Definición dirigida por sintaxis

PRODUCCIÓN	REGLAS SEMÁNTICAS
$E \rightarrow E_1 + E_2$	E.val = E ₁ .val + E ₂ .val
$E \rightarrow E_1 * E_2$	E.val = E ₁ .val * E ₂ .val
$E \rightarrow (E_1)$	E.val = E₁.val
E →num	E.val = num.val

3*4+(5*6)+1 12+(30)+1 42+1

43

Un atributo

- El valor de una variable
- La dirección de memoria de una variable
- El tipo de una variable
- Los argumentos de una función (número y tipo)
- La categoría identificador(variable, función, clase, objeto, estructura, etc)
- El tipo retorno de una función
- El valor retorno de una función
- Las etiquetas del código intermedio
- El código intermedio

PRODUCCIÓN	REGLAS SEMÁNTICAS
$E \rightarrow E_1 + T$	E.val = E₁.val + T.val
$E \rightarrow T$	E.val = T.val
$T \rightarrow T_1 * F$	T.val = T₁.val * F.val
$T \rightarrow F$	T.val = F.val
F →(E)	F.val = E.val
F →num	F.val = num.val

Atributos

- Heredado S→ABC
 B.h=F(S.a,A.a, C.a)
- Sintetizados S→ABC S.s = f(A.a, B.a, C.a)

PRODUCCIÓN	REGLAS SEMÁNTICAS
E → TE'	E'.h = T.val E.val = E'.s
E' → +TE' ₁	$E'_{1}.h = E'.h + T.val$ $E'.s = E'_{1}.s$
E' →ε	E'.s = E'.h
$T \rightarrow FT'$	T'.h = F.val T.val = T'.s
T' → *FT' ₁	T' ₁ .h = T'.h *F.val T'.s = T' ₁ .s
Τ'→ε	T'.s= T'.h
F →(E)	F.val = E.val
F →num	F.val = num.val

 $A \rightarrow beta A'$ A'.h = f(beta.s)A.s = f(A'.s)

 $A' \rightarrow alfa \ A'_1$ $A'_1.h = f(A'.h, alfa.s)$ $A'.s = f(A'_1.s)$

 $A' \rightarrow A'.s = f(A'.h)$

 $\begin{array}{ccc} L \ \to L_{\text{1}}, \, \text{id} & & L.\text{lista} = L_{\text{1}}.\text{lista} \\ & & L.\text{lista.add(id)} \end{array}$

 $L \rightarrow id$ L.lista = nuevaLista() L.lista.add(id)

 $x,\ y\ ,\ z$

 $\begin{array}{l} L \rightarrow idL' \\ L' \rightarrow , \ id \ L' \\ L' \rightarrow \end{array}$

$L \rightarrow L_1$, id	L.lista =L ₁ .lista L.lista.add(id)
$L \rightarrow id$	L.lista = nuevaLista() L.lista.add(id)

x, y, z [x, y, z]

L →id L'	L'.h =nuevaLista() L'h.add(id) L.lista = L'.s
$L' \rightarrow$, id L'_1	$L'_1.h = L'.h$ $L'_1.h.add(id)$
	L'.s = L' ₁ .s
L'→ε	L'.s = L'.h

```
\mathsf{P}\to\mathsf{D}\;\mathsf{N}
```

 $D \to T \, L \, ; \, D \mid \epsilon$

 $T \to B \, A$

 $\mathsf{B} \to \mathsf{int} \mid \mathsf{float}$

 $A \to [num] \ A \mid \epsilon$

 $L \rightarrow L$, id | id

 $N \to N \; S \; | \; S$

 $S \rightarrow id = E$; | Y = E; | if (E) S | if (E) S else S | while(E) S| do S while(E);

 $Y \rightarrow id [E] | Y [E]$

 $E \rightarrow E + T \mid T$

 $T \rightarrow T * F \mid F$

 $\mathsf{F} \to \mathsf{id} \mid \mathsf{Y} \mid (\mathsf{E}) \mid \mathsf{num}$

int x, y; int[3][2] a, b;
B.base = 0
A.base = 0
A.tipo = 0
A.tipo = 0
A.tipo = 2
A.tipo = 3

