion.etqh

```

Instruccion. etq = InsFor. etq

Instruccion → InsNew

Instruccion. cod = InsNew. cod
InsNew. etqh = Instruccion. etqh
Instruccion. etq = InsNew. etq

Instruccion → InsDis

Instruccion. cod = InsDis. cod
InsDis. etqh = Instruccion. etqh
Instruccion. etq = InsDis. etq

Instruccion → InsProcedimiento

InsProcedimiento. etqh = Instruccion. etqh
Instruccion. etq = InsProcedimiento. etq
Instruccion. cod = InsProcedimiento. cod

InsLectura → in(id)

InsLectura. cod = in InsLectura. tsh[id. lex]. dir
InsLectura. etq = InsLectura. etqh + 1

InsEscritura → out(Expression)

InsEscritura. cod = Expression. cod || out
Expression. etqh = InsEscritura. etqh
InsEscritura. etq = Expression. etq + 1
Expression. parh = false

InsAsignación → Mem := Expression

InsAsignación. cod =
 si esCompatibleConTipoBasico(Mem. tipo, Expression. tsh)
 Mem. cod || Expression. cod || desapila-ind
 si no
 Mem. cod || Expression. cod || mueve(Mem. tipo. tam)
Mem. etqh = InsAsignación. etqh
Expression. etqh = Mem. etq
InsAsignación. etq = Expression. etq + 1
Expression. parh = false

InsCompuesta → { Instrucciones }

InsCompuesta. cod = Instrucciones. cod
Instrucciones. etqh = InsCompuesta. etqh
InsCompuesta. etq = Instrucciones. etq

InsIf → if Expression then Instruccion Pelse

InsIf. cod =
 Expression. cod ||
 ir-f(Instruccion. etq + 1) ||
 Instruccion. cod ||
 ir-a(PElse. etq) ||

```

        PElse.cod
Expresion.etqh      = InsIf.etqh
Instruccion.etqh    = Expresion.etq + 1
PElse.etqh          = Instruccion.etq + 1
InsIf.etq           = PElse.etq
Expresion.parh      = false

```

PElse → else Instruccion

```

PElse.cod           = Instruccion.cod
PElse.etq           = Instruccion.etq
Instruccion.etqh    = PElse.etqh

```

PElse → λ

```

PElse.cod = λ
PElse.etq = PElse.etqh

```

InsWhile → while Expresion do Instruccion

```

InsWhile.cod      =
    Expresion.cod      ||
    ir-f(Instruccion.etq + 1) ||
    Instruccion.cod    ||
    ir-a(InsWhile.etqh)
Expresion.etqh     = InsWhile.etqh
Instruccion.etqh   = Expresion.etq + 1
InsWhile.etq       = Instruccion.etq + 1

```

InsFor → for id=Expresion to Expresion do Instruccion

```

InsFor.cod =
    Expresion0.cod      ||
    desapila-dir InsFor.tsh[id.lex].dir ||
    Expresion1.cod      ||
    dup                 ||
    apila-dir InsFor.tsh[id.lex].dir    ||
    igual               ||
    ir-v( InsFor.etq - 1) ||
    Instruccion.cod     ||
    apila-dir InsFor.tsh[id.lex].dir    ||
    apilar 1            ||
    sumar               ||
    desapila-dir InsFor.tsh[id.lex].dir ||
    ir-a (Expresion1.etq)
    pop
Expresion0.etqh = InsFor.etqh
Expresion1.etqh = Expresion0.etq + 1
Instruccion.etqh = Expresion1.etq + 4
InsFor.etq      = Instruccion.etq + 6

```

InsNew → new Mem

```

InsNew.cod =

```

```

Mem. cod ||
new(
  si Mem.tipo.tbases = ref
    InsNew.tsh[Mem.tipo.tbases.id].tam
  si no
    1
)
|| desapila-ind
Mem.etqh = InsNew.etqh
InsNew.etq = Mem.etq + 2

```

InsDis → delete Mem

```

InsDis.cod =
  Mem.cod ||
  del(
    si Mem.tipo.tbases = ref
      InsDis.tsh[Mem.tipo.tbases.id].tam
    si no
      1
  )
Mem.etqh = InsDis.etqh
InsDis.etq = Mem.etq + 1

```

InsProcedimiento → iden AParametros

```

InsProcedimiento.cod =
  si (InsProcedimiento.ts[iden.lex].clase==forward)
    apila-ret(InsProcedimiento.etq) ||
    AParametros.cod ||
    nop(iden) //parchear
  sino
    apila-ret(InsProcedimiento.etq) ||
    AParametros.cod ||
    ir-a(InsProcedimiento.tsh[iden.lex].inicio)
AParametros.etqh = InsProcedimiento.etqh + longApilaRet
InsProcedimiento.etq = AParametros.etq + 1

```

AParametros → LParametros

```

AParametros.cod = inicio-paso || LParametros.cod || fin-paso
LParametros.etqh = AParametros.etqh + longInicioPaso
AParametros.etq = LParametros.etq + longFinPaso

```

AParametros → λ

```

AParametros.cod = λ
AParametros.etq = Aparametros.etqh

```

LParametros ::= LParametros, Expresion

```

LParametros0.cod =
  LParametros1.cod ||
  copia ||
  direccionParFormal (LParametros0.fParametros[LParametros0.nParametros]) ||

```

```

    Expresion.cod ||
    pasoParametro(Expresion.modo, LAParametros0.fParametros[LAParametros0.nParametros])
LAParametros1.etqh = LAParametros0.etqh
Expresion.etqh = LAParametros1.etq + 1 + longDireccionParFormal
LAParametros0.etq = Expresion.etq + longPasoParametro
Expresion.parh = LAParametros0.fParametrosh[LAParametros0.nParametros].modo == var

```

LAParametros ::= Expression

```

LAParametros.cod =
    copia ||
    Expresion.cod ||
    pasoParametro(Expresion.modo, LAParametros.fParametros[0])
Expresion.etqh = LAParametros.etq + 1
LAParametros.etq = Expresion.etq + longPasoParametro
Expresion.parh = LAParametros.fParametrosh[1].modo == var

```

Mem → id

```

Mem.cod = accesoVar(Mem.tsh[id.lex])
Mem.etq = Mem.etqh + longAccesoVar(Mem.tsh[id.lex])

```

Mem → Mem→

```

Mem0.cod = Mem1.cod || apila-ind
Mem1.etqh = Mem0.etqh
Mem0.etq = Mem1.etq + 1

```

Mem → Mem[Expression]

```

Mem0.cod =
    Mem1.cod ||
    Expresion.cod ||
    apila Mem1.tipo.tbases.tam ||
    multiplica ||
    suma
Mem1.etqh = Mem0.etqh
Expresion.etqh = Mem1.etq
Mem0.etq = Expresion.etq + 3

```

Mem → Mem.id

```

Mem0.cod = Mem1.cod || apila(Mem1.tipo.campos[iden.lex].desp) || suma
Mem1.etqh = Mem0.etqh
Mem0.etq = Mem1.etq + 2

```

Expression → ExpressionNivel1 OpNiv0 ExpressionNivel1

```

Expresion.cod =
    ExpresionNivel10.cod ||
    ExpresionNivel11.cod ||
    case (OpNiv0.op)
        menor:
            menor
        mayor:
            mayor
        menor-ig:
            menorIg
        mayor-ig:
            mayorIg

```

```

        mayorIg
    igual
        igual
    no-igual
        no-igual
ExpresionNivel10. etqh = Expresion. etqh
ExpresionNivel11. etqh = ExpresionNivel10. etqh
Expresion. etq = ExpresionNivel11. etq + 1
Expresion. modo = val
ExpresionNivel10. parh = ExpresionNivel11. parh = false

```

Expresion → ExpresionNivel1

```

Expresion. cod = ExpresionNivel1. cod
ExpresionNivel1. etqh = Expresion. etqh
Expresion. etq = ExpresionNivel1. etq
Expresion. modo = ExpresionNivel1. modo
ExpresionNivel1. parh = Expresion. parh

```

ExpresionNiv1 → ExpresionNiv1 or ExpresionNiv2

```

ExpresionNiv10. cod =
    ExpresionNiv11. cod ||
    dup ||
    ir-v(ExpresionNiv2. etq) ||
    desapila ||
    ExpresionNiv2. cod
ExpresionNiv11. etqh = ExpresionNiv10. etqh
ExpresionNiv2. etqh = ExpresionNiv11. etq + 3
ExpresionNiv10. etq = ExpresionNiv2. etq
ExpresionNiv1. modo = val
ExpresionNiv11. parh = ExpresionNiv2. parh = false

```

ExpresionNiv1 → ExpresionNiv1 OpNiv1 ExpresionNiv2

```

ExpresionNiv11. etqh = ExpresionNiv10. etqh
ExpresionNiv1. modo = val
ExpresionNiv11. parh = ExpresionNiv2. parh = false

```

```

si (OpNiv1. op == or)
    ExpresionNiv10. cod =
        ExpresionNiv11. cod ||
        ExpresionNiv2. cod ||
        case (OpNiv1. op)
            suma:
                sumar
            resta:
                restar
    ExpresionNiv2. etqh = ExpresionNiv11. etq
    ExpresionNiv10. etq = ExpresionNiv2. etq + 1
sino
    ExpresionNiv10. cod =
        ExpresionNiv11. cod ||
        dup ||
        ir-v(ExpresionNiv2. etq) ||
        desapila ||

```

```

    ExpresionNiv2.cod
ExpresionNiv2.etqh = ExpresionNiv11.etq + 3
ExpresionNiv10.etq = ExpresionNiv2.etq

```

ExpresionNiv1 → ExpresionNiv2

```

ExpresionNiv1.cod = ExpresionNiv2.cod
ExpresionNiv2.etqh = ExpresionNiv1.etqh
ExpresionNiv1.etq = ExpresionNiv2.etq
ExpresionNiv1.mod0 = ExpresionNiv2.mod0
ExpresionNiv2.parh = ExpresionNiv1.parh

```

ExpresionNiv2 → ExpresionNiv2 OpNiv2 ExpresionNiv3

```

ExpresionNiv21.etqh = ExpresionNiv20.etqh
ExpresionNiv20.mod0 = val
ExpresionNiv21.parh = ExpresionNiv3.parh = false

```

```

if (OpNiv2.op == and)
    ExpresionNiv20.cod =
        ExpresionNiv21.cod ||
        ExpresionNiv3.cod ||
        case (OpNiv2.op)
            Multiplica:
                Mul
            Divide:
                Div
            Modulo:
                Mod
            y:
                Y
    ExpresionNiv3.etqh = ExpresionNiv21.etq
    ExpresionNiv20.etq = ExpresionNiv3.etq +1
sino
    ExpresionNiv20.cod =
        ExpresionNiv21.cod ||
        ir-f(ExpresionNiv2.etq + 1) ||
        ExpresionNiv2.cod ||
        ir-a(ExpresionNiv2.etq + 2) ||
        apila(0)
    ExpresionNiv2.etqh = ExpresionNiv21.etq + 1
    ExpresionNiv20.etq = ExpresionNiv2.etq + 2

```

ExpresionNiv2 → ExpresionNiv3

```

ExpresionNiv3.etqh = ExpresionNiv2.etqh
ExpresionNiv2.etq = ExpresionNiv3.etq
ExpresionNiv2.cod = ExNiv3.cod
ExpresionNiv20.mod0 = ExpresionNiv3.mod0
ExpresionNiv3.parh = ExpresionNiv2.parh;

```

ExpresionNiv3 → ExpresionNiv4 OpNiv3 ExpresionNiv3

```

ExpresionNiv30.cod =
    case (OpNiv3.op)
        shl:
            ExpresionNiv4.cod || ExpresionNiv31.cod || shl

```



```

    shr:
        ExpresionNiv4.cod || ExpresionNiv31.cod || shr
ExpresionNiv30.mod0 = val
ExpresionNiv4.etqh = ExpresionNiv30.etqh
ExpresionNiv31.etqh = ExpresionNiv4.etq
ExpresionNiv30.etqh = ExpresionNiv31.etq + 1
ExpresionNiv4.parh = ExpresionNiv31.parh = false

```

ExpresionNiv3 → ExpresionNiv4

```

ExpresionNiv4.etqh = ExpresionNiv3.etqh
ExpresionNiv3.etq = ExpresionNiv4.etq
ExpresionNiv3.cod = ExpresionNiv4.cod
ExpresionNiv3.mod0 = ExpresionNiv4.mod0
ExpresionNiv4.parh = ExpresionNiv3.parh

```

ExpresionNiv4 → OpNiv4 ExpresionNiv4

```

ExpresionNiv40.cod =
    case (OpNiv4.op)
    no:
        ExpresionNiv41.cod || no
    negativo:
        ExpresionNiv41.cod || negativo
    cast-float:
        ExpresionNiv41.cod || CastFloat
    cast-int:
        ExpresionNiv41.cod || CastInt
    cast-nat:
        ExpresionNiv41.cod || CastNat
    cast-char:
        ExpresionNiv41.cod || CastChar
ExpresionNiv40.mod0 = val
ExpresionNiv41.etqh = ExpresionNiv4.etqh
ExpresionNiv40.etq = ExpresionNiv41.etq + 1
ExpresionNiv41.parh = false

```

ExpresionNiv4 → | Expression |

```

ExpresionNiv4.cod = Expression.cod || abs
ExpresionNiv4.mod0 = Expression.val
Expression.etqh = ExpresionNiv4.etqh
ExpresionNiv4.etq = Expression.etq
Expression.parh = false

```

ExpresionNiv4 → (Expression)

```

ExpresionNiv4.cod = Expression.cod
ExpresionNiv4.mod0 = Expression.mod0
Expression.etqh = ExpresionNiv4.etqh
ExpresionNiv4.etq = Expression.etq
Expression.parh = ExpresionNiv4.parh

```

ExpresionNiv4 → Literal

```

ExpresionNiv4.cod = Literal.cod
ExpresionNiv4.mod0 = var
Literal.etqh = ExpresionNiv4.etqh

```

ExpresionNiv4.etq = Literal.etq

ExpresionNiv4 → Mem

```
ExpresionNiv4.cod =  
  si esCompatibleConTipoBasico(Mem.tipo, ExpresionNiv4.tsh) /¥ not ExpresionNiv4.parh  
    Mem.cod || apila-ind  
  si no  
    Mem.cod  
Mem.etqh = ExpresionNiv4.etqh  
ExpresionNiv4.etq =  
  si esCompatibleConTipoBasico(Mem.tipo, ExpresionNiv4.tsh) /¥ not ExpresionNiv4.parh  
    Mem.etq + 1  
  si no  
    Mem.etq  
ExpresionNiv4.modos = var
```

Literal → litNat

```
Literal.cod = apila LitNat.lex  
Literal.etq = Literal.etqh + 1
```

Literal → litFlo

```
Literal.cod = apila litFlo.lex  
Literal.etq = Literal.etqh + 1
```

Literal → litTrue

```
Literal.cod = apila true  
Literal.etq = Literal.etqh + 1
```

Literal → litFalse

```
Literal.cod = apila false  
Literal.etq = Literal.etqh + 1
```

Literal → litCha

```
Literal.cod = apila litCha.lex  
Literal.etq = Literal.etqh + 1
```

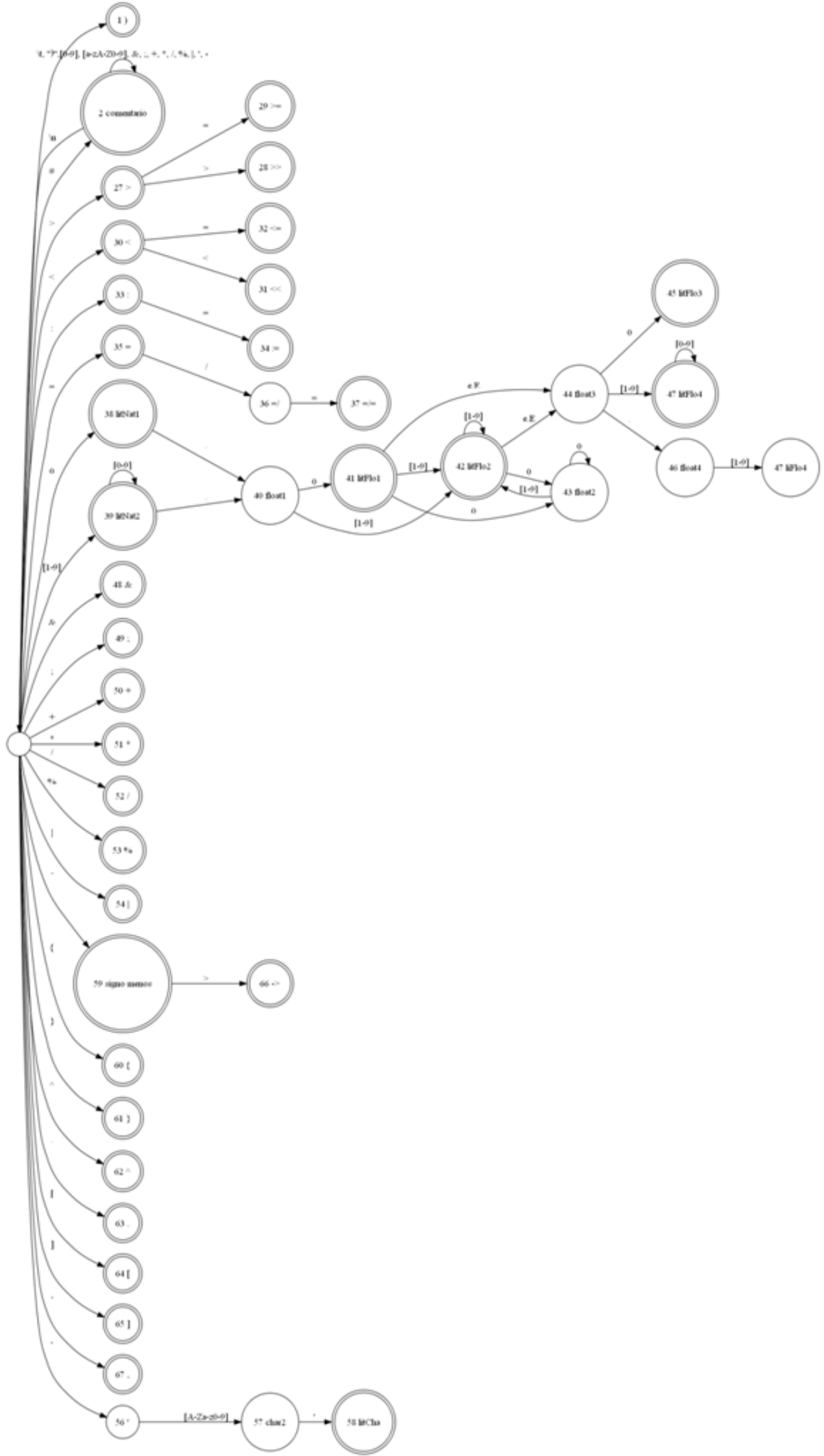
Literal → litNull

```
Literal.cod = apila MIN_INT  
Literal.etq = Literal.etqh + 1
```

6. Diseño del analizador léxico

Diagrama de transición que caracterice el diseño del analizador léxico. La implementación del analizador léxico debe estar guiada por este diseño.





7. Acondicionamiento de las gramáticas de atributos

A continuación se presentan los acondicionamientos de las construcciones gramáticas de los puntos 2,3,4 que los necesitan, ya sea por ser recurrentes a izquierdas o por necesitar una factorización. Los acondicionamientos se han realizado ciñiéndonos a los esquemas proporcionados, incluso cuando no fuese estrictamente necesario, para facilitar una mejor comprensión en el futuro y mantener una cierta coherencia entre la forma de proceder para las diferentes partes de las gramáticas.

7.1. Acondicionamiento de la Gramática para la Construcción de la tabla de símbolos

Declaraciones \rightarrow Declaracion DeclaracionesRec

```
Declaracion.nh = Declaraciones.nh
DeclaracionesRec.nh = Declaraciones.nh
DeclaracionesRec.tsh =
    inserta(Declaraciones.tsh, Declaracion.id, Declaracion.props)
Declaraciones.ts = DeclaracionesRec.ts
Declaraciones.n = DeclaracionesRec.n
```

DeclaracionesRec \rightarrow ';' Declaracion DeclaracionesRec

```
DeclaracionesRec1.tsh =
    inserta(DeclaracionesRec0.tsh, Declaracion.id, Declaracion.props)
DeclaracionesRec0.ts = DeclaracionesRec1.ts
Declaracion.nh = DeclaracionesRec0.nh
DeclaracionesRec1.nh = max (DeclaracionesRec0.nh, Declaracion.n)
DeclaracionesRec0.n = DeclaracionesRec1.n
```

DeclaracionesRec \rightarrow λ

```
DeclaracionesRec.ts = DeclaracionesRec.tsh
DeclaracionesRec.n = DeclaracionesRec.nh
```

DeclaracionProcedimiento \rightarrow procedure id FParametros DeclaracionProcFact

```
Fparametros.tsh = creaTS(DeclaracionProcedimiento.tsh)
Fparametros.nh = DeclaracionProcedimiento.nh +1

DeclaracionProcFact.nh = DeclaracionProcedimiento.nh +1
DeclaracionProcFact.tsh = Fparametros.ts
DeclaracionProcFact.idh = id.lex
DeclaracionProcFact.paramsh = Fparametros.parametros

DeclaracionProcedimiento.id = id.lex
DeclaracionProcedimiento.props = DeclaracionProcFact.props
```

DeclaracionProcFact \rightarrow Bloque

```
Bloque.tsh = inserta(DeclaracionProcFact.tsh, DeclaracionProcFact.idh,
                    DeclaracionProcFact.propsh;
Bloque.nh = DeclaracionProcFact.nh

DeclaracionProcFact.props =
    <clase:proc, tipo: <t:proc, params: DeclaracionProcFact.paramsh>,
    nivel: DeclaracionProcFact.nh>
```

DeclaracionProcFact → Forward

```

DeclaracionProcFact.props =
  <clase:forward, tipo: <t:proc, params: DeclaracionProcFact.paramsh>,
  nivel: DeclaracionProcFact.nh>

```

LParametros → FParametro LParametrosRec

```

LParametrosRec.tsh =
  inserta(LParametros.tsh, FParametro.id, FParametro.props)
LParametros.ts = LParametrosRec.ts
FParametro.nh = LParametros.nh
LParametrosRec.nh = LParametros.nh
LParametrosRec.parametrosh = FParametro.parametro
LParametros.parametros = LParametrosRec.parametros

```

LParametrosRec → ',' FParametro LParametrosRec

```

LParametrosRec1.tsh =
  inserta(LParametrosRec0.tsh, Fparametro.id, FParametro.props)
LParametrosRec0.ts = LParametrosRec1.ts
FParametro.nh = LParametrosRec0.nh
LParametrosRec1.nh = LParametrosRec0.nh
LParametrosRec1.parametrosh =
  LParametrosRec0.parametrosh ++ FParametro.parametro
LParametrosRec0.parametros = LParametrosRec1.parametros

```

LParametrosRec → λ

```

LParametrosRec.ts = LParametrosRec.tsh
LParametrosRec.parametros = LParametrosRec.parametrosh

```

Campos → Campo CamposRec

```

CamposRec.camposh = [Campo.campo]
Campos.campos = CamposRec.campos
Campo.tsh = Campos.tsh
CamposRec.tsh = Campos.tsh

```

CamposRec → ';' Campo CamposRec

```

CamposRec1.camposh = CamposRec0.camposh ++ Campo.campo
CamposRec0.campos = CamposRec1.campos
Campo.tsh = CamposRec0.tsh
CamposRec1.tsh = CamposRec0.tsh

```

CamposRec → λ

```

CamposRec.campos = CamposRec.camposh

```

7.2. Acondicionamiento de la Gramática para la Comprobación de las Restricciones Contextuales**Declaraciones → Declaracion DeclaracionesRec**

```

DeclaracionesRec.errorh =
  Declaracion.error v
  (existeID(Declaraciones.tsh, Declaracion.id) ^
    Declaraciones.tsh[Declaracion.id].nivel = Declaraciones.nh)
DeclaracionesRec.pendh =

```

```

    Declaracion.pend -
        (si (Declaracion.props.clase = tipo) {Declaracion.id} sino {})
DeclaracionesRec.forwardh = Declaracion.forward
Declaraciones.error       = DeclaracionesRec.error
Declaraciones.pend        = DeclaracionesRec.pend
Declaraciones.forward     = DeclaracionesRec.forward

```

DeclaracionesRec → ';' Declaracion DeclaracionesRec

```

DeclaracionesRec1.errorh =
    DeclaracionesRec0.errorh v
    Declaracion.error v
    (existeID(DeclaracionesRec0.tsh, Declaracion.id) ^
        DeclaracionesRec0.tsh[Declaracion.id].nivel=DeclaracionesRec0.nh)
DeclaracionesRec1.pendh =
    DeclaracionesRec0.pendh U
    Declaracion.pend -
        (si (Declaracion.props.clase = tipo) {Declaracion.id} sino {})

DeclaracionesRec1.forwardh =
    DeclaracionesRec0.forwardh U
    Declaracion.forward -
        si (Declaracion.props.clase == proc)
            {Declaracion.id}

DeclaracionesRec0.error = DeclaracionesRec1.error
DeclaracionesRec0.pend = DeclaracionesRec1.pend
DeclaracionesRec0.forward = DeclaracionesRec1.forward

```

DeclaracionesRec → λ

```

DeclaracionesRec.error = DeclaracionesRec.errorh
DeclaracionesRec.pend = DeclaracionesRec.pendh
DeclaracionesRec.forward = DeclaracionesRec.forwardh

```

DeclaracionProcedimiento → procedure id FParametros DeclaracionProcFact

```

DeclaracionProcFact.idh = id.lex
DeclaracionProcFact.errorh = FParametros.error
DeclaracionProcFact.tsh = FParametros.ts
DeclaracionProcFact.nh = DeclaracionProcedimiento.nh + 1

DeclaracionProcedimiento.pend = DeclaracionProcFact.pend
DeclaracionProcedimiento.error = DeclaracionProcFact.error
DeclaracionProcedimiento.forward = DeclaracionProcFact.forward

```

DeclaracionProcFact → forward

```

DeclaracionProcFact.error =
    DeclaracionProcFact.errorh v
    (existeID(DeclaracionProcFact.tsh, id.lex) ^
        DeclaracionProcFact.tsh[DeclaracionProcFact.idh].nivel ==
            DeclaracionProcFact.nh + 1)

DeclaracionProcFact.pend = {}
DeclaracionProcFact.forward = {DeclaracionProcFact.idh}

```

DeclaracionProcFact → Bloque

```

DeclaracionProcFact.error = DeclaracionProcFact.errorh v Bloque.error v

```

```

        (existeID(DeclaracionProcFact.tsh, DeclaracionProcFact.idh)
        ^ DeclaracionProcFact.tsh[DeclaracionProcFact.idh].nivel==
        DeclaracionProcFact.nh) ^
        DeclaracionProcFact.tsh[DeclaracionProcFact.idh].props.t != forward)
DeclaracionProcFact.pend = Bloque.pend
DeclaracionProcFact.forward = {}

```

LParametros → FParametro LParametrosRec

```

LParametrosRec.errorh =
    Fparametro.error v
    (existeID(LParametros.tsh, Fparametro.id) ^
    LParametros.tsh[Fparametro.id].nivel = LParametros.nh)
LParametros.error = LParametrosRec.error

```

LParametrosRec → ',' FParametro LParametrosRec

```

LParametrosRec1.errorh =
    LParametrosRec0.errorh v
    Fparametro.error v
    (existeID(LParametrosRec0.tsh, Fparametro.id) ^
    LParametrosRec0.tsh[Fparametro.id].nivel = LParametrosRec0.nh)
LParametrosRec0.error = LParametrosRec1.error

```

LParametrosRec → λ

```

LParametrosRec.error = LParametros.errorh

```

Campos → Campo CamposRec

```

CamposRec.errorh = Campo.error
CamposRec.pendh = Campo.pend
Campos.error = CamposRec.error
Campos.pend = CamposRec.pend

```

CamposRec → ';' Campo CamposRec

```

CamposRec1.errorh =
    CamposRec0.errorh v
    existeCampo(CamposRec0.camposh, Campo.id)
CamposRec1.pendh = CamposRec0.pendh U Campo.pend
CamposRec0.pend = CamposRec1.pend
CamposRec0.error = CamposRec1.error

```

CamposRec → λ

```

CamposRec.error = CamposRec.error
CamposRec.pend = CamposRec.pendh

```

Instrucciones → Instruccion InstruccionesRec

```

Instruccion.tsh = Instrucciones.tsh
InstruccionesRec.ts h = Instrucciones.tsh
InstruccionesRec.errorh= instruccion.error
Instrucciones.error = InstruccionesRec.error

```

InstruccionesRec → ; Instruccion InstruccionesRec

```

Instruccion.tsh = InstruccionesRec0.tsh
InstruccionesRec1.tsh = InstruccionesRec0.tsh
InstruccionesRec1.errorh =

```


Instrucción.error v InstruccionesRec0.errorh
 InstruccionesRec0.error = InstruccionesRec1.error
InstruccionesRec → λ
 InstruccionesRec.error = InstruccionesRec.errorh

LAParámetros → **Expresión LAParámetrosRec**

LAParámetrosRec.nparametrosh = 1
 Expresión.tsh = LAParámetros.tsh
 LAParámetrosRec.tsh = LAParámetros.tsh
 LAParámetrosRec.fparametrosh = LAParámetros.fparametrosh
 LAParámetrosRec.errorh =
 Expresión.error v
 |LAParámetros.fparametrosh| < 1 v
 LAParámetros.fparametrosh[0].modo = var \wedge
 Expresión.modo = val
 not compatibles(LAParámetros.fparametrosh[0].tipo, Expresión.tipo,
 LAParámetros.tsh)
 LAParámetros.error = LAParámetrosRec.error

LAParámetrosRec → ', ' **Expresión LAParámetrosRec**

LAParámetrosRec1.nparametrosh = LAParámetrosRec0.nparametrosh + 1
 Expresión.tsh = LAParámetrosRec0.tsh
 LAParámetrosRec1.tsh = LAParámetrosRec0.tsh
 LAParámetrosRec1.fparametrosh = LAParámetrosRec0.fparametrosh
 LAParámetrosRec1.errorh =
 LAParámetrosRec0.errorh v
 Expresión.error v
 LAParámetrosRec1.nparametrosh + 1 > |LAParámetros.fparametrosh| v
 LAParámetrosRec1.fparametrosh[LAParámetrosRec1.nparametrosh].modo =
 var \wedge Expresión.modo = val v
 not compatibles(
 LAParámetrosRec1.fparametrosh[LAParámetrosRec1.nparametrosh].tipo,
 Expresión.tipo, LAParámetrosRec1.tsh
 LAParámetrosRec0.error = LAParámetrosRec1.error

LAParámetrosRec → λ

LAParámetros.error = LAParámetrosRec.errorh

Mem → **id MemRec**

MemRec.tsh = Mem.tsh
 MemRec.tipoh =
 si existe(MemRec.tsh, id.lex)
 si Mem.tsh[id.lex].clase = var
 ref!(Mem.tsh[id.lex].tipo, Mem.tsh)
 sino <t:error>
 sino
 <t:error>
 Mem.tipo = MemRec.tipo

MemRec → \wedge **MemRec**

MemRec1.tsh = MemRec0.tsh
 MemRec1.tipoh =
 si (MemRec0.tipo.t = puntero

```

        ref! (MemRec0.tipo.tbases, MemRec0.tsh)
    sino
        <t:error>
MemRec0.tipo = MemRec1.tipo

```

MemRec → [Expresión] MemRec

```

MemRec1.tsh = MemRec0.tsh
MemRec1.tipoh =
    si MemRec0.tipo.t = array AND Expresión.tipo.t = num
        ref! (MemRec0.tipo.tbases, MemRec0.tsh)
    sino
        <t:error>
MemRec0.tipo = MemRec1.tipo

```

MemRec → . id MemRec

```

MemRec1.tsh = MemRec0.tsh
MemRec1.tipoh =
    si MemRec0.tipo.t = rec
        si campo? (MemRec0.tipo.campos, id.lex)
            ref! (MemRec0.tipo.campos[id.lex].tipo, MemRec0.tsh)
        sino
            <t:error>
MemRec0.tipo = MemRec1.tipo

```

MemRec → λ

```

MemRec.tipo = MemRec.tipoh

```

Expresión → ExpresiónNiv1 ExpresiónFact

```

ExpresiónFact.tipoh = ExpresiónNiv1.tipo
ExpresiónNiv1.tsh = Expresión.tsh
ExpresiónFact.tsh = Expresión.tsh
Expresión.tipo = ExpresiónFact.tipo
Expresión.modoh = ExpresiónFact.modoh
ExpresiónFact.modoh = ExpresiónNiv1.modoh

```

ExpresiónFact → OpNiv0 ExpresiónNiv1

```

ExpresiónNiv1.tsh = ExpresiónFact.tsh
ExpresiónFact.tipoh =
    si
        (ExpresiónFact.tipoh = <t:error> v
        ExpresiónNiv1.tipo = <t:error>) v
        (ExpresiónFact.tipoh = <t:character> v
        ExpresiónNiv1.tipo /= <t:character>) v
        ( ExpresiónFact.tipoh /= <t:character> ∧
        ExpresiónNiv1.tipo = <t:character>)
        (ExpresiónFact.tipoh = <t:boolean> ∧
        ExpresiónNiv1.tipo /= <t:boolean>) v
        (ExpresiónFact.tipoh /= <t:boolean> ∧
        ExpresiónNiv1.tipo = <t:boolean>))
        <t:error>
    sino
        <t:boolean>
ExpresiónFact.modoh = val

```

ExpresionFact $\rightarrow \lambda$

ExpresionFact.modoh = ExpresionFact.modoh
ExpresionFact.tipo = ExpresionFact.tipoh

ExpresiónNiv1 \rightarrow ExpresiónNiv2 ExpresionNiv1Rec

ExpresionNiv2.tsh = ExpresionNiv1.tsh
ExpresionNiv1Rec.tsh = ExpresionNiv1.tsh
ExpresionNiv1Rec.tipoh = ExpresiónNiv2.tipo.
ExpresionNiv1Rec.modoh = ExpresionNiv2.modoh
ExpresionNiv1.tipo = ExpresiónNiv1Rec.tipo
ExpresionNiv1.modoh = ExpresionNiv1Rec.modoh

ExpresiónNiv1Rec \rightarrow OpNiv1 ExpresiónNiv2 ExpresiónNiv1Rec

ExpresionNiv2.tsh = ExpresionNiv1Rec_o.tsh
ExpresionNiv1Rec_i.tsh = ExpresionNiv1Rec_o.tsh
ExpresionNiv1Rec_i.modoh = val
ExpresionNiv1Rec_i.tipoh =
 si (ExpresionNiv1Rec_o.tipoh = <t:error> v
 ExpresionNiv2.tipo = <t:error> v
 ExpresionNiv1Rec_o.tipoh = <t:character> v
 ExpresionNiv2.tipo = <t:character> v
 (ExpresionNiv1Rec_o.tipoh = <t:boolean> \wedge
 ExpresionNiv2.tipo \neq <t:boolean>) v
 (ExpresionNiv1Rec_o.tipoh \neq <t:boolean> \wedge
 ExpresionNiv2.tipo = <t:boolean>))
 <t:error>
 sino
 case (OpNiv1.op)
 suma, resta:
 si (ExpresionNiv1Rec_o.tipoh = <t:float> v
 ExpresionNiv2.tipo = <t:float>)
 <t:float>
 sino si (ExpresionNiv1Rec_o.tipoh = <t:integer> v
 ExpresionNiv2.tipo = <t:integer>)
 <t:integer>
 sino si (ExpresionNiv1Rec_o.tipoh = <t:natural> \wedge
 ExpresionNiv2.tipo = <t:natural>)
 <t:natural>
 sino
 <t:error>
 o:
 si (ExpresionNiv1Rec_o.tipoh = <t:boolean> \wedge
 ExpresionNiv2.tipo = <t:boolean>)
 <t:boolean>
 sino
 <t:error>
 or:
 si (ExpresionNiv1Rec_o.tipoh = <t:boolean> y
 ExpresionNiv2.tipo = <t:boolean>)
 <t:boolean>
 sino
 <t:error>
ExpresionNiv1Rec_o.tipo = ExpresionNiv1Rec_i.tipo

ExpresionNiv1Rec $\rightarrow \lambda$

ExpresionNiv1Rec.tipo = ExpresionNiv1Rec.tipoh
ExpresionNiv1Rec.modoh = ExpresionNiv1Rec.modoh

ExpresiónNiv2 \rightarrow ExpresionNiv3 ExpresiónNiv2Rec

ExpresionNiv2Rec.tipoh = ExpresiónNiv3.tipo
ExpresionNiv3.tsh = ExpresionNiv2.tsh
ExpresionNiv2Rec.tsh = ExpresionNiv2.tsh
ExpresionNiv2Rec.modoh = ExpresionNiv3.modoh
ExpresionNiv2.tipo = ExpresiónNiv2Rec.tipo

ExpresiónNiv2Rec \rightarrow OpNiv2 ExpresiónNiv3 ExpresiónNiv2Rec

ExpresionNiv2Rec_i.tsh = ExpresionNiv2Rec_o.tsh
ExpresionNiv3.tsh = ExpresionNiv2Rec_o.tsh
ExpresionNiv2Rec_i.modoh = val
ExpresionNiv2Rec_i.tipoh =
 si ExpresionNiv2Rec_o.tipoh = <t:error> v
 ExpresionNiv3.tipo = <t:error> v
 ExpresionNiv2Rec_o.tipoh = <t:character> v
 ExpresionNiv3.tipo = <t:character> v
 (ExpresionNiv2Rec_o.tipoh = <t:boolean> \wedge
 ExpresionNiv3.tipo \neq <t:boolean> v
 (ExpresionNiv2Rec_o.tipoh \neq <t:boolean> \wedge
 ExpresionNiv3.tipo = <t:boolean>))
 <t:error>
 sino
 case (OpNiv2.op)
 multiplica, divide:
 si (ExpresionNiv2Rec_o.tipoh = <t:float> v
 ExpresionNiv3.tipo = <t:float>)
 <t:float>
 sino si (ExpresionNiv2Rec_o.tipoh = <t:integer> v
 ExpresionNiv3.tipo = <t:integer>)
 <t:integer>
 sino si (ExpresionNiv2Rec_o.tipoh = <t:natural> \wedge
 ExpresionNiv3.tipo = <t:natural>)
 <t:natural>
 sino
 <t:error>
 modulo:
 si (ExpresionNiv3.tipo = <t:natural> \wedge
 (ExpresionNiv2Rec_o.tipoh = <t:natural> v
 ExpresionNiv2Rec_o.tipoh = <t:integer>))
 ExpresionNiv2Rec_o.tipoh
 sino
 <t:error>
 y:
 si ExpresionNiv2Rec_o.tipoh = <t:boolean> \wedge
 ExpresionNiv3.tipo = <t:boolean>
 <t:boolean>
 sino
 <t:error>