Tabla de símbolos

ID	DIR	TIPO	CATEGORÍA	LISTA ARGS
х	0	0	var	
у	4	0	var	
а	8	3	var	_
b	32	3	var	_

Tabla de tipos

ID	NOMBRE	TAMAÑO	#ELEMENTOS	TIPO BASE
0	int	4	_	_
1	float	4	_	_
2	array	8	2	0
3	array	24	3	2

Definición dirigida por sintaxis para análisis sintáctico ascendente

Producción	Reglas semánticas
$P \rightarrow D N$	
$D \rightarrow TL; D$	L.tipo = T.tipo
$D \to \epsilon$	
$T \rightarrow B A$	A.base = B.base T.tipo = A.tipo
$B \rightarrow int$	B.base = 0
B → float	B.base = 1
$A \rightarrow [num] A_1$	A ₁ .base = A.base Si num.tipo = int Entonces A.tipo = insertar(TT, num.val, A ₁ .tipo) Sino

	error("Se esperaba un entero") Fin Si
A →ε	A.tipo = A.base
$L \rightarrow L_1$, id	L₁.tipo = L.tipo Si !existe(TS, id) Entonces agregar(TS, id, dir, L.tipo) dir ← dir + getTam(TT, L.tipo) Sino error("La variable ya fue declarada") Fin Si
L → id	Si !existe(TS, id) Entonces agregar(TS, id, dir, L.tipo) dir ← dir + getTam(TT, L.tipo) Sino error("La variable ya fue declarada") Fin Si
$N \rightarrow N S$	
$N \rightarrow S$	
S →id = E;	Si existe(TS, id.val) Entonces tipo = getTipo(TS, id.val) Si equivalentes(tipo, E.tipo) Entonces dir = reducir(E.dir, E.tipo, tipo) genCod(id '=' dir) Sino error("Tipos incompatibles") FinSi Sino error("La variable no ha sido declarada") FinSi
$S \rightarrow Y = E;$ int a[3]; a[i] = 5.3;	Si equivalentes(Y.tipo, E.tipo) Entonces op1 = reducir(E.dir , E.tipo, Y.tipo) genCod(Y.id '[' Y.dir ']' '=' op1) Sino error("Incompatibilidad de tipos") Fin Si
$S \rightarrow if (E) S_1$	Itrue = nuevaEtiqueta() Ifalse = nuevaEtiqueta() S.código = genCod('if' E.dir 'goto' Itrue) + genCod('goto' Ifalse) + genCod('label' Itrue) + S ₁ .código + genCod('label' false)
$S \rightarrow if(E) S_1 else S_2$	Itrue = nuevaEtiqueta() Ifalse = nuevaEtiqueta() Ifin = nuevaEtiqueta() S.código = genCod('if' E.dir 'goto' Itrue)

$S \rightarrow \text{while(E) } S_1$	+ genCod('goto' Ifalse) + genCod('label' Itrue) + S ₁ .código + genCod('goto' Ifin) + genCod('label' false) + S ₂ .código + genCod('label' Ifin)
	Itrue = nuevaEtiqueta() Ifalse = nuevaEtiqueta() S.código = genCod('label' linicio) + genCod('if' E.dir 'goto' Itrue) + genCod('goto' Ifalse) + genCod('label' Itrue) + S ₁ .código + genCod('goto' linicio) + genCod('label' Ifalse)
$S \rightarrow do S_1 while(E);$	Itrue = nuevaEtiqueta() Ifalse = nuevaEtiqueta() S.código = genCod('label' Itrue) + S ₁ .código + genCod('if' E.dir 'goto' Itrue) + genCod('label' Ifalse)
$Y \rightarrow id [E]$	Si existe(TS, id) Entonces tipo = getTipo(TS, id) si getNombre(TT, tipo) = 'array' Entonces Y.tipo = getTipoBase(TT, tipo) Y.tam = getTam(TT, Y.tipo) Y.dir = nuevaTemporal() Si E.tipo != int Entonces error("El indice para un arreglo debe ser entero") Fin Si genCod(Y.dir '=' E.dir '*' Y.tam) Y.id = id Sino Fin Si
$Y \rightarrow Y_1$ [E]	Si getNombre(TT, Y ₁ .tipo) = 'array' Entonces Y.tipo = getTipoBase(TT, Y ₁ .tipo) Y.tam = getTam(TT, Y.tipo) t = nuevaTemporal() Y.dir = nuevaTemporal() Si E.tipo != int Entonces error("El indice para un arreglo debe ser entero") Fin Si genCod(t '=' E.dir '*' Y.tam) genCod(Y.dir '=' Y ₁ .dir '+' t) Y.id = Y ₁ .id Sino