```

and:
    si      (ExpresionNiv2Rec0.tipoh = <t:boolean> y
             ExpresionNiv3.tipo = <t:boolean>
             <t:boolean>
    sino
             <t:error>
ExpresionNiv2Rec0.tipo      = ExpresionNiv2Rec1.tipo

```

ExpresiónNiv2Rec → λ

```

ExpresionNiv2Rec.tipo      = ExpresionNiv2Rec.tipoh
ExpresionNiv2Rec.modoh     = ExpresionNiv2Rec.modh

```

(factorizamos)

ExpresionNiv3 → ExpresionNiv4 ExpresionNiv3Fact

```

ExpresiónNiv4.tsh          = ExpresiónNiv3.tsh
ExpresiónNiv3Fact.tsh      = ExpresiónNiv3.tsh
ExpresionNiv3Fact.tipoh    = ExpresiónNiv4.tipo
ExpresionNiv3Fact.modoh    = ExpresionNiv4.modoh
ExpresionNiv3.tipo         = ExpresionNiv3Fact.tipo

```

ExpresionNiv3Fact → OpNiv3 ExpresiónNiv3

```

ExpresiónNiv3.tsh          = ExpresiónNiv3Fact.tsh
ExpresionNiv3Fact.modoh    = val
ExpresionNiv3Fact.tipo     =
    si      (ExpresionNiv3Fact.tipoh = <t:error> v
             ExpresionNiv3.tipo = <t:error> v
             ExpresionNiv3Fact.tipoh /= <t:natural> v
             ExpresionNiv3.tipo /= <t:natural>)
             <t:error>
    sino
             <t:natural>

```

ExpresionNiv3Fact → λ

```

ExpresionNiv3Fact.tipo     = ExpresionNiv3Fact.tipoh
ExpresionNiv3Fact.modoh    = ExpresionNiv3Fact.modoh

```

7.3. Acondicionamiento de la Gramática para la Traducción

Declaraciones → Declaracion DeclaracionesRec

```

Declaracion.etqh           = Declaraciones.etqh
Declaracion.dirh           = Declaraciones.dirh
Declaracion.nh              = Declaraciones.nh
DeclaracionesRec.nh        = Declaraciones.nh
DeclaracionesRec.tsh       =
    inserta(Declaraciones.tsh, Declaracion.id, Declaracion.props)
DeclaracionesRec.codh      = Declaracion.cod
DeclaracionesRec.dirh      = Declaraciones.dirh + Declaracion.tam
DeclaracionesRec.etqh      = Declaracion.etq
Declaraciones.n            = DeclaracionesRec.n
Declaraciones.dir          = DeclaracionesRec.dir

```

Declaraciones. etq	= DeclaracionesRec. etq
Declaraciones. ts	= DeclaracionesRec. ts
Declaraciones. cod	= DeclaracionesRec. cod

DeclaracionesRec → ';' Declaracion DeclaracionesRec

Declaracion. nh	= DeclaracionesRec0. nh
Declaracion. etqh	= DeclaracionesRec0. etqh
Declaracion. dir	= DeclaracionesRec0. dirh
DeclaracionesRec1. etqh	= Declaracion. etq
DeclaracionesRec1. nh	= max (DeclaracionesRec0. nh, Declaracion. n)
DeclaracionesRec1. dirh	= DeclaracionesRec0. dirh + Declaracion. tam
DeclaracionesRec1. tsh	=
	inserta(DeclaracionesRec0. tsh, Declaracion. id, Declaracion. props)
DeclaracionesRec1. codh	= DeclaracionesRec0. codh Declaracion. cod
DeclaracionesRec0. n	= DeclaracionesRec1. n
DeclaracionesRec0. etq	= DeclaracionesRec1. etq
DeclaracionesRec0. dir	= DeclaracionesRec1. dir
DeclaracionesRec0. cod	= DeclaracionesRec1. cod
DeclaracionesRec0. ts	= DeclaracionesRec1. ts

DeclaracionesRec → λ

DeclaracionesRec. n	= DeclaracionesRec. nh
DeclaracionesRec. etq	= DeclaracionesRec. etqh
DeclaracionesRec. dir	= DeclaracionesRec. dirh
DeclaracionesRec. ts	= DeclaracionesRec. tsh
DeclaracionesRec. cod	= DeclaracionesRec. codh

DeclaracionProcedimiento → proc id Fparametros DeclaracionProcFact

FParametros. dirh	= DeclaracionProcedimiento. dirh
FParametros. nh	= DeclaracionProcedimiento. nh + 1
DeclaracionProcFact. dirh	= FParametros. dir
DeclaracionProcFact. nh	= DeclaracionProcedimiento. nh +1
DeclaracionProcFact. etq	= DeclaracionProcedimiento. etqh

DeclaracionProcedimiento. n	= DeclaracionProcFact. n
DeclaracionProcedimiento. dir	= DeclaracionProcFact. dir
DeclaracionProcedimiento. etq	= DeclaracionProcFact. etq

DeclaracionProcFact → Bloque

Bloque. dirh	= DeclaracionProcFact. dirh
Bloque. nh	= DeclaracionProcFact. nh
Bloque. etqh	= DeclaracionProcFact. etqh
Bloque. tsh	= inserta(DeclaracionProcFact. tsh,
	DeclaracionProcFact. idh,
	<inicio:Bloque. inicio>)
DeclaracionProcFact. props	= <inicio:Bloque. inicio>
DeclaracionProcFact. n	= Bloque. n
DeclaracionProcFact. cod	= Bloque. cod
DeclaracionProcFact. etq	= Bloque. etq

DeclaracionProcFact → forward

DeclaracionProcFact. n	= DeclaracionProcFact. nh
DeclaracionProcFact. props	= <>

```

DeclaracionProcFact.cod = {}
DeclaracionProcFact.etq = DeclaracionProcFact.etqh

```

Campos → Campo CamposRec

```

Campo.desh = 0
CamposRec.desh = Campo.tam
Campos.tam = CamposRec.tam

```

CamposRec → ';' Campo CamposRec

```

Campo.desh = CamposRec0.desh
CamposRec1.desh = Campo.tam + CamposRec0.desh
CamposRec0.tam = CamposRec1.tam

```

CamposRec → λ

```

CamposRec.tam = CamposRec.desh

```

LParametros → FParametro LParametrosRec

```

LParametrosRec.tsh =
    añadeID(LParametros.tsh, FParametro.id, FParametro.props ++ <dir:0>)
LParametrosRec.dirh = FParametro.tam.
LParametros.ts = LParametrosRec.ts
LParametros.dir = LParametrosRec.dir
Fparametro.dirh = 0

```

LParametrosRec → FParametro , LParametrosRec

```

FParametro.dirh = LParametrosRec0.dirh
LParametrosRec1.dirh = LParametrosRec0.dirh + FParametro.tam
LParametrosRec1.tsh =
    añadeID(
        LParametrosRec0.tsh,
        FParametro.id,
        FParametro.props ++ <dir:LParametrosRec0.dirh>)
LParametrosRec0.ts = LParametrosRec1.ts
LParametrosRec0.dir = LParametrosRec1.dir

```

LParametrosRec → λ

```

LParametrosRec.dir = LParametrosRec.dirh
LParametrosRec.ts = LParametrosRec.tsh

```

Instrucciones → Instruccion InstruccionesRec

```

Instruccion.etqh = Instrucciones.etqh
InstruccionesRec.etqh = Instruccion.etq
InstruccionesRec.codh = Instruccion.cod
Instrucciones.etq = InstruccionesRec.etq
Instrucciones.cod = InstruccionesRec.cod

```

InstruccionesRec → ; Instruccion InstruccionesRec

```

Instruccion.etqh = InstruccionesRec0.etqh
InstruccionesRec1.etqh = Instruccion.etq
InstruccionesRec1.codh = InstruccionesRec0.cod | | Instruccion.cod
InstruccionesRec0.cod = InstruccionesRec1.cod
InstruccionesRec0.etq = InstruccionesRec1.etq

```

InstruccionesRec → λ

```
InstruccionesRec.etq= InstruccionesRec.etqh
InstruccionesRec.cod      = InstruccionesRec.codh
```

LAParámetros → Expresión LAParámetrosRec

```
Expresion.etqh = LAParámetros.etqh + 1
Expresion.parh =
    LAParámetros.fparametrosh[LAParámetros.nparametrosh].modo == var
LAParámetrosRec.codh =
    copia ||
    Expresion.cod ||
    pasoParametro(Expresion.modo, LAParámetros.fparametrosh[0])
LAParámetrosRec.etqh = Expresion.etq + longPaseoParametro

LAParámetros.cod = LAParámetrosRec.cod
LAParámetros.etq = LAParámetrosRec.etq
```

LAParámetrosRec → ', ' Expresión LAParámetrosRec

```
Expresion.etqh = LAParámetrosRec0.etqh + 1 + longDireccionParFormal
Expresion.parh =

LAParámetrosRec1.fParametrosh[LAParámetrosRec1.nParametrosh].modo == var
LAParámetrosRec1.etqh = Expresion.etq + longPasoParametro
LAParámetrosRec1.codh =
    LAParámetrosRec0.codh ||
    copia ||
direccionParFormal(LAParámetrosRec0.fparametrosh[LAParámetrosRec0.nparametrosh]) ||
    Expresion.cod ||
    pasoParametro(      Expresion.modo,

LAParámetrosRec0.fparametrosh[LAParámetrosRec0.nparametrosh])
LAParámetrosRec0.etq = LAParámetrosRec1.etq
LAParámetrosRec0.cod = LAParámetrosRec1.cod
```

LAParámetrosRec → λ

```
LAParámetrosRec.cod = LAParámetrosRec.codh
LAParámetrosRec.etq = LAParámetrosRec.etqh
```

Mem → id MemRec

```
MemRec.etqh = logAcessoVar(Mem.tsh[id.lex]) + Mem.etqh
Mem.etq     = MemRec.etq
MemRec.codh = accesoVar(Mem.tsh[id.lex])
Mem.cod     = MemRec.cod
```

MemRec → ^ MemRec

```
MemRec1.etqh = MemRec0.etqh + 1
MemRec0.codh = MemRec0.codh || apila-ind
MemRec0.etq  = MemRec1.etq
Memrec0.cod  = MemRec1.cod
```

MemRec → [Expresión] MemRec

```
Expresion.etq      = MemRec0.etqh
```



```

MemRec1.etqh = Expresion.etq + 3
MemRec1.codh =
    MemRec0.codh ||
    Exp.cod ||
    apila Mem1.tipo.tbases.tam ||
    multiplica ||
    suma
MemRec0.etq = MemRec1.etq
Memrec0.cod = MemRec1.cod

```

MemRec → . id MemRec

```

MemRec1.etqh = MemRec0.etqh + 2
MemRec0.etq = MemRec1.etq
MemRec1.codh =
    MemRec0.codh ||
    apila (MemRec0.tipo.campos[id.lex].desp ||
    suma
Memrec0.cod = MemRec1.cod

```

MemRec → λ

```

MemRec.etq = MemRec.etqh
MemRec.cod = MemRec.codh

```

Expresion → ExpresionNiv1 ExpresionFact

```

ExpresionNiv1.etqh = Expresion.etqh
ExpresionNiv1.parh = Expresion.parh
ExpresionFact.etqh = ExpresionNiv1.etq
ExpresionFact.codh = ExpresionNiv1.cod
ExpresionFact.modoh = ExpresionNiv1.modoh
Expresion.cod = ExpresionFact.cod
Expresion.etq = ExpresionFact.etq
Expresion.modoh = ExpresionFact.modoh

```

ExpresionFact→ OpNiv0 ExpresionNiv1

```

ExpresionNiv1.parh= false
ExpresionNiv1.etqh = ExpresionFact.etqh
ExpresionFact.modoh = val
ExpresionFact.cod =
    ExpresionFact.codh ||
    ExpresionNiv1.cod
    case (OpNiv0)
        menor: menor
        mayor: mayor
        menor-ig: menorIg
        mayor-ig: mayorIg
        igual : igual
        no-igual: no-igual
ExpresionFact.etq = ExpresionNiv1.etq + 1

```

ExpresionFact → λ

```

ExpresionFact.cod = ExpresionFact.codh
ExpresionFact.modoh = ExpresionFact.modoh
ExpresionFact.etq = ExpresionFact.etqh

```

ExpresionNiv1 -> ExpresionNiv2 ExpresionNiv1Rec

```

ExpresionNiv2.etqh = ExpresionNiv1.etqh
ExpresionNiv2.parh = ExpresionNiv1.parh
ExpresionNiv1Rec.etqh = ExpresionNiv2.etq
ExpresionNiv1Rec.modoh = ExpresionNiv2.modoh
ExpresionNiv1Rec.codh = ExpresionNiv2.cod
ExpresionNiv1.cod = ExpresionNiv1Rec.cod
ExpresionNiv1.etq = ExpresionNiv1Rec.etq
ExpresionNiv1.modoh = ExpresionNiv1Rec.modoh

```

ExpresionNiv1Rec -> OpNiv1 ExpresionNiv2 ExpresionNiv1Rec

```

ExpresionNiv2.parh = false
ExpresionNiv1Rec1.modoh = val
if (opNiv1.op == or):
    ExpresionNiv2.etqh = ExpresionNiv1Rec0.etqh + 3
    ExpresionNiv1Rec1.codh =
        ExpresionNiv1Rec0.codh ||
        dup ||
        ir-v (ExpresionNiv2.etq) ||
        desapila ||
        ExpresionNiv2.cod
    ExpresionNiv1Rec1.etqh = ExpresionNiv2.etq

else:
    ExpresionNiv2.etqh = ExpresionNiv1Rec0.etqh
    ExpresionNiv1Rec1.etqh = ExpresionNiv2.etq + 1
    ExpresionNiv1Rec1.codh =
        ExpresionNiv1Rec0.codh ||
        ExpresionNiv2.cod ||
        case (OpNiv1.op)
            suma: sumar
            resta: restar

ExpresionNiv1Rec0.etq = ExpresionNiv1Rec1.etq
ExpresionNiv1Rec0.cod = ExpresionNiv1Rec1.cod
ExpresionNiv1Rec0.modoh = ExpresionNiv1Rec1.modoh

```

ExpresionNiv1Rec -> λ

```

ExpresionNiv1Rec.etq = ExpresionNiv1Rec.etqh
ExpresionNiv1Rec.cod = ExpresionNiv1Rec.codh
ExpresionNiv1Rec.modoh = ExpresionNiv1Rec.modoh

```

ExpresionNiv2 -> ExpresionNiv3 ExpresionNiv2Rec

```

ExpresionNiv3.etqh = ExpresionNiv2.etqh
ExpresionNiv3.parh = ExpresionNiv2.parh
ExpresionNiv2Rec.etqh = ExpresionNiv3.etq
ExpresionNiv2Rec.codh = ExpresionNiv3.cod
ExpresionNiv2Rec.modoh = ExpresionNiv3.modoh
ExpresionNiv2.cod = ExpresionNiv2Rec.cod
ExpresionNiv2.modoh = ExpresionNiv2Rec.modoh
ExpresionNiv2.etq = ExpresionNiv2Rec.etq

```

ExpresionNiv2Rec -> OpNiv2 ExpresionNiv3 ExpresionNiv2Rec

```
ExpresionNiv2Rec1.modoh= val
if (OpNiv2.op == and)
    ExpresionNiv2Rec1.cod =
        ExpresionNiv2Rec0.codh ||
        ir-f(ExpresionNiv3.etq + 1) ||
        ExpresionNiv3.cod ||
        ir-a(ExpresionNiv3.etq + 2) ||
        apila(0)
    ExpresionNiv3.etqh = ExpresionNiv2Rec0.etqh + 1
    ExpresionNiv2Rec1.etqh = ExpresionNiv3.etq + 2
```

else:

```
ExpresionNiv2Rec1.cod =
    ExpresionNiv2Rec0.codh ||
    ExpresionNiv3.cod ||
    case (OpNiv2.op)
        Multiplica: mul
        Divide: div
        Modulo: Mod
    ExpresionNiv3.etqh = ExpresionNiv2Rec0.etqh
    ExpresionNiv3Rec1.etqh = ExpresionNiv3.etq + 1
```

```
ExpresionNiv2Rec0.cod = ExpresionNiv2Rec1.cod
ExpresionNiv2Rec0.modoh = ExpresionNiv2Rec1.modoh
ExpresionNiv2Rec0.etq = ExpresionNiv2Rec1.etq
```

ExpresionNiv2Rec -> λ

```
ExpresionNiv2Rec.modoh = ExpresionNiv2Rec.modoh
ExpresionNiv2Rec.cod = ExpresionNiv2Rec.codh
ExpresionNiv2Rec.etq = ExpresionNiv2Rec.etqh
```

ExpresionNiv3 -> ExpresionNiv4 ExpresionNiv3Fact

```
ExpresionNiv4.etqh = ExpresionNiv3.etqh
ExpresionNiv4.parh = ExpresionNiv3.h
ExpresionNiv3Fact.codh = ExpresionNiv4.cod
ExpresionNiv3Fact.etqh = ExpresionNiv4.etq
ExpresionNiv3Fact.modoh = ExpresionNiv4.modoh
```

```
ExpresionNiv3.etq = ExpresionNiv3Fact.etq
ExpresionNiv3.cod = ExpresionNiv3Fact.cod
```

ExpresionNiv3Fact -> OpNiv3 ExpresionNiv3

```
ExpresionNiv3.etqh = ExpresionNiv3Fact.etqh
ExpresionNiv3.parh = false
ExpresionNiv3Fact.cod =
    case (OpNiv3.op)
        shl: ExpresionNiv3Fact.codh || ExpresionNiv3.cod || shl
        shr: ExpresionNiv3Fact.codh || ExpresionNiv3.cod || shr
ExpresionNiv3Fact.modoh=val
```

ExpresionNiv3Fact. etq = ExpresionNiv3. etq + 1

ExpresionNiv3Fact → λ

ExpresionNiv3Fact. modo = ExpresionNiv3Fact. modoh

ExpresionNiv3Fact. cod = {}

ExpresionNiv3Fact. etq = ExpresionNiv3Fact. etqh

8. Esquema de traducción orientado a las gramáticas de atributos

Programa →

```
{
  Declaraciones. etqh = longInicio + 1
  Declaraciones. dirh = 0
  Declaraciones. nh = 0
  Declaraciones. tsh = creaTS()

}
Declaraciones
{
}
&
{
  Instrucciones. etqh = Declaraciones. etq
  Instrucciones. tsh = Declaraciones. ts
}
Instrucciones
{
  Programa. ts = Declaraciones. ts
  Programa. error =
    Declaraciones. error v
    Instrucciones. error v
    Declaraciones. pend != □ v
    Declaraciones. forward != □
    Programa. cod =
      inicio(Declaraciones. n, Declaraciones. dir) ||
      ir-a(Declaraciones. etq) ||
      Declaraciones. cod ||
      Instrucciones. cod ||
    stop;
}
```

Declaraciones →

```
{
  Declaracion. nh = Declaraciones. nh
  Declaracion. etqh = Declaraciones. etqh
  Declaracion. dirh = Declaraciones. dirh
}
Declaracion
{
  DeclaracionesRec. codh = Declaracion. cod
  DeclaracionesRec. dirh = Declaraciones. dirh + Declaracion. tam
}
```