	Fin Si
$E \rightarrow E_1 + T$	Si equivalentes(E ₁ .tipo, T.tipo) Entonces
$E \rightarrow T$	E.dir = T.dir E.tipo = T.tipo
$T \rightarrow T_1 * F$	Si equivalentes(T ₁ .tipo, F.tipo) Entonces T.dir = nuevaTemporal() T.tipo = máximo(T ₁ .tipo , F.tipo) op1 = ampliar(T ₁ .dir , T ₁ .tipo, T.tipo) op2 = ampliar(F.dir , F.tipo, T.tipo) genCod(T.dir '=' op1 '*' op2) Sino error("Incompatibilidad de tipos") Fin
$T \rightarrow F$	T.dir = F.dir T.tipo = F.tipo
F → (E)	F.dir = E.dir F.tipo = E.tipo
F → id	Si existe(TS, id) Entonces F.dir = id.val F.tipo = getTipo(TS, id) Sino error("La variable no fue declarada") FinSi
F → num	F.tipo = num.tipo (lexer) F.dir = num.val (lexer)
$F \rightarrow Y$	F.dir = nuevaTemporal() F.tipo = Y.tipo genCod(F.dir '=' Y.id '[' Y.dir ']')

CÓDIGO INTERMEDIO

- CÓDIGO DE TRES DIRECCIONESCÓDIGO DE PILA (CÓDIGO P)

UNA DIRECCIÓN

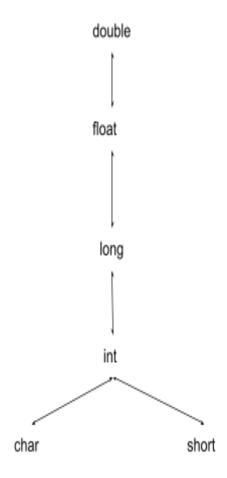
- UNA VARIABLE
- UNA CONSTANTE
- UNA TEMPORAL

INSTRUCCIONES

- 1. Asignación x= y op z
- 2. Asignación x = op y
- 3. Copia x = y
- 4. Salto condicional
 - a. if x goto L
 - b. ifFalse x goto L
 - c. if x oprel y goto L
 - d. ifFalse x oprel y goto L
- 5. Salto incondicional goto L
- 6. Copia indexada
 - a. x = y[i]
 - b. x[i] = y
- 7. Operaciones con apuntadores
 - a. x = &y
 - b. x = *y
 - c. x = y

0001 x =0003
0002
0003 10
0004 y = 10

Jerarquía de tipos en un lenguaje de programación



 $F \rightarrow Y$ tipo = Gtipo base = Gbase

Producción	Reglas semánticas
$P \rightarrow D N$	
$D \rightarrow TL; D$	Gtipo= T.tipo
$D \rightarrow \epsilon$	
$T \rightarrow B A$	Gbase = B.base T.tipo = A.tipo
$B \rightarrow int$	B.base = 0
B → float	B.base = 1
$A \rightarrow [num] A_1$	Si num.tipo = int Entonces