```

DeclaracionesRec. etqh = Declaracion. etq
DeclaracionesRec. nh = Declaracion. n
DeclaracionesRec. tsh = inserta(Declaraciones. tsh, Declaracion. id,
    Declaracion. props)
DeclaracionesRec. errorh =
    Declaracion. error v
    (existeID(Declaraciones. tsh, Declaracion. id) ^
        Declaraciones. tsh[Declaracion. id]. nivel = Declaraciones. nh)
DeclaracionesRec. pendh =
    Declaracion. pend -
        si (Declaracion. props. clase = tipo) {Declaracion. id} sino {}
DeclaracionesRec. forwardh = Declaracion. forward
}

```

DeclaracionesRec

```

{
    Declaraciones. ts = DeclaracionesRec. ts
    Declaraciones. error = DeclaracionesRec. error
    Declaraciones. pend = DeclaracionesRec. pend
    Declaraciones. n = DeclaracionesRec. n
    Declaraciones. dir = DeclaracionesRec. dir
    Declaraciones. etq = DeclaracionesRec. etq
    Declaraciones. ts = DeclaracionesRec. ts
    Declaraciones. cod = DeclaracionesRec. cod
    Declaraciones. forward = DeclaracionesRec. forward
}

```

DeclaracionesRec → ';' ;

```

{
    Declaracion. nh = DeclaracionesRec0. nh
    Declaracion. etqh = DeclaracionesRec0. etqh
    Declaracion. dir = DeclaracionesRec0. dirh
}

```

Declaracion

```

{
    DeclaracionesRec1. tsh =
        inserta(DeclaracionesRec0. tsh, Declaracion. id, Declaracion. props)
    DeclaracionesRec1. etqh = Declaracion. etq
    DeclaracionesRec1. nh = max (DeclaracionesRec0. nh, Declaracion. n)
    DeclaracionesRec1. dirh = DeclaracionRec0. dirh + Declaracion. tam
    DeclaracionesRec1. tsh =
        inserta(DeclaracionesRec0. tsh, Declaracion. id,
            Declaracion. props ++ Declaracion. propsop)
    DeclaracionesRec1. codh = DeclaracionesRec0. codh || Declaracion. cod

    DeclaracionesRec1. errorh =
        DeclaracionesRec0. errorh v
        Declaracion. error v
        (existeID(DeclaracionesRec0. tsh, Declaracion. id) ^
            DeclaracionesRec0. tsh[Declaracion. id]. nivel = DeclaracionesRec0. nh)
    DeclaracionesRec1. pendh =
        DeclaracionesRec0. pendh U
}

```

```

        Declaracion.pend -
            si (Declaracion.props.clase = tipo) {Declaracion.id} sino {}
DeclaracionesRec1.forwardh =
    DeclaracionesRec0.forwardh U
Declaracion.forward -
    si (Declaracion.props.t == proc) {Declaracion.id}
}
DeclaracionesRec
{
    DeclaracionesRec0.ts = DeclaracionesRec1.ts
    DeclaracionesRec0.error = DeclaracionesRec1.error
    DeclaracionesRec0.pend = DeclaracionesRec1.pend
    DeclaracionesRec0.n = DeclaracionesRec1.n
    DeclaracionesRec0.etq = DeclaracionesRec1.etq
    DeclaracionesRec0.dir = DeclaracionesRec1.dir
    DeclaracionesRec0.cod = DeclaracionesRec1.cod
    DeclaracionesRec0.forward = DeclaracionesRec1.forward
}

```

DeclaracionesRec $\rightarrow \lambda$

```

{
    DeclaracionesRec.ts = DeclaracionesRec.tsh
    DeclaracionesRec.error = DeclaracionesRec.errorh
    DeclaracionesRec.pend = DeclaracionesRec.pendh
    DeclaracionesRec.n = DeclaracionesRec.nh
    DeclaracionesRec.etq = DeclaracionesRec.etqh
    DeclaracionesRec.dir = DeclaracionesRec.dirh
    DeclaracionesRec.cod = DeclaracionesRec.codh
    DeclaracionesRec.forward = DeclaracionesRec.forwardh
}

```

Declaracion \rightarrow

```

{
    DeclaracionTipo.tsh = Declaracion.tsh
    DeclaracionTipo.nh = Declaracion.nh
}
DeclaracionTipo
{
    Declaracion.tam          = 0
    Declaracion.n            = Declaracion.nh
    Declaracion.cod          =  $\lambda$ 
    Declaracion.etq          = Declaracion.etqh
    Declaracion.id = DeclaracionTipo.id
    Declaracion.props = DeclaracionTipo.props ++  $\langle \rangle$ 
    Declaracion.error = DeclaracionTipo.error
    Declaracion.pend = DeclaracionTipo.pend
    Declaracion.forward = {}
}

```

Declaracion →

```
{
  DeclaracionVariable.tsh = Declaracion.tsh
  DeclaracionVariable.nh = Declaracion.nh
}
DeclaracionVariable
{
  Declaracion.id = DeclaracionVariable.id
  Declaracion.props = DeclaracionVariable.props ++ <dir:Declaracion.dirh>
  Declaracion.error = DeclaracionVariable.error
  Declaracion.pend = DeclaracionVariable.pend
  Declaracion.tam = DeclaracionVariable.props.tipo.tam
  Declaracion.n = DeclaracionVariable.nh
  Declaracion.cod = λ
  Declaracion.etq = DeclaracionVariable.etqh
  Declaracion.forward = {}
}
```

DeclaracionProcedimiento →

```
procedure id
{
  Fparametros.tsh = creaTS(DeclaracionProcedimiento.tsh)
  Fparametros.nh = DeclaracionProcedimiento.nh +1
  Fparametros.dirh = DeclaracionProcedimiento.dirh
}
FParametros
{
  DeclaracionProcFact.nh = DeclaracionProcedimiento.nh +1
  DeclaracionProcFact.tsh = FParametros.ts
  DeclaracionProcFact.idh = id.lex
  DeclaracionProcFact.paramsh = FParametros.parametros
  DeclaracionProcFact.errorh = FParametros.error
  DeclaracionProcFact.dirh = FParametros.dir
  DeclaracionProcFact.etq = DeclaracionProcedimiento.etqh
}
DeclaracionProcFact
{
  DeclaracionProcedimiento.id= id.lex
  DeclaracionProcedimiento.props = DeclaracionProcFact.props
  DeclaracionProcedimiento.pend = DeclaracionProcFact.pend
  DeclaracionProcedimiento.error = DeclaracionProcFact.error
  DeclaracionProcedimiento.forward = DeclaracionProcFact.forward
  DeclaracionProcedimiento.n = DeclaracionProcFact.n
  DeclaracionProcedimiento.dir = DeclaracionProcFact.dir
  DeclaracionProcedimiento.etq = DeclaracionProcFact.etq
  DeclaracionProcedimiento.cod = DeclaracionProcFact.cod
}
```

DeclaracionProcFact →

```
{
  Bloque.tsh = inserta(DeclaracionProcFact.tsh,
```

```

    DeclaracionProcFact.idh, DeclaracionProcFact.propsh+
        +<inicio:Bloque.inicio>;
    Bloque.nh = DeclaracionProcFact.nh
    Bloque.dirh = DeclaracionProcFact.dirh
    Bloque.etqh = DeclaracionProcFact.etqh
}
Bloque
{
    DeclaracionProcFact.props =
        <clase:proc, tipo: <t:proc, params: DeclaracionProcFact.paramsh>,
        <inicio: Bloque.inicio>,
    nivel: DeclaracionProcFact.nh>

    DeclaracionProcFact.error =
        DeclaracionProcFact.errorh v
        Bloque.error v
        (existeID(DeclaracionProcFact.tsh, DeclaracionProcFact.idh)
            ^ DeclaracionProcFact.tsh[DeclaracionProcFact.idh].nivel==
                DeclaracionProcFact.nh) ^
        DeclaracionProcFact.tsh[DeclaracionProcFact.idh].props.clase != forward)
    DeclaracionProcFact.pend = Bloque.pend
    DeclaracionProcFact.forward = {}
    DeclaracionProcFact.n = Bloque.n
    DeclaracionProcFact.cod = Bloque.cod
    DeclaracionProcFact.etq = Bloque.etq
}

```

DeclaracionProcFact → Forward

```

{
    DeclaracionProcFact.props =
        <clase:forward, tipo: <t:proc, params:
    DeclaracionProcFact.paramsh>, nivel: DeclaracionProcFact.nh>
    DeclaracionProcFact.error =
        DeclaracionProcFact.errorh v
        (existeID(DeclaracionProcFact.tsh, id.lex) ^
            DeclaracionProcFact.tsh[DeclaracionProcFact.idh].nivel ==
                DeclaracionProcFact.nh + 1)

    DeclaracionProcFact.pend = {}
    DeclaracionProcFact.forward = {DeclaracionProcFact.idh}
    DeclaracionProcFact.n = DeclaracionProcFact.nh
    DeclaracionProcFact.props = <>
    DeclaracionProcFact.cod = {}
    DeclaracionProcFact.etq = DeclaracionProcFact.etqh
}

```

DeclaracionTipo → tipo id =

```

{
    Tipo.tsh = DeclaracionTipo.tsh
}
Tipo
{
    DeclaracionTipo.id = id.lex
    DeclaracionTipo.props =

```



```

        <clase:tipo, tipo:DeclaracionTipo.tipo, nivel: DeclaracionTipo.nh>
DeclaracionTipo.tipo = Tipo.tipo
DeclaracionTipo.error =
    Tipo.error v
    existeID(DeclaracionTipo.tsh, id.lex) v
    ¬existeRef(DeclaracionTipo.tsh, Tipo.tipo)
DeclaracionTipo.pend = Tipo.pend
}

```

DeclaraciónVariable →

```

{
    Tipo.tsh = DeclaracionVariable.tsh
}
Tipo id
{
    DeclaracionVariable.id = id.lex
    DeclaracionVariable.props =
        <clase:var, tipo: DeclaracionVariable.tipo, nivel:DeclaracionVariable.nh>
    DeclaracionVariable.tipo = Tipo.tipo
    DeclaracionVariable.error = Tipo.error v existeID(DeclaracionVariable.tsh, id.lex) v

    ¬existeRef(DeclaracionVariable.tsh, Tipo.tipo)
    DeclaracionVariable.pend = Tipo.pend
}

```

DeclaracionProcedimiento → procedure id

```

{
    FParams.tsh = creaTS(DeclaracionProcedimiento.tsh)
    FParametros.nh = DeclaracionProcedimiento.nh +1
}
FParametros
{
    Bloque.tsh =
        inserta(FParametros.ts, id.lex, <clase:proc, tipo: <t:proc, params:
            Fparametros.parametros>, nivel: DeclaracionProcedimiento.nh + 1>)
    Bloque.nh = DeclaracionProcedimiento.nh +1
}
Bloque
{
    DeclaracionProcedimiento.error =
        FParametros.error v
        Bloque.error v
        (existeID(FParametros.ts, id.lex) ^
            Fparametros.ts[id.lex].nivel = DeclaracionProcedimiento.nh +1)
    DeclaracionProcedimiento.pend = Bloque.pend
    DeclaracionProcedimiento.id = id.lex
    DeclaracionProcedimiento.props =
        <clase:proc, tipo: <t:proc, params: Fparametros.parametros>,
            nivel: DeclaracionProcedimiento.nh + 1, inicio: Bloque.inicio>
}

```

Bloque →

```
{
  Declaraciones.tsh  = Bloque.tsh
  Declaraciones.nh   = Bloque.nh
  Declaraciones.dirh = Bloque.dirh
  Declaraciones.etqh = Bloque.etqh

}
Declaraciones &
{
  Instrucciones.etqh = Declaraciones.etq + longPrologo
  Instrucciones.tsh  = Declaraciones.ts
}
Instrucciones
{
  Bloque.ts      = Declaraciones.ts
  Bloque.error   = Declaraciones.error v Instrucciones.error
  Bloque.pend    = Declaraciones.pend
  Bloque.n       = Declaraciones.n
  Bloque.inicio  = Declaraciones.etq
  Bloque.etq     = Instrucciones.etq + longEpilogo + 1
  Bloque.cod     =
    Declaracioness.cod      ||
    prologo(Bloque.nh,Declaraciones.dir) ||
    Instrucciones.cod       ||
    epilogo(Bloque.nh)      ||
    ir-ind
}
```

Bloque →

```
{
  Instrucciones.tsh = Bloque.tsh
  Instrucciones.etqh      = Bloque.etqh + longPrologo
}
Instrucciones
{
  Bloque.error = Instrucciones.error
  Bloque.n     = Bloque.nh
  Bloque.cod   =
    prologo(Bloque.nh,Bloque.dirh) ||
    Instrucciones.cod              ||
    epilogo(Bloque.nh)             ||
    ir-ind

  Bloque.inicio  = Bloque.etqh
  Bloque.etq     = Instrucciones.etq + longEpilogo + 1
}
```

FParametros →

```

{
  LFPParametros.tsh = FParametros.tsh
  LFPatametros.nh = FParametros.nh
}
(LFParametros)
{
  FParametros.ts = LFParametros.ts
  FParametros.parameters = LFParametros.parameters
  FParametros.error = LFParametros.error
  FParams.dir = LFParams.dir
}

```

FParametros $\rightarrow \lambda$

```

{
  FParametros.dir = 0
  FParametros.error = false
  FParametros.ts = FParametros.tsh
  FParametros.parameters = {}
}

```

LFParametros \rightarrow

```

{
  FParametro.nh = LFParametros.nh
}

```

FParametro

```

{
  LFParametrosRec.nh = LFParametros.nh
  LFParametrosRec.tsh = inserta(LFParametros.tsh, FParametro.id, FParametro.props ++
<dir:0>)
  LFParametrosRec.parametrosh = FParametro.parametro
  LFParametrosRec.dirh = FParametro.tam
  LFParametrosRec.errorh = Fparametro.error v
                        existeID(LFParametros.tsh, FParametro.id) ^
                        LFParametros.tsh[FParametro.id].nivel = LFParametros.nh)
}

```

LFParametrosRec

```

{
  LFParametros.ts = LFParametrosRec.ts
  LFParametros.parameters = LFParametrosRec.parameters
  LFParametros.error = LFParametrosRec.error
  LFParametros.dir = LFParametrosRec.dir
}

```

LFParametrosRec $\rightarrow \text{' , '}$

```

{
  FParametro.nh = LFParametrosRec0.nh
  FParametro.dirh = LFParametrosRec0.dirh
}
FParametro
{

```

```

LParametrosRec1.nh = LParametrosRec0.nh
LParametrosRec1.dirh = LParametrosRec0.dirh + FParametro.tam
LParametrosRec1.tsh = inserta(LParametrosRec0.tsh, Fparametro.id, FParametro.props)
LParametrosRec1.parametrosh = LParametrosRec0.parametros ++ FParametro.parametro
LParametrosRec1.errorh = LParametrosRec0.errorh v FParametro.error v

```

```

(existeID(LParametrosRec0.tsh, FParametro.id) ^
      LParametrosRec0.tsh[FParametro.id].nivel =
LParametrosRec0.nh)
}

```

LParametrosRec

```

{
  LParametrosRec0.ts = LParametrosRec1.ts
  LParametrosRec0.parametros = LParametrosRec1.parametros
  LParametrosRec0.error = LParametrosRec1.error
  LParametrosRec0.dir = LParametrosRec1.dir
}

```

LParametrosRec → λ

```

{
  LParametrosRec.ts = LParametrosRec.tsh
  LParametrosRec.parametros = LParametrosRec.parametrosh
  LParametrosRec.error = LParametrosRec.errorh
  LParametrosRec.dir = LParametrosRec.dirh
}

```

FParametro → var Tipo id

```

{
  FParametro.tam = 1
  Fparametro.parametro = <modo: variable, tipo: Tipo.tipo, dir: Fparametro.dirh>
  FParametro.id = id.lex
  FParametro.props = <clase: pvar, tipo: Tipo.tipo, nivel: FParametro.nh>
  FParametro.error = Tipo.error
}

```

FParametro → Tipo id

```

{
  FParametro.tam = Tipo.tipo.tam
  Fparametro.parametro = <modo: valor, tipo: Tipo.tipo, dir: Fparametro.dirh>
  FParametro.id = id.lex
  FParametro.props = <clase: var, tipo: Tipo.tipo, nivel: FParametro.nh>
  Fparametro.error = Tipo.error
}

```

Tipo → id

```

{
  Tipo.tipo =
    <
      t:ref,
      id:id.lex,
      tam:Tipo.tsh[id.lex].tipo.tam
    >
}

```

```

    Tipo.error = si existeID(Tipo.tsh, id.lex)
                  Tipo.tsh[id.lex].clase != tipo
                  sino
                  false
    Tipo.pend = si (¬existeID(Tipo.tsh, id.lex))
                {id.lex}
                sino
                ∅
}

```

Tipo → Boolean

```

{
    Tipo.tipo = <t:boolean, tam:1>
    Tipo.error = false
    Tipo.pend = ∅
}

```

Tipo → Character

```

{
    Tipo.tipo = <t:character, tam:1>
    Tipo.error = false
    Tipo.pend = ∅
}

```

Tipo → Float

```

{
    Tipo.tipo = <t:float, tam:1>
    Tipo.error = false
    Tipo.pend = ∅
}

```

Tipo → Natural

```

{
    Tipo.tipo = <t:natural, tam:1>
    Tipo.error = false
    Tipo.pend = ∅
}

```

Tipo → Integer

```

{
    Tipo.tipo = <t:integer, tam:1>
    Tipo.error = false
    Tipo.pend = ∅
}

```

Tipo → array [num] of Tipo

```

{
    Tipo0.tipo =
        <
            t:array,
            nelems:valorDe(num.lex),

```

```

        tbase:Tipo1.tipo,
        tam:valorDe(num.lex)*Tipo1.tipo.tam
    >
    Tipo1.tsh = Tipo0.tsh
    Tipo0.error = Expresion.tipo.t != natural v Tipo1.error v ¬existeRef (Tipo0.tsh ,
Tipo1.tipo)
    Tipo0.pend = Tipo1.pend
}

```

```

Tipo → ^Tipo
{
    Tipo0.tipo =
        <
            t:puntero,
            tbase:Tipo1.tipo,
            tam:1
        >
    Tipo1.tsh = Tipo0.tsh
    Tipo0.error = Tipo1.error
    Tipo0.pend = Tipo1.pend
}

```

```

Tipo → reg
{
    Campos.tsh = Tipo.tsh
}
Campos freg
{
    Tipo.tipo =
        <
            t:array,
            campos:Campos.campos,
            tam:Campos.tam
        >
    Tipo.error = Campos.error
    Tipo.pend = Campos.pend
}

```

```

Campos →
{
    Campo.desh = 0
    Campo.tsh = Campos.tsh
}
Campo
{
    CamposRec.camposh = [Campo.campo]
    CamposRec.errorh = Campo.error
    CamposRec.pendh = Campo.pend
    CamposRec.desh = Campo.tam
    CamposRec.tsh = Campos.tsh
}

```

```

}
CamposRec
{
  Campos.campos = CamposRec.campos
  Campos.error = CamposRec.error
  Campos.pend = CamposRec.pend
  Campos.tam = CamposRec.tam
}

```

CamposRec \rightarrow ' ; '

```

{
  Campo.desh=CamposRec0.desh
  Campo.tsh = CamposRec0.tsh
}
Campo
{
  CamposRec1.tsh = CamposRec0.tsh
  CamposRec1.camposh = CamposRec0.camposh ++ Campo.campo
  CamposRec1.errorh = CamposRec0.errorh v existeCampo(CamposRec0.camposh, Campo.id)
  CamposRec1.pendh = CamposRec0.pendh U Campo.pend
  CamposRec1.desh = Campo.tam + CamposRec0.desh
}
CamposRec
{
  CamposRec0.campos = CamposRec1.campos
  CamposRec0.pend = CamposRec1.pend
  CamposRec0.error = CamposRec1.error
  CamposRec0.tam = CamposRec1.tam
}

```

CamposRec \rightarrow λ

```

{
  CamposRec.campos = CamposRec.camposh
  CamposRec.error = CamposRec.error
  CamposRec.pend = CamposRec.pendh
  CamposRec.tam = CamposRec.desh
}

```

Campo \rightarrow

```

{
  Tipo.tsh = Campo.tsh
}
Tipo id
{
  Campo.campo =
    <
      id:iden.lex,
      tipo:Tipo.tipo,
      desp:Campo.desh

```

```

    >
    Campo.tam = Tipo.tam
    Campo.error = Tipo.error v ¬existeRef(Campo.tsh , Tipo.tipo)
    Campo.pend = Tipo.pend
}

```

Instrucciones →

```

{
    Instruccion.tsh = Instrucciones.tsh
    Instruccion.etqh = Instrucciones.etqh
}
Instrucción
{
    InstruccionesRec.tsh = Instrucciones.tsh
    InstruccionesRec.errorh = Instrucción.error
    InstruccionesRec.etqh = Instruccion.etq
    InstruccionesRec.codh = Instruccion.cod
}
InstruccionesRec
{
    Instrucciones.error = InstruccionesRec.error
    Instrucciones.etq = InstruccionesRec.etq
    Instrucciones.cod = InstruccionRec.cod
}

```

InstruccionesRec → ;

```

{
    Instruccion.tsh = InstruccionesRec0.tsh
    Instruccion.etqh = InstruccionesRec0.etqh
}
Instrucción
{
    InstruccionesRec1.tsh = InstruccionesRec0.tsh
    InstruccionesRec1.errorh = Instrucción.error v InstruccionesRec0.errorh
    InstruccionesRec1.etqh = Instruccion.etq
    InstruccionesRec1.codh = InstruccionesRec0.cod | | Instruccion.cod
}
InstruccionesRec
{
    InstruccionesRec0.error = InstruccionesRec1.error
    InstruccionesRec0.cod = InstruccionesRec1.cod
    InstruccionesRec0.etq = InstruccionesRec1.etq
}

```

InstruccionesRec → λ

```

{
    InstruccionesRec.error = InstruccionesRec.errorh
    InstruccionesRec.etq = InstruccionesRec.etqh
    InstruccionesRec.cod = InstruccionesRec.codh
}

```


Instrucción →

```
{
  InsProcedimiento.tsh = Instrucción.tsh
  InsProcedimiento.etqh = Instrucción.etqh
}
InsProcedimiento
{
  Instrucción.error = InsProcedimiento.error
  Instrucción.cod = InstruccionProcedimiento.cod
  Instrucción.etq = InstruccionProcedimiento.etq
}
```

Instrucción →

```
{
  InsLectura.tsh = Instrucción.tsh
  InsLectura.etqh = Instrucción.eth
}
InsLectura
{
  Instrucción.error = InsLectura.error
  Instrucción.cod = InsLectura.cod
  Instrucción.etq = InsLectura.etq
}
```

Instrucción →

```
{
  InsEscritura.tsh = Instrucción.tsh
  InsEscritura.etqh = Instrucción.etqh
}
InsEscritura
{
  Instrucción.error = InsEscritura.error
  Instruccion.cod = InsEscritura.cod
  Instrucción.etq = InsEscritura.etq
}
```

Instrucción →

```
{
  InsAsignacion.tsh = Instrucción.tsh
  InsAsignacion.etqh = Instrucción.etqh
}
InsAsignación
{
  Instrucción.error = InsAsignacion.error
  Instrucción.cod = InsAsignación.cod
  Instrucción.etq = InsAsignacion.etq
}
```

Instrucción →

```
{
  InsCompuesta.tsh = Instrucción.tsh
}
```

```

    InsCompuesta.etqh = Instrucción.etqh
}
InsCompuesta
{
    Instrucción.error = InsCompuesta.error
    Instrucción.cod = InsCompuesta.cod
    Instrucción.etq = InsCompuesta.etq
}

```

Instrucción →

```

{
    InsIf.tsh = Instrucción.tsh
    InsIf.etqh = Instrucción.etqh
}
InsIf
{
    Instrucción.error = InsIf.error
    Instrucción.cod = InsIf.cod
    Instrucción.etq = InsIf.etq
}

```

Instrucción →

```

{
    InsWhile.tsh = Instrucción.tsh
    InsWhile.etqh = Instrucción.etqh
}
InsWhile
{
    Instrucción.error = InsWhile.error
    Instrucción.cod = InsWhile.cod
    Instrucción.etq = InsWhile.etq
}

```

Instrucción →

```

{
    InsFor.tsh = Instrucción.tsh
    InsFor.etqh = Instrucción.etqh
}
InsFor
{
    Instrucción.error = InsFor.error
    Instrucción.cod = InsFor.cod
    Instrucción.etq = InsFor.etq
}

```

Instrucción →

```

{
    InsNew.etqh = instrucción.etqh
}
InsNew
{
    Instrucción.error = InsNew.error
    Instrucción.cod = InsNew.cod
    Instrucción.etq = InsNew.etq
}

```

```
}
```

Instrucción →

```
{
  InsDis.etqh = Instrucción.etqh
}
InsDis
{
  Instrucción.error = InsDis.error
  Instrucción.cod = InsDis.cod
  Instrucción.etq = InsDis.etq
}
```

InsProcedimiento → id

```
{
  AParametros.tsh = InsProcedimiento.tsh
  AParametros.fparametrosh = InsProcedimiento.tsh[id.lex].tipo.parametros
  AParametros.etqh          = InsProcedimiento.etqh + longApilaRet
}
AParametros
{
  InsProcedimiento.error =
    ~existeID(InsProcedimiento.tsh, id.lex) v
    InsProcedimiento.tsh[id.lex].clase != proc v
    Aparametros.error

  InsProcedimiento.cod =
    si (InsProcedimiento.tsh[id.lex].props.clase==forward)
      apila-ret(InsProcedimiento.etq) ||
      Aparametros.cod                ||
      nop(id.lex)
    sino
      apila-ret(InsProcedimiento.etq) ||
      Aparametros.cod                ||
      ir-a(InsProcedimiento.tsh[iden.lex].inicio)
  InsProcedimiento.etq = AParametros.etq + 1
}
```

AParametros →

```
{
  LParametros.tsh = Aparametros.tsh
  LParametros.fparametrosh = Aparametros.fparametrosh
}
(LParametros)
{
  AParametros.error =
    LParametros.error v |Aparametros.fparametrosh| != LParametros.nparametros
  Aparametros.cod    = inicio-paso || LParametros.cod || fin-paso
  Aparametros.etq    = LParametros.etq + longFinPaso
}
```

AParametros $\rightarrow \lambda$

```
{
  AParametros.error = |AParametros.fparametrosh| > 0
  AParametros.cod    =  $\lambda$ 
  AParametros.etq    = AParametros.etqh
}
```

LAParametros \rightarrow

```
{
  Expresion.tsh = LAParametros.tsh
  Expresion.etqh = LAParametros.etqh + 1
  Expresion.parh = LAParametros.fparametrosh[LAParametros.nparametros_h].modo == var
}
```

Expresion

```
{
  LAParametrosRec.nparametrosh = 1
  LAParametrosRec.tsh = LAParametros.tsh
  LAParametrosRec.fparametrosh = LAParametros.fparametrosh
  LAParametrosRec.errorh =
    Expresion.error v
    | LAParametros.fparametrosh| < 1 v
  LAParametros.fparametrosh[0].modo = var  $\wedge$  Expresion.modo = val
   $\neg$ compatibles(LAParametros.fparametrosh[0].tipo, Expresion.tipo,
    LAParametros.tsh)

  LAParametrosRec.codh =
    copia ||
    Expresion.cod ||
    pasoParametro(Exp.modo, LAParametros.fparametrosh[0])
  LAParametrosRec.etqh = Expresion.etq + longPaseoParametro
}
```

LAParametrosRec

```
{
  LAParametros.error = LAParametrosRec.error
  LAParametros.cod = LAParametrosRec.cod
  LAParametros.etq = LAParametrosRec.etq
}
```

```

LAParametrosRec → ', '
{
  Expresion.tsh = LAParametrosRec0.tsh
  Expresion.etqh = LAParametrosRec0.etqh + 1 + longDireccionParFormal
  Expresion.parh =
    LAParametrosRec0.fParametrosh[LAParametros0Rec.nParametros_h].modo == var
}
Expresion
{
  LAParametrosRec1.nparametrosh = LAParametrosRec0.nparametrosh + 1
  LAParametrosRec1.tsh = LAParametrosRec0.tsh
  LAParametrosRec1.fparametrosh = LAParametrosRec0.fparametrosh
  LAParametrosRec1.errorh =
    LAParametrosRec0.errorh v Expresion.error v
    |LAParametros.fparametrosh| < LAParametrosRec0.nparametrosh + 1 v
    LAParametrosRec0.parametrosh[LAParametrosRec0.nparametrosh].modo = var ^
    Expresion.modo = val v
    ¬compatibles(LAParametrosRec0.fparametrosh
      [LAParametrosRec0.nparametrosh].tipo, Expresion.tipo, LAParametrosRec0.tsh)

  LAParametrosRec1.etqh = Expresion.etq + longPasoParametro
  LAParametrosRec1.codh =
    LAParametrosRec0.codh ||
    copia ||

  direccionParFormal(LAParametrosRec0.fparametrosh[LAParametrosRec0.nparametros_h]) ||
  Expresion.cod ||
  pasoParametro(Expresion.modo,

    LAParametrosRec0.fparametrosh[LAParametrosRec0.nparametros_h])
}
LAParametrosRec
{
  LAParametrosRec0.error = LAParametrosRec1.error
  LAParametrosRec0.etq = LAParametrosRec1.etq
  LAParametrosRec0.cod = LAParametrosRec1.cod
}

LAParametrosRec → λ
{
  LAParametros.error = LAParametrosRec.errorh
  LAParametrosRec.cod = LAParametrosRec.codh
  LAParametrosRec.etq = LAParametrosRec.etqh
}

InsLectura → in(id)
{
  InsLectura.error = NOT existeID(InsLectura.tsh, id.lex)
}

```

```

    InsLectura.cod      =
        accesoVar (InsLectura.tsh[id.lex].props) ||
        in      ||
        desapilaInd
    InsLectura.etq      = InsLectura.etqh + longAccesoVar + 2
}

```

InsEscriura → out

```

{
    Expresion.etqh = InsEscriura.etqh
    Expresion.parh = false
}
(Expresion)
{
    InsEscriura.error = (Expresion.tipo = <t:error>)
    InsEscriura.etq   = Expresion.etq + 1
    InsEscriura.cod   = Expresion.cod || out
}

```

InsAsignación →

```

{
    Mem.etqh = InsAsignación.etqh
    Mem.tsh = InsAsignacion.tsh
}
Mem :=
{
    Expresion.parh = false
    Expresion.etqh = Mem.etq
    Expresion.tsh = InsAsignacion.tsh
}
Expresión
{
    InsAsignación.etq = Expresion.etq + 1
    InsAsignación.cod =
        si esCompatibleConTipoBasico (Mem.tipo, Expresion.tsh)
            Mem.cod || Expresion.cod || desapila-ind
        si no
            Mem.cod || Expresion.cod || mueve (Mem.tipo.tam)
    InsAsignacion.error = ¬ esCompatible (Mem.tipo, Expresion.tipo,
                                           InsAsignacion.tsh)
}

```

InsCompuesta →

```

{
    Instrucciones.tsh = InsCompuesta.tsh
    Instrucciones.etqh = InsCompuesta.etqh
}
'{' Instrucciones '}'
{
    InsCompuesta.error = Instrucciones.error
    InsCompuesta.cod = Instrucciones.cod
    InsCompuesta.etq = Instrucciones.etq
}

```

```
}
```

InsIf → if

```
{
  Expresion.tsh = InsIf.tsh
  Expresion.etqh = InsIf.etqh
  Expresion.parh = false
}
Expresion then
{
  Instrucción.tsh = InsIf.tsh
  Instruccion.etqh = Expresion.etq + 1
}
Instrucción
{
  Pelse.tsh = InsIf.tsh
  PElse.etqh = Instruccion.etq + 1
}
Pelse
{
  InsIf.error = Expresion.tipo != <t:bool> v Instrucción.error v Pelse.error
  InsIf.etq = PElse.etq
  InsIf.cod =
    Expresion.cod ||
    ir-f(Instruccion.etq + 1) ||
    Instruccion.cod ||
    ir-a(PElse.etq) ||
    PElse.cod
}
```

PElse → else

```
{
  Instrucción.tsh = PElse.tsh
  Instruccion.etqh = PElse.etqh
}
Instrucción
{
  PElse.error = Instrucción.error
  PElse.cod = Instruccion.cod
  PElse.etq = Instruccion.etq
}
```

PElse → λ

```
{
  PElse.error = false
  PElse.cod =  $\lambda$ 
  PElse.etq = PElse.etqh
}
```

InsWhile → while

```

{
  Expression.etqh = InsWhile.etqh
  Expression.tsh = InsWhile.tsh
}

Expression do
{
  Instrucción.tsh = InsWhile.tsh
  Instrucción.etqh = Expression.etq + 1
}

Instrucción
{
  InsWhile.error = Expression.tipo != <t:bool> v Instrucción.error
  InsWhile.etq = Instrucción.etq + 1
  InsWhile.cod =
    Expression.cod          ||
    ir-f(Instrucción.etq + 1) ||
    Instrucción.cod         ||
    ir-a(InsWhile.etqh)
}

```

InsFor → 'for' id=

```

{
  Expresion0.tsh = InsFor.tsh
  Expresion0.etqh = InsFor.etqh
}
Expresion 'to'
{
  Expresion1.tsh = InsFor.tsh
  Expresion1.etqh =
    Expresion0.etq + 1 + longAccesoVar (InsFor.tsh[id.lex].props)
}
Expresion 'do'
{
  Instrucción.tsh = InsFor.tsh
  Instruccion.etqh =
    Expresion1.etq + 4 + longAccesoVar (InsFor.tsh[id.lex].props)
}
Instruccion
{
  InsFor.error =(Expresion0.tipo!=<t:natural> ^ Expresion0.tipo !=<t:integer>) v
    (Expresion1.tipo != <t:natural> ^ Expresion1.tipo != <t:integer>) v
    (id.tipo != <t:natural> ^ id.tipo != <t:integer>)
  InsFor.etq = Instruccion.etq + 6
  InsFor.cod =
    accesoVar (InsFor.tsh[id.lex].props) ||
      Expresion0.cod ||
      desapila-ind ||
      Expresion1.cod ||
      Copia ||
      accesoVar (InsFor.tsh[id.lex].props) ||
    apila-ind ||
    igual ||

```



```

        ir-v( InsFor.etq - 1)           ||
        Instruccion.cod                 ||
        apila-dir InsFor.tsh[id.lex].dir ||
        apilar 1                        ||
        sumar                           ||
        desapila-dir InsFor.tsh[id.lex].dir ||
        ir-a (Expresion1.etq)
        desapila
    }

```

InsNew → new

```

{
    Mem.tsh = InsNew.tsh
    Mem.etqh = InsNew.etqh
}
Mem
{
    InsNew.error = Mem.tipo.t != <t:puntero>
    InsNew.etq = Mem.etq + 2
    InsNew.cod =
        Mem.cod ||
        new(
            si Mem.tipo.tbases = ref
                InsNew.tsh[Mem.tipo.tbases.id].tam
            si no
                1
        )
        || desapila-ind
}

```

InsDis → dispose

```

{
    Mem.tsh = InsDis.tsh
    Mem.etqh = InsDis.etqh
}
Mem
{
    InsDis.error = Mem.tipo.t != <t:puntero>
    InsDis.etq = Mem.etq + 1
    InsDis.cod =
        Mem.cod ||
        del(
            si Mem.tipo.tbases = ref
                InsDis.tsh[Mem.tipo.tbases.id].tam
            si no
                1
        )
}

```

```

Mem → id
{
    MemRec.tsh = Mem.tsh
    MemRec.tipoh = si existe (Mem.tsh, id.lex)
                    si Mem.tsh[id.lex].clase = var
                    ref! (Mem.tsh[id.lex].tipo, Mem.tsh)
                    sino <t:error>
                    sino <t:error>
    MemRec.etqh = Mem.etqh + longAcessoVar (Mem.tsh[id.lex])
    MemRec.codh = accesoVar (Mem.tsh[id.lex])
}
MemRec
{
    Mem.tipo = MemRec.tipo
    Mem.cod = MemRec.cod
    Mem.etq = MemRec.etq
}

```

```

MemRec → ' ^'
{
    MemRec1.tsh = MemRec0.tsh
    MemRec1.tipoh = si (MemRec0.tipoh.t = puntero
                      ref! (MemRec0.tipoh.tbase, MemRec0.tsh)
                      sino <t:error>
    MemRec1.etqh = MemRec0.etqh + 1
    MemRec1.codh = MemRec0.codh || apila-ind
}
MemRec
{
    MemRec0.tipo = MemRec1.tipo
    MemRec0.etq = MemRec1.etq
    MemRec0.cod = MemRec1.cod
}

```

```

MemRec → ' ['
{
    Expresion.tsh = MemRec0.tsh
    Expresion.etq = MemRec0.etqh
}
Expresion'
{
    MemRec1.tsh = MemRec0.tsh
    MemRec1.etqh = Expresion.etq + 3
    MemRec1.codh = MemRec0.codh || Exp.cod ||
                  apila MemRec0.tipoh.tbase.tam || multiplica || suma
    MemRec1.tipoh = si MemRec0.tipo.t = array AND Expresion.tipo.t = num
                    ref! (MemRec0.tipoh.tbase, MemRec0.tsh)
                    sino <t:error>
}
MemRec
{
    MemRec0.tipo = MemRec1.tipo
}

```

```

    MemRec0.etq = MemRec1.etq
    Memrec0.cod = MemRec1.cod
}

```

MemRec → '.' id

```

{
    MemRec1.tsh = MemRec0.tsh
    MemRec1.etqh = MemRec0.etqh + 2
    MemRec1.tipoh =
        si MemRec0.tipoh.t = rec
            si campo?(MemRec0.tipoh.campos, id.lex)
                ref!(MemRec0.tipoh.campos[id.lex].tipo, MemRec0.tsh)
            sino <t:error>
        sino <t:error>
    MemRec1.codh =
        MemRec0.codh || apila(MemRec0.tipo.campos[id.lex].desp || suma
}
MemRec
{
    MemRec0.tipo = MemRec1.tipo
    MemRec0.etq = MemRec1.etq
    Memrec0.cod = MemRec1.cod
}

```

MemRec → λ

```

{
    MemRec.tipo = MemRec.tipoh
    MemRec.etq = MemRec.etqh
    MemRec.cod = MemRec.codh
}

```

Expresion →

```

{
    ExpresionNiv1.tsh = Expresion.tsh
    ExpresionNiv1.etqh = Expresion.etqh
    ExpresionNiv1.parh = Expresion.parh
}

```

ExpresiónNiv1

```

{
    ExpresionFact.tipoh = ExpresionNiv1.tipo
    ExpresionFact.tsh = Expresion.tsh
    ExpresionFact.modoh = ExpresionNiv1.modoh
    ExpresionFact.etqh = ExpresionNiv1.etq
    ExpresionFact.codh = ExpresionNiv1.cod
}

```

ExpresiónFact