	A.tipo = insertar(TT, num.val, A ₁ .tipo)
	Sino error("Se esperaba un entero") Fin Si
A →ε	A.tipo = Gbase
$L \rightarrow L_1$, id	L₁.tipo = L.tipo Si !existe(TS, id) Entonces agregar(TS, id, dir, L.tipo) dir ← dir + getTam(TT, L.tipo) Sino error("La variable ya fue declarada") Fin Si
L → id	Si !existe(TS, id) Entonces agregar(TS, id, dir, L.tipo) dir ← dir + getTam(TT, L.tipo) Sino error("La variable ya fue declarada") Fin Si
$N \rightarrow N S$	
$N \rightarrow S$	
S →id = E;	Si existe(TS, id.val) Entonces tipo = getTipo(TS, id.val) Si equivalentes(tipo, E.tipo) Entonces dir = reducir(E.dir, E.tipo, tipo) genCod(id '=' dir) Sino error("Tipos incompatibles") FinSi Sino error("La variable no ha sido declarada") FinSi
S → Y = E;	Si equivalentes(Y.tipo, E.tipo) Entonces op1 = reducir(E.dir , E.tipo, Y.tipo) genCod(Y.id '[' Y.dir ']' '=' op1) Sino error("Incompatibilidad de tipos") Fin Si
$S \rightarrow if (E) S_1$	Itrue = nuevaEtiqueta() Ifalse = nuevaEtiqueta() S.código = genCod('if' E.dir 'goto' Itrue) + genCod('goto' Ifalse) + genCod('label' Itrue) + S ₁ .código + genCod('label' false)
$S \rightarrow if(E) S_1 else S_2$	Itrue = nuevaEtiqueta() Ifalse = nuevaEtiqueta()

	Ifin = nuevaEtiqueta() S.código = genCod('if' E.dir 'goto' Itrue) + genCod('goto' Ifalse) + genCod('label' Itrue) + S ₁ .código + genCod('goto' Ifin) + genCod('label' false) + S ₂ .código + genCod('label' Ifin)
$S \rightarrow \text{while(E) } S_1$	linicio = nuevaEtiqueta() Itrue = nuevaEtiqueta() Ifalse = nuevaEtiqueta() S.código = genCod('label' linicio) + genCod('if' E.dir 'goto' Itrue) + genCod('goto' Ifalse) + genCod('label' Itrue) + S ₁ .código + genCod('goto' linicio) + genCod('label' Ifalse)
$S \rightarrow do S_1 while(E);$	Itrue = nuevaEtiqueta() Ifalse = nuevaEtiqueta() S.código = genCod('label' Itrue) + S ₁ .código + genCod('if' E.dir 'goto' Itrue) + genCod('label' Ifalse)
Y → id [E]	Si existe(TS, id) Entonces tipo = getTipo(TS, id) si getNombre(TT, tipo) = 'array' Entonces Y.tipo = getTipoBase(TT, tipo) Y.tam = getTam(TT, Y.tipo) Y.dir = nuevaTemporal() Si E.tipo != int Entonces error("El indice para un arreglo debe ser entero") Fin Si genCod(Y.dir '=' E.dir '*' Y.tam) Y.id = id Sino Fin Si
$Y \rightarrow Y_1$ [E]	Si getNombre(TT, Y ₁ .tipo) = 'array' Entonces Y.tipo = getTipoBase(TT, Y ₁ .tipo) Y.tam = getTam(TT, Y.tipo) t = nuevaTemporal() Y.dir = nuevaTemporal() Si E.tipo != int Entonces error("El indice para un arreglo debe ser entero") Fin Si genCod(t '=' E.dir '*' Y.tam) genCod(Y.dir '=' Y ₁ .dir '+' t)

	Y.id = Y ₁ .id Sino Fin Si
$E \rightarrow E_1 + T$	Si equivalentes(E ₁ .tipo, T.tipo) Entonces E.dir = nuevaTemporal() E.tipo = máximo(E ₁ .tipo, T.tipo) op1 = ampliar(E ₁ .dir, E ₁ .tipo, E.tipo) op2 = ampliar(T.dir, T.tipo, E.tipo) genCod(E.dir '=' op1 '+' op2) Sino error("Incompatibilidad de tipos") Fin
$E \rightarrow T$	E.dir = T.dir E.tipo = T.tipo
$T \rightarrow T_1 * F$	Si equivalentes(T ₁ .tipo, F.tipo) Entonces T.dir = nuevaTemporal() T.tipo = máximo(T ₁ .tipo , F.tipo) op1 = ampliar(T ₁ .dir , T ₁ .tipo, T.tipo) op2 = ampliar(F.dir , F.tipo, T.tipo) genCod(T.dir '=' op1 '*' op2) Sino error("Incompatibilidad de tipos") Fin
$T \rightarrow F$	T.dir = F.dir T.tipo = F.tipo
F → (E)	F.dir = E.dir F.tipo = E.tipo
F → id	Si existe(TS, id) Entonces F.dir = id.val F.tipo = getTipo(TS, id) Sino error("La variable no fue declarada") FinSi
F → num	F.tipo = num.tipo (lexer) F.dir = num.val (lexer)
$F \rightarrow Y$	F.dir = nuevaTemporal() F.tipo = Y.tipo genCod(F.dir '=' Y.id '[' Y.dir ']')