```

{
    Expresion.tipo = ExpresionFact.tipo
}

```

```

    Expression.mod = ExpressionFact.mod
    Expression.cod = ExpressionFact.cod
    Expression.etq = ExpressionFact.etq
}

```

ExpressionFact → OpNiv0

```

{
    ExpressionNiv1.tsh = ExpressionFact.tsh
    ExpressionNiv1.parh = false
    ExpressionNiv1.etqh = ExpressionFact.etqh
}
ExpressionNiv1
{
    ExpressionFact.tipo = si      (ExpressionFact.tipoh = <t:error> v
                                ExpressionNiv1.tipo = <t:error>) v
                                ( ExpressionFact.tipoh = <t:character> v
                                ExpressionNiv1.tipo =/= <t:character>) v
                                ( ExpressionFact.tipoh =/= <t:character> Δ
                                ExpressionNiv1.tipo = <t:character>)
                                (ExpressionFact.tipoh = <t:boolean> Δ
                                ExpressionNiv1.tipo =/= <t:boolean>) v
                                ( ExpressionFact.tipoh =/= <t:boolean> Δ
                                ExpressionNiv1.tipo = <t:boolean>))
                                error
                                sino boolean
    ExpressionFact.mod = val
    ExpressionFact.cod =
        ExpressionFact.codh ||
        ExpressionNiv1.cod ||
        case (OpNiv0)
            menor: menor
            mayor: mayor
            menor-ig: menorIg
            mayor-ig: mayorIg
            igual : igual
            no-igual: no-igual

    ExpressionFact.etq = ExpressionNiv1.etq + 1
}

```

ExpressionFact → λ

```

{
    ExpressionFact.mod = ExpressionFact.modh
    ExpressionFact.tipo = ExpressionFact.tipoh
    ExpressionFact.cod = ExpressionFact.codh
    ExpressionFact.etq = ExpressionFact.etqh
}

```

ExpresiónNiv1 →

```

{
    ExpressionNiv2.tsh = ExpressionNiv1.tsh

```

```

    ExpresionNiv2.etqh = ExpresionNiv1.etqh
    ExpresionNiv2.parh = ExpresionNiv1.parh
}
ExpresiónNiv2
{
    ExpresionNiv1Rec.tsh = ExpresionNiv1.tsh
    ExpresionNiv1Rec.tipoh = ExpresiónNiv2.tipo.
    ExpresionNiv1Rec.modoh = ExpresionNiv2.modo
    ExpresionNiv1Rec.etqh = ExpresionNiv2.etq
    ExpresionNiv1Rec.codh = ExpresionNiv2.cod
}
ExpresionNiv1Rec
{
    ExpresionNiv1.tipo = ExpresiónNiv1Rec.tipo
    ExpresionNiv1.cod = ExpresionNiv1Rec.cod
    ExpresionNiv1.etq = ExpresionNiv1Rec.etq
    ExpresionNiv1.modo = ExpresionNiv1Rec.modo
}

```

ExpresiónNiv1Rec → OpNiv1

```

{
    ExpresionNiv2.tsh = ExpresionNiv1Rec0.tsh
    ExpresionNiv2.parh = false
    if (opNiv1.op == or):
        ExpresionNiv2.etqh = ExpresionNiv1Rec0.etqh + 3
    else
        ExpresionNiv2.etqh = ExpresionNiv1Rec0.etqh
}
ExpresiónNiv2
{
    ExpresionNiv1Rec1.tsh = ExpresionNiv1Rec0.tsh
    ExpresionNiv1Rec1.tipoh =
        si      (ExpresionNiv1Rec0.tipoh = <t:error> v
                ExpresionNiv2.tipo = <t:error> v
                ExpresionNiv1Rec0.tipoh=<t:character> v
                ExpresionNiv2.tipo=<t:character> v
                (ExpresionNiv1Rec0.tipoh =<t:boolean> Δ
                 ExpresionNiv2.tipo /= <t:boolean>) v
                (ExpresionNiv1Rec0.tipoh/=<t:boolean> Δ
                 ExpresionNiv2.tipo = <t:boolean>))
                <t:error>
        sino case (OpNiv1.op)
            suma, resta:
                si      (ExpresionNiv1Rec0.tipoh=<t:float> v
                        ExpresionNiv2.tipo = <t:float>)
                        <t:float>
                sino si      (ExpresionNiv1Rec0.tipoh = <t:integer> V
                            ExpresionNiv2.tipo=<t:integer>)
                            <t:integer>
                sino si      (ExpresionNiv1Rec0.tipoh = <t:natural> Δ
                            ExpresionNiv2.tipo = <t:natural>)
                            <t:natural>
}

```

```

        sino
            <t:error>
    o:
        si      (ExpresionNiv1Rec0.tipoh = <t:boolean>  $\wedge$ 
                  ExpresionNiv2.tipo = <t:boolean>)
            <t:boolean>
        sino    <t:error>
    or:
        si      (ExpresionNiv1Rec0.tipoh = <t:boolean> y
                  ExpresionNiv2.tipo = <t:boolean>)
            <t:boolean>
        sino
            <t:error>

ExpresionNiv1Rec1.modoh = val
ExpresionNiv1Rec1.tipoh = ExpresionNiv2.tipo
if (opNiv1.op == or):
    ExpresionNiv1Rec1.codh =
        ExpresionNiv1Rec0.codh ||
        dup ||
        ir-v (ExpresionNiv2.etq) ||
        desapila ||
        ExpresionNiv2.cod
    ExpresionNiv1Rec1.etqh = ExpresionNiv2.etq
else:
    ExpresionNiv1Rec1.etqh = ExpresionNiv2.etq + 1
    ExpresionNiv1Rec1.codh =
        ExpresionNiv1Rec0.codh ||
        ExpresionNiv2.cod ||
        case (OpNiv1.op)
            suma: sumar
            resta: restar
}
ExpresiónNiv1Rec
{
    ExpresionNiv1Rec0.tipo = ExpresionNiv1Rec1.tipo
    ExpresionNiv1Rec0.modoh = val
    ExpresionNiv1Rec0.etq = ExpresionNiv1Rec1.etq
    ExpresionNiv1Rec0.cod = ExpresionNiv1Rec1.cod
}

```

```

ExpresionNiv1Rec  $\rightarrow \lambda$ 
{
    ExpresionNiv1Rec.tipo = ExpresionNiv1Rec.tipoh
    ExpresionNiv1Rec.modoh = ExpresionNiv1Rec.modoh
    ExpresionNiv1Rec.etq = ExpresionNiv1Rec.etqh
    ExpresionNiv1Rec.cod = ExpresionNiv1Rec.codh
}

```

```

ExpresiónNiv2  $\rightarrow$ 
{
    ExpresionNiv3.tsh = ExpresionNiv2.tsh
}

```

```

    ExpresionNiv3.etqh = ExpresionNiv2.etqh
    ExpresionNiv3.parh = ExpresionNiv2.parh
}
ExpresionNiv3
{
    ExpresionNiv2Rec.tipoh = ExpresionNiv3.tipo
    ExpresionNiv2Rec.tsh = ExpresionNiv2.tsh
    ExpresionNiv2Rec.modoh = ExpresionNiv3.modoh
    ExpresionNiv2Rec.etqh = ExpresionNiv3.etq
    ExpresionNiv2Rec.codh = ExpresionNiv3.cod
}
ExpresionNiv2Rec
{
    ExpresionNiv2.tipo = ExpresionNiv2Rec.tipo
    ExpresionNiv2.cod = ExpresionNiv2Rec.cod
    ExpresionNiv2.modoh = ExpresionNiv2Rec.modoh
    ExpresionNiv2.etq = ExpresionNiv2Rec.etq
}

```

ExpresionNiv2Rec → OpNiv2

```

{
    ExpresionNiv3.tsh = ExpresionNiv2Rec0.tsh
    if (OpNiv2.op == and)
        ExpresionNiv3.etqh = ExpresionNiv2Rec0.etqh + 1
    else
        ExpresionNiv3.etqh = ExpresionNiv2Rec0.etqh
}
ExpresionNiv3
{
    ExpresionNiv2Rec1.tsh = ExpresionNiv2Rec0.tsh
    ExpresionNiv2Rec1.modoh = val
    ExpresionNiv2Rec1.tipoh =
        si (ExpresionNiv2Rec0.tipoh = <t:error> v
            ExpresionNiv3.tipo = <t:error> v
            ExpresionNiv2Rec0.tipoh = <t:character> v
            ExpresionNiv3.tipo = <t:character> v
            (ExpresionNiv2Rec0.tipoh = <t:boolean> Δ
                ExpresionNiv3.tipo /= <t:boolean> v
            (ExpresionNiv2Rec0.tipoh /= <t:boolean> Δ
                ExpresionNiv3.tipo = <t:boolean>))
            <t:error>
        sino case (OpNiv2.op)
            multiplica,divide:
                si (ExpresionNiv2Rec0.tipoh=<t:float> v
                    ExpresionNiv3.tipo = <t:float>)
                    <t:float>
                sino si (ExpresionNiv2Rec0.tipoh = <t:integer> v
                    ExpresionNiv3.tipo = <t:integer>)
                    <t:integer>
                sino si (ExpresionNiv2Rec0.tipoh = <t:natural> Δ
                    ExpresionNiv3.tipo= <t:natural>)

```

```

        <t:natural>
      sino
        <t:error>
    modulo:
      si (ExpresionNiv3.tipo = <t:natural>  $\wedge$ 
        (ExpresionNiv2Rec0.tipoh= <t:natural>  $\vee$ 
        ExpresionNiv2Rec0.tipoh= <t:integer>))
        ExpresionNiv2Rec0.tipoh
      sino
        <t:error>
    y:
      si (ExpresionNiv2Rec0.tipoh = <t:boolean>  $\wedge$ 
        ExpresionNiv3.tipo = <t:boolean>)
        <t:boolean>
      sino
        <t:error>
    and:
      si (ExpresionNiv2Rec0.tipoh = <t:boolean> y
        ExpresionNiv3.tipo = <t:boolean>)
        <t:boolean>
      sino
        <t:error>
  if (OpNiv2.op == and)
    ExpresionNiv2Rec1.cod =
      ExpresionNiv2Rec0.codh ||
      ir-f(ExpresionNiv3.etq + 1) ||
      ExpresionNiv3.cod ||
      ir-a(ExpresionNiv3.etq + 2) ||
      apila(0)
    ExpresionNiv2Rec1.etqh = ExpresionNiv3.etq + 2
  else:
    ExpresionNiv2Rec1.cod =
      ExpresionNiv2Rec0.codh ||
      ExpresionNiv3.cod ||
      case (OpNiv2.op)
        Multiplica: mul
        Divide: div
        Modulo: Mod
    ExpresionNiv3Rec1.etqh = ExpresionNiv3.etq + 1
}
ExpresiónNiv2Rec
{
  ExpresionNiv2Rec0.tipo = ExpresionNiv2Rec1.tipo
  ExpresionNiv2Rec0.cod = ExpresionNiv2Rec1.cod
  ExpresionNiv2Rec0.modo = ExpresionNiv2Rec1.modo
  ExpresionNiv2Rec0.etq = ExpresionNiv2Rec1.etq
}

```

ExpresiónNiv2Rec $\rightarrow \lambda$

```

{
  ExpresionNiv2Rec.tipo = ExpresionNiv2Rec.tipoh

```



```

    ExpresionNiv2Rec.modoh = ExpresionNiv2Rec.modh
    ExpresionNiv2Rec.codh = ExpresionNiv2Rec.codh
    ExpresionNiv2Rec.etqh = ExpresionNiv2Rec.etqh
}

```

ExpresionNiv3 →

```

{
    ExpresionNiv4.tsh = ExpresionNiv3.tsh
    ExpresionNiv4.etqh = ExpresionNiv3.etqh
    ExpresionNiv4.parh = ExpresionNiv3.parh
}

```

ExpresionNiv4

```

{
    ExpresionNiv3Fact.tsh = ExpresionNiv3.tsh
    ExpresionNiv3Fact.tipoh = ExpresionNiv4.tipo
    ExpresionNiv3Fact.modoh = ExpresionNiv4.modoh
    ExpresionNiv3Fact.codh = ExpresionNiv4.cod
    ExpresionNiv3Fact.etqh = ExpresionNiv4.etq
}

```

ExpresionNiv3Fact

```

{
    ExpresionNiv3.tipo = ExpresionNiv3Fact.tipo
    ExpresionNiv3.etq = ExpresionNiv3Fact.etq
    ExpresionNiv3.cod = ExpresionNiv3Fact.cod
}

```

ExpresionNiv3Fact → OpNiv3

```

{
    ExpresionNiv3.tsh = ExpresionNiv3Fact.tsh
    ExpresionNiv3.etqh = ExpresionNiv3Fact.etqh
    ExpresionNiv3.parh = false
}

```

ExpresionNiv3

```

{
    ExpresionNiv3Fact.modoh = val
    ExpresionNiv3Fact.tipo =
        si (ExpresionNiv3Fact.tipoh = <t:error> v ExpresionNiv3.tipo = <t:error> v
            ExpresionNiv3Fact.tipoh /= <t:natural> v ExpresionNiv3.tipo /=
<t:natural>)
            <t:error>
        sino <t:natural>
    ExpresionNiv3Fact.cod =
        case (OpNiv3.op)
            shl: ExpresionNiv3Fact.codh || ExpresionNiv3.cod || shl
            shr: ExpresionNiv3Fact.codh || ExpresionNiv3.cod || shr
    ExpresionNiv3Fact.modoh=val
    ExpresionNiv3Fact.etq = ExpresionNiv3.etq + 1
}

```

ExpresionNiv3Fact → λ

```

{

```

```

    ExpresionNiv3Fact.tipo = ExpresionNiv3Fact.tipoh
    ExpresionNiv3Fact.modoh = ExpresionNiv3Fact.modoh
    ExpresionNiv3Fact.cod = {}
    ExpresionNiv3Fact.etqh = ExpresionNiv3Fact.etqh
}

```

ExpresiónNiv4 → OpNiv4

```

{
    ExpresionNiv41.tsh = ExpresionNiv4o.tsh
    ExpresionNiv41.modoh = val
    ExpresionNiv41.etqh = ExpresionNiv4.etqh
    ExpresionNiv41.parh = false
}
ExpresiónNiv4
{
    ExpresionNiv40.etq = ExpresionNiv41.etq + 1
    ExpresionNiv40.tipo =
        si (ExpresionNiv41.tipo = <t:error>)
            <t:error>
        sino case (OpNiv4.op)
            no:
                si (ExpresionNiv41.tipo=<t:boolean>)
                    <t:boolean>
                sino <t:error>
            menos:
                si (ExpresionNiv41.tipo=<t:float>)
                    <t:float>
                sino si (ExpresionNiv41.tipo=<t:integer> v
                    ExpresionNiv41.tipo = <t:natural>)
                    <t:integer>
                sino <t:error>
            cast-float:
                si (ExpresionNiv41.tipo/= <t:boolean>)
                    <t:float>
                sino <t:error>
            cast-int:
                si (ExpresionNiv41.tipo/= <t:boolean>)
                    <t:integer>
                sino <t:error>
            cast-nat:
                si (ExpresionNiv41.tipo=<t:natural> v
                    ExpresionNiv41.tipo=<t:character>)
                    <t:natural>
                sino <t:error>
            cast-char:
                si (ExpresionNiv41.tipo=<t:natural> v
                    ExpresionNiv41.tipo=<t:character>)
                    <t:character>
                sino <t:error>

```

```

ExpressionNiv40.cod =
  case (OpNiv4.op)
  no:
    ExpressionNiv41.cod || no
  negativo:
    ExpressionNiv41.cod || negativo
  cast-float:
    ExpressionNiv41.cod || CastFloat
  cast-int:
    ExpressionNiv41.cod || CastInt
  cast-nat:
    ExpressionNiv41.cod || CastNat
  cast-char:
    ExpressionNiv41.cod || CastChar

```

```

}

```

ExpresiónNiv4 → ' | '

```

{
  Expression.tsh = ExpressionNiv4.tsh
  Expression.etqh = ExpressionNiv4.etqh
  Expression.parh = false
}

```

Expresión ' | '

```

{
  ExpressionNiv4.tipo =
    si (Expression.tipo = <t:error> v Expression.tipo=<t:boolean> v
      Expression.tipo=<t:character>)
      <t:error>
    sino si (Expression.tipo = <t:float>)
      <t:float>
    sino si (Expression.tipo = <t:natural> v Expression.tipo =
      <t:integer>)
      <t:natural>
    sino <t:error>
  ExpressionNiv4.cod = Expression.cod || abs
  ExpressionNiv4.mod0 = Expression.val
  ExpressionNiv4.etq = Expression.etq
}

```

ExpresiónNiv4 → ' ('

```

{
  Expression.tsh = ExpressionNiv4.tsh
  Expression.etqh = ExpressionNiv4.etqh
  Expression.parh = ExpressionNiv4.parh
}

```

Expresión ') '

```

{
  ExpressionNiv4.tipo = Expression.tipo
  ExpressionNiv4.mod0 = Expression.mod0
  ExpressionNiv4.cod = Expression.cod
  ExpressionNiv4.etq = Expression.etq
}

```

ExpresiónNiv4 →

```

{
    Literal.etqh = ExpresionNiv4.etqh
    Literal.tsh = ExpresionNiv4.tsh
}
Literal
{
    ExpresionNiv4.cod = Literal.cod
    ExpresionNiv4.mod = var
    ExpresionNiv4.etq = Literal.etq
    ExpresionNiv4.tipo = Literal.tipo
}

```

ExpresionNiv4 →

```

{
    Mem.tsh = ExpresionNiv4.tsh
    Mem.etqh = ExpresionNiv4.etqh
}
Mem
{
    ExpresionNiv4.cod =
        si esCompatibleConTipoBasico (Mem.tipo, ExpresionNiv4.tsh) AND
                                                not ExpresionNiv4.parh
        Mem.cod || apila-ind
    si no
        Mem.cod
    ExpresionNiv4.etq =
        si esCompatibleConTipoBasico (Mem.tipo, ExpresionNiv4.tsh) /¥ not
    ExpresionNiv4.parh
        Mem.etq + 1
    si no
        Mem.etq
    ExpresionNiv4.mod = var
    ExpresionNiv4.tipo = Mem.tipo
}

```

Literal → litNat

```

{
    Literal.cod = apila LitNat.lex
    Literal.etqh = Literal.etqh + 1
    Literal.tipo = <t:natural>
}

```

Literal → litFlo

```

{
    Literal.cod = apila litFlo.lex
    Literal.etqh = Literal.etqh + 1
    Literal.tipo = <t:float>
}

```

Literal → litTrue

```

{
    Literal.cod = apila true
    Literal.etqh = Literal.etqh + 1
    Literal.tipo = <t:boolean>
}

```

}

Literal → **litFalse**

```
{  
  Literal.cod = apila false  
  Literal.etq = Literal.etqh + 1  
  Literal.tipo = <t:boolean>  
}
```

Literal → **litCha**

```
{  
  Literal.cod = apila litCha.lex  
  Literal.etq = Literal.etqh + 1  
  Literal.tipo = <t:character>  
}
```

Literal → **litNull**

```
{  
  Literal.tipo = <t:integer>  
  Literal.etq = Literal.etqh + 1  
  Literal.cod = apila MIN_INT  
}
```

OpNiv0 → <

```
{OpNiv0.op = menor}
```

OpNiv0 → >

```
{OpNiv0.op = mayor}
```

OpNiv0 → <=

```
{OpNiv0.op = menor-ig}
```

OpNiv0 → >=

```
{OpNiv0.op = mayor-ig}
```

OpNiv0 → =

```
{OpNiv0.op = igual}
```

OpNiv0 → !=

```
{OpNiv0.op = no-igual}
```

OpNiv1 → +

```
{OpNiv1.op = suma}
```

OpNiv1 → -

```
{OpNiv1.op = resta}
```

OpNiv1 → or

```
{OpNiv1.op = o}
```

OpNiv2 → *

```
{OpNiv2.op = multiplica}
```

OpNiv2 → /

```
{OpNiv2.op = divide}
```

OpNiv2 → %

```
{OpNiv2.op = modulo}
```

OpNiv2 → and

```
{OpNiv2.op = y}
```

OpNiv3 → >>

```
{OpNiv3.op = shl}
```

OpNiv3 → <<

```
{OpNiv3.op = shr}
```

OpNiv4 → not
 {OpNiv4.op = no}
 OpNiv4 → -
 {OpNiv4.op = menos}
 OpNiv4 → (float)
 {OpNiv4.op = cast-float}
 OpNiv4 → (int)
 {OpNiv4.op = cast-int}
 OpNiv4 → (nat)
 {OpNiv4.op = cast-nat}
 OpNiv4 → (char)
 {OpNiv4.op = cast-char}

9. Esquema de traducción orientado al traductor predictivo – recursivo

9.1. Variables globales

- ts: Almacena la tabla de símbolos.
- numVars: Almacena la siguiente dirección de memoria libre.
- cod: Almacena el código que se va generando
- n: nivel anidamiento actual
- etq: posición de la siguiente instrucción en el código
- dir: dirección de memoria
- pend: declaraciones de tipo pendientes
- params: lista de parámetros.

9.2. Nuevas operaciones y transformación de ecuaciones semánticas

Las siguientes operaciones devuelven un booleano indicando si el Token actual corresponde a lo esperado. En función de ese resultado se puede decidir entre varias reglas de la gramática, o se pueden detectar errores en el código.

- **in()**: sirve para comprobar que lo siguiente es un token “in”
- **out()**: sirve para comprobar que lo siguiente es un token “out”
- **Identificador(out: lex)**: reconoce el token del identificador léxico y devuelve su lexema
- **dosPuntosIgual()**: reconoce :=. Afecta a InsAsignación.
- **ampersand()**: reconoce &. Afecta a Programa.
- **puntoYComa()**: reconoce ; Afecta a Declaraciones e Instrucciones.
- **barraVertical()**: reconoce |. Afecta a Instrucciones (valor absoluto)
- **AbrePar(), CierraPar()**: reconocen los paréntesis. Afectan a Instrucciones y Declaraciones de Bloques en varias partes de la gramática.
- **abreCorchete(), cierraCorchete()**: los corchetes se reconocen al procesar declaración y accesos a arrays.
- **punto()**: se necesita cuando se procesa el acceso a campos de un registro.
- **coma()**: reconoce las comas que separan los parámetros de los procedimientos.
- **flecha()**: reconoce las flechas que acceden a lo apuntado por un puntero.
- **var()**: reconoce el token de la declaración de un parámetro por variable.
- **new(), dispose()**: reconoce el token de 'new' y 'dispose'
- **reg(), freg()**: reconocen los token de inicio y fin de la declaración de un registro.
- **if(), then(), else()**: reconocen los token relativos a la instrucción if.
- **for(), while()**: reconocen los tokens relativos a las instrucciones de bucles.

Otras operaciones:

- **insertaCod(cod c, Instruccion i, int i):** reemplaza la instrucción en la posición 'i' del código 'c' con la instrucción 'i'. Se utiliza cuando hay que introducir alguna instrucción con datos que se conocen tras generar otras instrucciones a posteriori. En estos casos, se introduce una noop que se reemplaza con la instrucción buena cuando se conoce. Se ha optado por hacerlo de esta manera para permitir declarar el código como variable global. En otro caso, no habría sido necesario.

9.3. Esquema de traducción

Programa(out: error1) →

```
{
    etq = longInicio+1
    dir = 0
    n = 0
    ts = creaTS()
    cod = {}
}
Declaraciones(out: error2)
ampersand()
{
    cod += inicio(n, dir)
    cod += ir-a(etq)
}
Instrucciones(out: error3)
{
    cod += stop
    error1= error2 v error 3
}
```

Declaraciones(out: error1) → Declaracion(out: error2, tam2, id2, props2)

```
{
    dir += tam2
    errorh3 = error2 v (existeID(ts, id2) ∧ ts[id2].nivel = n)
    ts = inserta(ts, id2, props2)
    pend -= ( si (props2.clase = tipo) {id2} sino {}
}
DeclaracionesRec(In: errorh3; out error3)
{
    error1 = error3
}
```

DeclaracionesRec(In: errorh1; out error1) →

```
puntoYcoma()
    Declaracion(out: error2, tam2, id2, props2)
{
    dir += tam2
    errorh3 = errorh1 v error2 v (existeID(ts, id2) ∧ ts[id2].nivel = n)
    ts = inserta(ts, id2, props2)
    pend -= ( si (props2.clase = tipo) {id2} sino {}
}
```

```

}
DeclaracionesRec(In: errorh3; out error3)
{
    error1 = error3
}

```

```

DeclaracionesRec(In: errorh1; out error1) → λ
{
    error1 = errorh1
}

```

```

Declaracion(out: error1, tam1, id1, props1) → DeclaracionTipo(out: error2, id2, props2)
{
    tam          = 0
    error1 = error2
    id1 = id2
    props1 = props2;
}

```

```

Declaracion(out: error1, tam1, id1, props1) → DeclaracionVariable(out: error2, id2,
props2)
{
    id1 = id2
    props1 = props2 ++ <dir:dir>
    error1 = error2
    tam1 = props2.tipo.tam
}

```

```

Declaracion(out: error1, tam1, id1, props1) → DeclaracionProcedimiento(out:
error2, id2, props2)
{
    error1 = error2
    tam1 = 0
    id1= id2
    props1 = props2
}

```

```

DeclaracionTipo(out: error1, id1, props1) →
    tipo()
    id(out: lex)
    igual()
    Tipo(out: error2, tipo2;)
{
    id1=lex
    props1=<clase:tipo, tipo: tipo2, nivel: n>
    error1 = error2 v existeID(ts, lex) v ¬existeRef(ts,tipo2)
}

```



```

DeclaraciónVariable(out: error1, id1, props1) →
    Tipo(out: error2, tipo2)
    id(out: lex)
{
    id1 = lex
    props1 = <clase:var, tipo:tipo2, nivel: n>
    error1 = error2 v existeID(ts, lex) v ¬existeRef(ts, tipo2)
}

```

```

DeclaracionProcedimiento(out: error1, id1, props1) →
    procedure()
    id(out: lex)
{
    ts_aux = ts;
    ts = creaTS(ts_aux)
    dir_aux = dir
    n += 1;
}
FParametros(out: error2)
{
    ts = inserta(ts, lex, <clase:proc, tipo: <t:proc, parametros: params>, nivel: n>)
    params = {}
    dir = dir_aux + dir
}
Bloque(out: error3, inicio3)
{
    error1 = error2 v error3 v (existeID(FParametros.ts, id.lex) ∧ ts[lex].nivel = n)
    id1 = lex
    props1 = <clase:proc, tipo: <t:proc, parametros: params>, nivel: n, inicio: inicio3>
    n -= 1;
    ts = ts_aux
}

```

```

Bloque(out: error1, inicio1) →
    Declaraciones(out: error2)
    ampersand()
{
    inicio = etq
    etq += longPrologo
    cod += prologo(n, dir)
}
Instrucciones(out: error3)
{
    error1 = error2 v error3
    etq += longEpilogo + 1
    cod += epilogo(n)
    cod += ir-ind
}

```

```

Bloque(out: error1, inicio1) →
    ampersand()
    {
        inicio1 = etq
        etq += longPrologo
        cod += prologo(n, dir)
    }
Instrucciones(out: error2)
{
    error1 = error2
    cod += epilogo(n)
    cod += ir-ind
        etq += longEpilogo + 1
}

```

```

FParametros(out:error1) →
    abrePar ()
    LParametros(out: error2)
    {
        error1 = error2
    }
    cierraPar ()

```

```

FParametros(out:error1) → λ
{
    error1 = false
}

```

```

LParametros(out:error1) →
    FParametro(out: error2, id2, props2, tam2)
    {
        errorh3 = error2 v existeID(ts, id2) ^ ts[id2].nivel = n)
        ts = inserta(ts, id2, FParametro.props ++ <dir:0>)
        dir += tam2
    }
    LParametrosRec(in:errorh3; out: error3)
    {
        LParametros.error = error3
    }

```

```

LParametrosRec(in:errorh1; out: error1) →
    coma ()
    FParametro(out: error2, id2, props2, tam2)
    {
        dir += tam2
        errorh3 = errorh1 v error2 v (existeID(ts, id2) ^ ts[id2].nivel = n)
        ts = inserta(ts, id2, props2)
    }
    LParametrosRec(in:errorh3; out: error3)
    {

```

```

    error1 = error3
}

```

```

LFParametrosRec(in:errorh1; out: error1) → λ
{
    error1 = errorh1
}

```

```

FParametro(out: error1, id1, props1, tam1) →
    var ()
    Tipo(out: error2, tipo2)
    id(out: lex)
{
    tam1      = 1
    params    += <modo: variable, tipo: tipo2, dir: dir>
    id = lex
    props1 = <clase: pvar, tipo: tipo2, nivel: n>
    error1 = error2
}

```

```

FParametro(out: error1, id1, props1, tam1) →
    Tipo(out: error2, tipo2)
    id(out: lex)
{
    tam1 = tipo2.tam
    params    += <modo: valor, tipo: tipo2, dir: dir>
    id1 = lex
    props1 = <clase: var, tipo: tipo2, nivel: n>
    error1 = error2
}

```

```

Tipo(out: error1, tipo1) →
    id(out: lex)
{
    tipo1 =
        <
            t:ref,
            id:lex,
            tam:ts[lex].tipo.tam
        >
    error1 = si existeID(ts, lex)
                ts[lex].clase != tipo
                sino
                false
    pend += si (¬existeID(ts, lex))
                {lex}
                sino
                □
}

```

```

Tipo(out: error1, tipo1) → Boolean
{

```

```

    tipo1 = <t:boolean, tam:1>
    error1 = false
}

```

```

Tipo(out: error1, tipo1) → Character
{
    tipo1 = <t:character, tam:1>
    error1 = false
}

```

```

Tipo(out: error1, tipo1) → Float
{
    tipo1 = <t:float, tam:1>
    error1 = false
}

```

```

Tipo(out: error1, tipo1) → Natural
{
    tipo1 = <t:natural, tam:1>
    error1 = false
}

```

```

Tipo(out: error1, tipo1) → Integer
{
    tipo1 = <t:integer, tam:1>
    error1 = false
}

```

```

Tipo(out: error1, tipo1) →
    array()
    abreCorchete()
    num(out: lex)
    cierraCorchete()
    of()
    Tipo(out: error2, tipo2)
{
    tipo1 =
        <
            t:array,
            nelems:valorDe(lex),
            tbase:tipo2,
            tam:valorDe(lex)*tipo2.tam
        >
    error1 = tipo2.error v ¬existeRef (ts , tipo2
}

```

```

Tipo(out: error1, tipo1) → ^Tipo(out: error2, tipo2)
{
    tipo1 =
        <
            t:puntero,
            tbase:tipo2,
            tam:1

```

```

        >
        error1 = error2
    }

```

```

Tipo(out: error1, tipo1) →
    reg()
    Campos(out: error2, campos2, tam2)
    freg()
    {
        Tipo.tipo =
            <
                t:array,
                campos: campos2,
                tam: tam2
            >
        error1 = error2
    }

```

```

Campos(out: error1, campos1, tam1) →
    {
        desh2 = 0
    }
    Campo(in: desh2; out: error2, id2, campo2, tam2)
    {
        camposh3 = [campo2]
        errorh3 = error2
        desh3 = tam2
    }
    CamposRec(in: errorh3, camposh3, desh3; out: error3, campos3, tam3)
    {
        error1 = error3
        campos1 = campos3
        tam1 = tam3
    }

```

```

CamposRec(in: errorh1, camposh1 desh1; out: error1, campos1, tam1) →
    puntoYComa()
    {
        desh2 = desh1
    }
    Campo(in: desh2; out: error2, id2, campo2, tam2)
    {
        camposh3 = camposh1 ++ campo2
        errorh3 = errorh1 v error2 v existeCampo(camposh1, id2)
        desh3 = tam2 + desh1
    }
    CamposRec(in: errorh3, camposh3, desh3; out: error3, campos3, tam3)
    {
        error1 = error3
        campos1 = campos3
    }

```

```

    tam1 = tam3
}

```

```

CamposRec(in: errorh1, camposh1 desh1; out: error1, campos1, tam1) → λ
{
    error1= errorh1;
    campos1 = camposh1
    tam1 = desh1
}

```

```

Campo(in: desh1; out: error1, id1, campo1, tam1) →
Tipo(out: error2, tipo2)
    id(out: lex)
{
    campo1 =
        <
            id:lex,
            tipo:tipo2,
            desp:desh1
        >
    tam1 = tipo2.tam
    error1 = error2 v ¬existeRef(ts,tipo2)
}

```

```

Instrucciones(out: error1) →
Instrucción(out: error2)
{
    errorh3 = error2
}
InstruccionesRec(in: errorh3; out: error3)
{
    error1 = error3
}

```

```

InstruccionesRec(in: errorh1; out: error1) →
    puntoYComa()
Instrucción(out: error2)
{
    errorh3=error1 v errorh1
}
InstruccionesRec(in: errorh3; out: error3)
{
    error1 = error3
}

```

```

InstruccionesRec(in: error1h; out: error1) → λ
{

```

```
    error1 = error1h  
}
```

```
Instrucción(out: error1) →  
    InsProcedimiento(out: error 2)  
    {  
        error1 = error2  
    }
```

```
Instrucción(out: error1) →  
    InsLectura(out: error 2)  
    {  
        error1 = error2  
    }
```

```
Instrucción(out: error1) →  
    InsEscritura(out: error 2)  
    {  
        error1 = error2  
    }
```

```
Instrucción(out: error1) →  
    InsAsignación(out: error 2)  
    {  
        error1 = error2  
    }
```

```
Instrucción(out: error1) →  
    InsCompuesta(out: error 2)  
    {  
        error1 = error2  
    }
```

```
Instrucción(out: error1) →  
    InsIf(out: error 2)  
    {  
        error1 = error2  
    }
```

```
Instrucción(out: error1) →  
    InsWhile(out: error 2)  
    {  
        error1 = error2  
    }
```

```
Instrucción(out: error1) →  
    InsFor(out: error 2)  
    {  
        error1 = error2  
    }
```

```
Instrucción(out: error1) →
```

```

InsNew(out: error 2)
{
    error1 = error2
}

```

```

Instrucción(out: error1) →
InsDis(out: error 2)
{
    error1 = error2
}

```

```

InsProcedimiento(out: error1) →
    id(out: lex)
    {
        params = ts[lex].tipo.parametros
        cod += apilar-ret
        etq += longApilaRet
    }
AParametros(out: error2)
{
    error1 = error2 v ¬existeID(lex) v ts[lex].clase != proc
    cod += ir-a(ts[lex].inicio)
    etq += 1
}

```

```

AParametros(out: error1) →
    abrePar()
    {
        etq += longInicioPaso
        cod += inicio-paso
    }
LAParametros(out: error2)
cierraPar()
{
    error1 = error2
    cod += fin-paso
    etq += longFinPase
}

```

```

AParametros(out: error1) → λ
{
    error1 = |params| > 0
}

```

```

LAParametros(out: error1) →
{
    etq += longDireccionParFormal + 1
    cod += copia
    cod += direccionParFormal(fparamsh1[0])
    parh2 = params[0].modo == var
}
Expresion(in: parh2; out: tipo2, modo2)
{
    nparam_h3 = 1
}

```



```

    errorh3 =      (tipo2 == <t:error>) v
                  (|params| < 1 v (params[0].modo = var ^ modo2 = val) v
                   NOT compatibles(params[0].tipo, tipo, ts)
    cod += pasoParametro(modo2, params[0])
    etq += longPaseoParametro
}
LAParámetrosRec(nparamh3, errorh3; out: error3)
{
    error1 = error3
}

```

```

LAParámetrosRec(in: nparamh1, errorh1; out: error1) →
coma()
{
    etq += longDireccionParFormal + 1
    cod += copia
    cod += direccionParFormal(fparamsh1[nparamh1])
    parh2 = params[nparamh1].modo == var
}
Expresion(in: parh2; out: tipo2, modo2)
{
    nparamh3 = nparamh1 + 1
    errorh3 = errorh1 v tipo2==<t:error> v |params| < nparamh1 + 1 v
                (params[nparamh1].modo ==var ^ modo2 == val) v
                NOT compatibles(params[nparamh1].tipo, tipo2, ts)
    etq += longPasoParametro
    cod += pasoParametro(modo2, params[nparamsh1])
}
LAParámetrosRec(in: nparamh3, errorh3; out: error3)
{
    error1 = error3
}

```

```

LAParámetrosRec(nparamh3, errorh3; out: error3) → λ
{
    error3= errorh3
}

```

```

InsLectura(out: error1) →
    in()
    abrePar()
    id(out: lex)
    cierraPar()
{
    error1 = NOT existeID(ts, lex)
    cod+= accesoVar(ts[lex].props);
    etq+=longAccesoVar
    cod += InsEntrada
    cod += desapilaInd
    etq += 2
}

```

```

InsEscritura(out: error1) →
    out()
    abrePar()
{
    parh2 = false
}
Expresion(in: parh2; out: tipo2, modo2)
{
    error1 = (tipo2 = <t:error>)
    etq += 1
    cod += out
}
cierraPar()

```

```

InsAsignación(out: error1) →
    Mem(out: tipo2)
    dosPuntosIgual()
{
    parh3 = false
}
Expresión(in: parh3; out: tipo3, modo3)
{
    etq += 1
    error1 = ¬ esCompatible(tipo2, tipo3, ts)
    si esCompatibleConTipoBasico(tipo2, ts)
        cod += desapila-ind
    si no
        cod += mueve(tipo2.tam)
}

```

```

InsCompuesta(out: error1) →
    abreCorchete()
    Instrucciones(out: error2)
    cierraCorchete()
{
    error1 = error2
}

```

```

InsIf(out: error1) →
    if ()
    {
        parh2 = false
    }
    Expresion(in: parh2; out: tipo2, modo2)
    then ()
    {

```

```

    etq += 1
    cod += noop
    aux1 = etq
}
Instrucción(out: error3)
{
    insertar(cod, ir-f(etq+1), aux2 -1)
    etq += 1
    aux2=etq
    cod + = noop
}
Pelse(out: error4)
{
    insertar(cod, ir-a(etq), aux2 -1)
    error1 = tipo2 != <t:bool> v error3 v error4
    InsIf.error = Expresion.tipo != <t:bool> v Instrucción.error v Pelse.error
}

```

```

PElse(out: error1) →
    else()
    Instrucción(out: error2)
    {
        error1 = error2
    }

```

```

PElse(out: error1) → λ
{
    error1 = false
}

```

```

InsWhile(out:error1) →
    while ()
    {
        etq_while = etq
    }
    Expresion(in: parh2; out: tipo2, modo2)
    do ()
    {
        etq += 1
        aux = etq
        cod += noop
    }
    Instrucción(out: error3)
    {
        insertaCod(cod, ir-f(etq), aux -1)
        etq += 1
        cod+= ir-a(etq_while)
        error1 = tipo2 != <t:bool> v error3
    }

```