 $S{\longrightarrow} if(E) \ S_1 \ H$ $H{\longrightarrow}$

 $H \rightarrow else S$

Gramática sin recursividad izquierda

Producción Original	Producción sin recursividad izquierda
$P \rightarrow D N$	$P \rightarrow D N$
$D \rightarrow TL; D \mid \epsilon$	$D \rightarrow TL D_I$ $D_I \rightarrow TL D_I \mid \epsilon^*$
$T \rightarrow B A$	$T \rightarrow BA$
B → int float	B → int float
$A \rightarrow [num] A \mid \epsilon$	$A \rightarrow [num] A \mid \epsilon$
$L \rightarrow L$, id id	$\begin{array}{c} L \rightarrow id \ L_I \\ L_I \rightarrow , \ id \ L_I \mid \epsilon \end{array}$
$N \rightarrow N S \mid S$	$\begin{array}{c} N \rightarrow S \ N_I \\ N_I \rightarrow , \ S \ N_I \mid \epsilon \end{array}$
$S \rightarrow id = E; Y = E; if (E) S if (E) S else S while(E) S do S while(E)$	$S \rightarrow id = E; Y = E; if (E) S if (E) S else S while(E) S do S while(E)$
$Y \rightarrow id [E] Y [E]$	$Y \rightarrow id [E] Y [E]$
E → E + T T	$E \rightarrow + T E_I$ $E_I \rightarrow + T E_I \epsilon$
T → T * F F	$T \rightarrow *F T_I$ $T_I \rightarrow *F T_I \epsilon$
$F \rightarrow id \mid Y \mid (E) \mid num$	$F \rightarrow id \mid Y \mid (E) \mid num$

Producción	Reglas semánticas
$P \rightarrow D N$	

$D \rightarrow TL; D$	Ltipo= T.tipo
$D \rightarrow \epsilon$	
$T \rightarrow B A$	Abase = B.base T.tipo = A.tipo
$B \rightarrow int$	B.base = 0
B → float	B.base = 1
$A \rightarrow [num] A_1$	Si num.tipo = int Entonces A.tipo = insertar(TT, num.val, A ₁ .tipo) Sino error("Se esperaba un entero") Fin Si
A→ε	A.tipo = Gbase
L → id L_I	L ₁ _I. tipo = L.tipo Si !existe(TS, id) Entonces agregar(TS, id, dir, L.tipo) dir ← dir + getTam(TT, L.tipo) Sino error("La variable ya fue declarada") Fin Si
L_I → , id L_I₁ ε	L ₁ _I. tipo = L_I.tipo Si !existe(TS, id) Entonces agregar(TS, id, dir, L_I.tipo) dir ← dir + getTam(TT, L_I.tipo) Sino error("La variable ya fue declarada") Fin Si
$N \rightarrow S N_I$	
$N_I \rightarrow$, $S N_I \mid \epsilon$	
S →id S_I	Si existe(TS, id.val) Entonces S_I.tipo = getTipo(TS, id.val) S_I.dir = id.val Sino error("La variable no ha sido declarada") FinSi
$S_I \rightarrow Y = E;$	Y.id = S_I.dir Y.id_tipo = S_I.tipo //equivalentes puede simplemente comparar el tipo de ambas // expresiones Si equivalentes(Y.tipo, E.tipo) Entonces op1 = reducir(E.dir , E.tipo, Y.tipo) genCod(Y.id '[' Y.dir ']' '=' op1) Sino error("Incompatibilidad de tipos")