```

InsFor(out: error1) →
    for ()
    {

```

```

        etq_for = etq
        parh2= false
    }
    id(out: lex)
    igual()
Expression(in: parh2; out: tipo2, modo2)
to()
{
    parh3 = false
    cod+= accesoVar (ts[lex].props);
    etq += 1 + longAccesoVar
    cod += desapila-ind
}
Expression(in: parh3, out: tipo3, modo3)
do()
{
    cod+= copia
    cod += accesoVar (ts[lex].props);
    etq+=4 + longAccesoVar
    cod+= apilar-ind
    cod+= igual
    cod+= noop
    aux = etq - 1
}
Instruccion(out: error4)
{
    error1 = error4 v (tipo2 != <t:natural> AND tipo2 != <t:integer>) v
                    (tipo3 != <t:natural> AND tipo2 != <t:integer>) v
                    (ts[lex].tipo != <t:natural> AND ts[lex].tipo != <t:integer>)

    cod += apila-dir ts[lex].dir
    cod += apilar 1
    cod += sumar
    cod += desapila-dir ts[lex].dir
    cod += ir-a(aux)
    cod += desapila
    etq += 6
    insertaCod(cod, ir-v(etq ), aux)
}

```

```

InsNew(out: erro1) →
    new()
Mem(out: tipo2) (
{
    error1 = tipo2 != <t:puntero>
    etq += 2
    cod += new
        si tipo2.tbbase = ref
            ts[tipo2.tbbase.id].tam
        si no
            tipo2.tbbase.tam
    )
    cod+= desapila-ind
}

```

```
}
```

```
InsDis(out: error1) →
```

```
    dispose ()
```

```
Mem(out: tipo2)
```

```
{
```

```
    error1 = tipo2.t != puntero
```

```
    etq+=2
```

```
    cod+= apilaInd
```

```
    si tipo2.tbbase == ref
```

```
        cod+= dis ts[tipo2.tbbase.id].tam
```

```
    else
```

```
        cod+= dis tipo2.tbbase.tam
```

```
}
```

```
Mem(out: tipo1) → id(out: lex)
```

```
{
```

```
    tipo2h = si existe(ts, lex)
```

```
                si ts[lex].clase == var
```

```
                    ref!(ts[lex].tipo, ts)
```

```
                sino <t:error>
```

```
                    sino <t:error>
```

```
    etq+=longAccesoVar(ts[lex])
```

```
    cod+=accesoVar(ts[lex])
```

```
}
```

```
MemRec(in: tipo2h; out: tipo2)
```

```
{
```

```
    tipo1=tipo2;
```

```
}
```

```
MemRec(in: tipo1h; out: tipo1) → '^'
```

```
{
```

```
    tipo2h = si (tipo1h.t = puntero
```

```
                    ref!(tipo1h.tbbase, ts)
```

```
                    sino <t:error>
```

```
    etq += 1;
```

```
    cod+= apila-ind
```

```
}
```

```
MemRec(in: tipo2h; out: tipo2)
```

```
{
```

```
    tipo1 = tipo2
```

```
}
```

```
MemRec(in: tipo1h; out: tipo1) →
```

```
    abreCorchete()
```

```
{
```

```
    parh2=false
```

```
}
```

```

Expresion(in: parh2; out: tipo2, modo2)
cierraCorchete()
{
    etq += 3
    cod += apila tipo1h.tbases.tam
    cod += multiplica
    cod += suma
    tipo3h = si tipo1h.t == array AND tipo2.t = num
                ref!(tipo1h.tbases, ts)
                sino <t:error>
}
MemRec(in: tipo3h; out: tipo3)
{
    tipo1 = tipo3
}

```

```

MemRec(in: tipo1h; out: tipo1) →
    punto()
    id(out: lex)
{
    etq += 2
    cod += apila(tipo1h.campos[id.lex].desp
    cod += suma
    tipo2h = si tipo1h.t = rec
                si campo?(tipo1h.campos, lex)
                ref!(tipo1h.campos[lex].tipo, ts)
                sino <t:error>
                sino <t:error>
}
MemRec(in: tipo2h; out: tipo2)
{
    tipo1 = tipo2
}

```

```

MemRec(in: tipo1h; out: tipo1) → λ
{
    tipo1 = tipo1h
}

```

```

Expresion(in: parh1; out: tipo1, modo1) →
{
    parh2 = parh1
}
ExpresiónNiv1(in: parh2; out: tipo2, modo2)
{
    tipoh3 = tipo2
    modoh3 = modo2
}
ExpresiónFact(in: tipoh3, modoh3; out: tipo3, modo3)
{
    tipo1 = tipo3
    modo1 = modo3
}

```

```
}
```

```
ExpressionFact(in: tipoh1, modoh1; out: tipo1, modo1) →
```

```
OpNiv0(out: op)
```

```
{
```

```
  parh2 = false
```

```
}
```

```
ExpressionNiv1(in: parh2; out: tipo2, modo2)
```

```
{
```

```
  tipo1 = si (tipoh1 = <t:error> v tipo2 = <t:error>) v
```

```
    ( tipoh1 = <t:character> v tipo2 /= <t:character>) v
```

```
    ( tipoh1 /= <t:character> ∧ tipo2 = <t:character>)
```

```
    (tipoh1 = <t:boolean> ∧ tipo2 /= <t:boolean>) v
```

```
    ( tipoh1 /= <t:boolean> ∧ tipo2 = <t:boolean>))
```

```
    error
```

```
  sino boolean
```

```
  modo1 = val
```

```
  etq += 1
```

```
  cod +=
```

```
    case (op):
```

```
      menor: menor
```

```
      mayor: mayor
```

```
      menor-ig: menorIg
```

```
      mayor-ig: mayorIg
```

```
      igual : igual
```

```
      no-igual: no-igual
```

```
}
```

```
ExpressionFact(in: tipoh1, modoh1; out: tipo1, modo1) → λ
```

```
{
```

```
  modo1 = modoh1
```

```
  tipo1 = tipoh1
```

```
}
```

```
ExpresiónNiv1(in: parh1; out: tipo1, modo1) →
```

```
{
```

```
  parh2 = parh1
```

```
}
```

```
ExpresiónNiv2(in: parh2; out: tipo2, modo2)
```

```
{
```

```
  tipoh3 = tipo2
```

```
  modoh3 = modo2
```

```
}
```

```
ExpressionNiv1Rec(in: tipoh3, modoh3; out: tipo3, modo3)
```

```
{
```

```
  tipo1 = tipo3
```

```
  modo1 = modo3
```

```
}
```

```
ExpresiónNiv1Rec(in: tipoh1, modoh1; out: tipo1, modo1) →
```

```
OpNiv1(out: op)
```

```
{
```

```

    parh2= false
    if (opNiv1.op == or):
        aux = etq +1
        etq += 3

        cod += dup
        cod += noop
        cod += desapila
    }
ExpresiónNiv2(in: parh2; out: tipo2, modo2)
{
    modoh3 = modo2
    tipoh3 = si (tipoh1 = <t:error> v tipo2 = <t:error> v
        tipoh1 = <t:character> v tipo2 = <t:character> v
        (tipoh1 = <t:boolean> ∧ tipo2 /= <t:boolean>) v
        (tipoh1 /= <t:boolean> ∧ tipo2 = <t:boolean>))
        <t:error>
    sino case (op)
        suma, resta:
            si (tipoh1=<t:float> v tipo2 = <t:float>)
                <t:float>
            sino si (tipoh1 = <t:integer> v tipo2 = <t:integer>)
                <t:integer>
            sino si (tipoh1 = <t:natural> ∧ tipo2 = <t:natural>)
                <t:natural>
            sino
                <t:error>
        o:
            si (tipoh1 = <t:boolean> ∧ tipo2 = <t:boolean>)
                <t:boolean>
            sino <t:error>

    modoh3 =val
    if (opNiv1.op == or):
        insertaCod(cod, ir-v(etq), aux)
    else:
        etq += 1
        case (op)
            suma: cod+= sumar
            resta: cod+= restar
    }
ExpresiónNiv1Rec(in: tipoh3, modoh3; out: tipo3, modo3)
{
    tipo1 = tipo3
    modo1 = val
}

```

```

ExpresionNiv1Rec(in: tipoh1, modoh1; out: tipo1, modo1) → λ
{
    tipo1= tipoh1
    modo1 = modoh1
}

```



```

ExpresiónNiv2(in: parh1; out: tipo1, modo1) →
{
    parh2 = parh1
}
ExpresiónNiv3(in: parh2; out: tipo2, modo2)
{
    tipoh3 = tipo2
    modoh3 = modo2
}
ExpresiónNiv2Rec(in: tipoh3, modoh3; out: tipo3, modo3)
{
    tipo1 = tipo3
    modo1 = modo3
}

```

```

ExpresiónNiv2Rec(in: tipoh1, modoh1; out: tipo1, modo1) →
    OpNiv2 (out: op)
{
    if (OpNiv2.op == and)
        aux = etq
        etq += 1
        cod += noop
    parh2 = false
}
ExpresiónNiv3(in: parh2; out: tipo2, modo2)
{
    modoh3 = val
    tipoh3 =
        si (tipoh1 = <t:error> v tipo2 = <t:error> v
            tipoh1 = <t:character> v tipo2 = <t:character> v
            (tipoh1 = <t:boolean> ∧ tipo2 /= <t:boolean> v
            (tipoh1 /= <t:boolean> ∧ tipo2 = <t:boolean>))
            <t:error>
        sino case (op)
            multiplica, divide:
                si (tipoh1=<t:float> v tipo2 = <t:float>)
                    <t:float>
                sino si (tipoh1 = <t:integer> v tipo2 = <t:integer>)
                    <t:integer>
                sino si (tipoh1 = <t:natural> ∧ tipo2= <t:natural>)
                    <t:natural>
                sino <t:error>
            modulo:
                si (tipo2 = <t:natural> ∧
                (tipoh1= <t:natural> v tipoh1 = <t:integer>))
                    tipoh1
                sino <t:error>
        y:
            si (tipoh1 = <t:boolean> ∧ tipo2 = <t:boolean>)
                <t:boolean>
            sino <t:error>

```

```

    if (op == and)
        insertaCod(cod, ir-f(etq+1), aux)
        etq += 2
        cod += ir-a(etq + 2)
        cod += apila(false)
    else:

        cod += case(op)
            Multiplica: mul
            Divide: div
            Modulo: Mod

        etq += 1
        modo1 = val
}
ExpresiónNiv2Rec(in: tipoh3, modoh3; out: tipo3, modo3)
{
    tipo1 = tipo3
    modo1 = modo3
}

```

```

ExpresiónNiv2Rec(in: tipoh1, modoh1; out: tipo1, modo1) → λ
{
    tipo1 = tipoh1
    modo1 = modoh1
}

```

```

ExpresionNiv3(in: parh1; out: tipo1, modo1) →
{
    parh2 = parh1
}
ExpresionNiv4(in: parh2; out: tipo2, modo2)
{
    tipoh3 = tipo2
    modoh3 = modo2
}
ExpresionNiv3Fact(in: tipoh3, modoh3; out: tipo3, modo3)
{
    tipo1 = tipo3
    modo1 = modo3
}

```

```

ExpresionNiv3Fact(in: tipoh1, modoh1; out: tipo1, modo1) →
    OpNiv3(out: op)
{
    ExpresionNiv3.parh = false
}
ExpresiónNiv3(in: parh2; out: tipo2, modo2)
{
    modo1 = val
    tipo1 =
        si (tipoh1 = <t:error> v tipo2 = <t:error> v tipoh1 /= <t:natural> v tipo2
        /= <t:natural>)

```

```

        <t:error>
      sino <t:natural>
    etq += 1
    case (op)
      shl: cod += shl
      shr: cod += shr
  }

```

ExpresionNiv3Fact(in: tipoh1, modoh1; out: tipo1, modo1) → λ

```

{
  tipo1 = tipoh1
  modo1 = modoh1
}

```

ExpresiónNiv4(in: parh1; out: tipo1, modo1) →

OpNiv4(out: op)

```

{
  parh2 = false
}

```

ExpresiónNiv4(in: parh2; out: tipo2, modo2)

```

{
  modo1 = val
  tipo1 =
    si (tipo2 = <t:error>)
      <t:error>
    sino case (op)
      no:
        si (tipo2 =<t:boolean>)
          <t:boolean>
        sino <t:error>
      menos:
        si ( tipo2 =<t:float>)
          <t:float>
        sino si (tipo2 =<t:integer> v tipo2 = <t:natural>)
          <t:integer>
        sino <t:error>
      cast-float:
        si (tipo2 /= <t:boolean>)
          <t:float>
        sino <t:error>
      cast-int:
        si (tipo2 /= <t:boolean>)
          <t:integer>
        sino <t:error>
      cast-nat:
        si ( tipo2 =<t:natural> v tipo2 =<t:character>)
          <t:natural>
        sino <t:error>
      cast-char:
        si (tipo2 =<t:natural> v tipo2 =<t:character>)
          <t:character>
        sino <t:error>

  etq += 1
  case (OpNiv4.op)

```

```

no:
    cod += no
negativo:
    cod += negativo
cast-float:
    cod += CastFloat
cast-int:
    cod += CastInt
cast-nat:
    cod += CastNat
cast-char:
    cod += CastChar
}

```

```

ExpresiónNiv4(in: parh1; out: tipo1, modo1) →
    barraVertical()
    {
        parh2 = false
    }
    Expresión(in: parh2; out: tipo2, modo2)
    barraVertical()
    {
        tipo1 =
            si (tipo2 = <t:error> v tipo2 = <t:boolean> v tipo2 = <t:character>)
                <t:error>
            sino si (tipo2 = <t:float>)
                <t:float>
            sino si (tipo2 = <t:natural> v tipo2 = <t:integer>)
                <t:natural>
            sino <t:error>
        cod += abs
        modo = val
    }

```

```

ExpresiónNiv4(in: parh1; out: tipo1, modo1) →
    abreParentesis()
    {
        parh2 = parh1
    }
    Expresión(in: parh2; out: tipo2, modo2)
    {
        tipo1 = tipo2
        modo1 = modo2
    }
    cierraParentesis()

```

```

ExpresiónNiv4(in: parh1; out: tipo1, modo1) →
    Literal(out: tipo2)
    {
        modo1 = var
        tipo1 = tipo2
    }

```

}

```
ExpresionNiv4(in: parh1; out: tipo1, modo1) →  
  Mem(out: tipo2)  
  {  
    si esCompatibleConTipoBasico(tipo2,ts) /¥ NOT parh1  
      cod += apila-ind  
      etq += 1  
      modo1 = var  
    else modo = val  
      tipo1 = tipo2  
  }
```

```
Literal(out: tipo) → litNat(out: lex)  
{  
  cod = apila lex  
  etq += 1  
  tipo = <t:natural>  
}
```

```
Literal(out: tipo) → litFlo(out: lex)  
{  
  cod = apila lex  
  etq += 1  
  tipo = <t:float>  
}
```

```
Literal(out: tipo) → litTrue(out: lex)  
{  
  cod = apila lex  
  etq += 1  
  tipo = <t:boolean>  
}
```

```
Literal(out: tipo) → litFalse(out: lex)  
{  
  cod = apila lex  
  etq += 1  
  tipo = <t:boolean>  
}
```

```
Literal(out: tipo) → litCha(out: lex)  
{  
  cod = apila lex  
  etq += 1  
  tipo = <t:character>  
}
```

```
OpNiv0(out: op) → <  
  {op = menor}
```

```
OpNiv0(out: op) → >  
  {op = mayor}
```

```
OpNiv0(out: op) → <=  
  {op = menor-ig}
```

```

OpNiv0(out: op) → >=
    {op = mayor-ig}
OpNiv0(out: op) → =
    {op = igual}
OpNiv0(out: op) → /=
    {op = no-igual}
OpNiv1(out: op) → +
    {OpNiv1.op = suma}
OpNiv1(out: op) → -
    {op = resta}
OpNiv1(out: op) → or
    {op = o}
OpNiv1(out: op) → *
    {op = multiplica}
OpNiv2(out: op) → /
    {op = divide}
OpNiv2(out: op) → %
    {op = modulo}
OpNiv2(out: op) → and
    {op = y}
OpNiv3(out: op) → >>
    {op = shl}
OpNiv3(out: op) → <<
    {op = shr}
OpNiv4(out: op) → not
    {op = no}
OpNiv4(out: op) → -
    {op = menos}
OpNiv4(out: op) → (float)
    {op = cast-float}
OpNiv4(out: op) → (int)
    {op = cast-int}
OpNiv4(out: op) → (nat)
    {op = cast-nat}
OpNiv4(out: op) → (char)
    {op = cast-char}

```

10. Formato de representación del código P

El código P se representa en binario. Cada instrucción de la máquina virtual se representa con un código (1 byte) seguido, si procede, del tipo de argumento (1 byte) y del valor en binario del argumento (4 bytes para números, 1 byte para char y booleanos). Las operaciones que se pueden realizar en este código están descritas en el punto 5.

11 Notas sobre la implementación

Descripción de la implementación realizada.

11.1. Descripción de archivos

Hemos dividido el proyecto en 3 paquetes principales:

- **Compilador:** Contiene las clases relativas al traductor de lenguaje. Este paquete contiene 3 paquetes:
 1. Lexico: contiene la clase AnalizadorLexico, que recibe un flujo de entrada y devuelve un ArrayList de Tokens. Este paquete contiene un paquete Tokens con clases que corresponden a cada uno de los tipos de tokens que maneja el Analizador Léxico.
 2. TablaSimbolos: Contiene varias clases, la principal es GestorTS. Este gestor es una pila de Tablas de Símbolos(clase TablaSimbolos). A su vez esta tabla de símbolos tiene información como modo, tipo(clase TipoTs), dirección y nivel. El tipo se apoya en otras clases como Campo.
 3. Traductor: Contiene las clases necesarias para traducir un ArrayList de Tokens procedente del analizador léxico a un ArrayList de Objetos que contendrá el código binario. La clase que gestiona la traducción es Traductor y existen otras como Error-Traductor que gestiona los errores.
- **Interfaz:** Contiene las interfaces utilizadas de cara al usuario. Como hemos implementado dos programas separados (compilador e intérprete) tenemos dos interfaces:
 1. Compilador: Contiene la interfaz del compilador. Esta interfaz da la opción de introducir el código en la propia interfaz o cargarla desde un fichero, una vez cargado puedes compilar y ver el código pila o ejecutar (en cuyo caso compilará y luego ejecutará el programa) También nos ofrece ejecutar el código en modo Traza (mostrando el contenido de la pila y la memoria en cada instrucción además de las entradas/salidas del programa) o en modo Normal (mostrando únicamente las entradas/salidas del programa)
 2. Pila: Contiene una interfaz que hemos utilizado para probar el intérprete a pila. Este panel hace de intermediario entre el bytecode del lenguaje a pila y el explicado en clase (con sentencias alfanuméricas como "apila 3" o "suma"). Al descompilar un archivo en bytecode este se mostrará como cadenas alfanuméricas. Al compilar, el texto escrito será traducido a lenguaje de pila, siempre y cuando su sintaxis sea correcta
- **Pila:** Contiene el intérprete encargado de simular la ejecución del código . Como tenemos dos tipos de código (código P y código J) este paquete contiene dos paquetes:
 1. Intérprete: Se encarga de ejecutar el código P generado por el compilador. Contiene 3 paquetes que se encargan de gestionar tanto los datos, como las instrucciones y excepciones que pueden surgir en el código y 3 clases que son las principales (EscritorPila, Interpretar y LectorPila) que gestionan la entrada/salida de la ejecución y la propia ejecución. En este cuatrimestre hemos creado dos clases mas (Memoria y Huecos) para gestionar la memoria estática y el heap.