	Fin Si
S_I → =E;	Si equivalentes(S_I.tipo, E.tipo) Entonces dir = reducir(E.dir, E.tipo, S_I.tipo) genCod(S_I.dir '=' dir) Sino error("Tipos incompatibles") FinSi
$S \rightarrow if (E) S_1$	Itrue = nuevaEtiqueta() Ifalse = nuevaEtiqueta() S.código = genCod('if' E.dir 'goto' Itrue) + genCod('goto' Ifalse) + genCod('label' Itrue) + S ₁ .código //usen nuevamente su función s() + genCod('label' false)
$S \to if(E) S_1$ else S_2	Itrue = nuevaEtiqueta() Ifalse = nuevaEtiqueta() Ifin = nuevaEtiqueta() S.código = genCod('if' E.dir 'goto' Itrue) + genCod('goto' Ifalse) + genCod('label' Itrue) + S ₁ .código + genCod('goto' Ifin) + genCod('label' false) + S ₂ .código + genCod('label' Ifin)
$S \rightarrow if (E) S_1_I$	Itrue = nuevaEtiqueta() Ifalse = nuevaEtiqueta() S.código = genCod('if' E.dir 'goto' Itrue) + genCod('goto' Ifalse) + genCod('label' Itrue) + S ₁ _I.código + genCod('label' false)
$S_1_I \rightarrow \epsilon$	
$S_1_I \rightarrow else S_2$	Itrue = nuevaEtiqueta() Ifalse = nuevaEtiqueta() Ifin = nuevaEtiqueta() S.código = genCod('if' E.dir 'goto' Itrue) + genCod('goto' Ifalse) + genCod('label' Itrue) + S ₁ .código + genCod('goto' Ifin) + genCod('label' false) + S ₂ .código + genCod('label' Ifin)
$S \rightarrow \text{while(E) } S_1$	linicio = nuevaEtiqueta() Itrue = nuevaEtiqueta() Ifalse = nuevaEtiqueta()

$S \rightarrow do S_1 while(E);$	S.código = genCod('label' linicio) + genCod('if' E.dir 'goto' ltrue) + genCod('goto' lfalse) + genCod('label' ltrue) + S ₁ .código + genCod('goto' linicio) + genCod('label' lfalse) Itrue = nuevaEtiqueta()
→ do o₁ wrille(E),	Ifalse = nuevaEtiqueta() S.código = genCod('label' Itrue) + S ₁ .código + genCod('if' E.dir 'goto' Itrue) + genCod('label' Ifalse)
Y → id [E]	Si existe(TS, id) Entonces tipo = getTipo(TS, id) si getNombre(TT, tipo) = 'array' Entonces Y.tipo = getTipoBase(TT, tipo) Y.tam = getTam(TT, Y.tipo) Y.dir = nuevaTemporal() Si E.tipo != int Entonces error("El indice para un arreglo debe ser entero") Fin Si genCod(Y.dir '=' E.dir '*' Y.tam) Y.id = id Sino Fin Si
Y → [E] Y_I	<pre>si getNombre(TT, Ytipo) = 'array' Entonces Y_l.tipoH = getTipoBase(TT, tipo) Y_l.tamH = getTam(TT, Y.tipo) Y_l.dirH = nuevaTemporal() Si E.tipo != int Entonces error("El indice para un arreglo debe ser entero") Fin Si genCod(Y_l.dirH '=' E.dir '*' Y_l.tamH) Y.dir = Y_l.dirS Y.tipo = Y_l.tipoS Y.tam = Y_l.tamS Sino Fin Si</pre>
Y_I → [E] Y_I₁ ε	Si getNombre(TT, Y_I.tipo) = 'array' Entonces Y_I_1.tipoH = getTipoBase(TT, Y_I.tipo) Y_I_1.tamH = getTam(TT, Y.tipo) t = nuevaTemporal() Y_I_1.dir = nuevaTemporal() Si E.tipo != int Entonces error("El indice para un arreglo debe ser entero") Fin Si genCod(t '=' E.dir '*' Y_I_1.tamH) genCod(Y_I_1.dirH '=' Y_I.dirH '+' t) Y_I.dirS = Y_I_1.dirS

	$\begin{array}{l} Y_I.tamS = Y_I_1.tamS \\ Y_I.tipoS = Y_I_1.tipoS \\ \hline \textbf{Sino} \\ \hline \textbf{Fin Si} \\ Y_I.dirS = Y_I.dirH \\ Y_I.tamS = Y_I.tamH \\ Y_I.tipoS = Y_I.tipoH \\ \end{array}$
E → G E_I	E_I.dirh = G.dir E_I.tipoh = G.tipo E.dir = E_I,dirS
	E.tipo= E_I.tipoS
E_l→ + G E_l₁	Si equivalentes(E_I.tipoH, G.tipo) Entonces E_I ₁ .dirH = nuevaTemporal() E_I ₁ .tipoH = máximo(E_I.tipoH, G.tipo) op1 = ampliar(E_I.dirH, E_I.tipoH, E_I ₁ .tipoH) op2 = ampliar(G.dir, G.tipo, E_I ₁ .tipo) genCod(E_I ₁ .dirH '=' op1 '+' op2)
	$E_I.dirS = E_I_1.dirS$ $E_I.tipoS = E_I_1.tipoS$ Sino
	error("Incompatibilidad de tipos") Fin
E_I→ ε	E_I.dirS = E_I.dirH E_I.tipoS = E_I.tipoH
$G\toF\;G_{_}I$	G_I.dirh = F.dir G_I.tipoh = F.tipo
	G.dir = G_I.dirS G.tipo = G_I.tipoS
$G_I \rightarrow *FG_I_1$	Si equivalentes(G_I.tipoH, F.tipo) Entonces G_I_1.dirH = nuevaTemporal() G_I_1.tipoH = máximo(G_I.tipoH , F.tipo) op1 = ampliar(G_I.dirH , G_I.tipoH, G_I_1.tipoH) op2 = ampliar(F.dir , G.tipo, G_I_1.tipo) genCod(G_I_1.dirH '=' op1 '+' op2)
	G_I.dirS = G_I ₁ .dirS G_I.tipoS = G_I ₁ .tipoS Sino error("Incompatibilidad de tipos") Fin
G_l→ ε	G_I.dirS = G_I.dirH G_I.tipoS = G_I.tipoH
F → (E)	F.dir = E.dir

	F.tipo = E.tipo
F o id	Si existe(TS, id) Entonces F.dir = id.val F.tipo = getTipo(TS, id) Sino error("La variable no fue declarada") FinSi
$F \to num$	F.tipo = num.tipo (lexer) F.dir = num.val (lexer)
$F \rightarrow id Y$	Si existe(TS, id) Entonces Y.id = id.val Y.id_tipo = getTipo(TS, id) F.dir = nuevaTemporal() F.tipo = Y.tipo genCod(F.dir '=' Y.id '[' Y.dir ']') Sino error("La variable no fue declarada") FinSi

Gramática finalizada:

 $\mathsf{P}\to\mathsf{D}\;\mathsf{N}$

 $D \to T \, L$; D

 $D \to \epsilon$

 $T \to B \, A$

 $\mathsf{B} \to int$

 $\mathsf{B} \to \mathsf{float}$

 $A \rightarrow [num] A1$

 $A \rightarrow \epsilon$

 $L \to id \ L_I$

 $L_I \rightarrow$, id $L_I1 \mid \epsilon$

 $N \to S \ N_I$

 $N_I \rightarrow$, S $N_I \mid \epsilon$

 $S \to \text{id } S_I$

 $S_I \rightarrow Y = E;$

 $S_I \rightarrow =E;$

 $S \rightarrow if \, (E) \; S1_I$

 $S1_I \to \!\! \epsilon$

 $S1_I \to else \ S2$

 $S \rightarrow \text{while}(E) S1$

 $S \rightarrow do S1 while(E);$

$$Y \to id \; [E]$$

$$\mathsf{Y} \to [\mathsf{E}] \, \mathsf{Y} _\mathsf{I}$$

$$Y_I \to [E] \ Y_I1 \mid \epsilon$$

$$\mathsf{E} \to \mathsf{G} \; \mathsf{E} _\mathsf{I}$$

$$E_I \rightarrow + G E_I 1$$

$$E_I \! \to \; \epsilon$$

$$\mathsf{G} \to \mathsf{F} \; \mathsf{G} \underline{\ } \mathsf{I}$$

$$G_I \rightarrow *FG_I1$$

$$G_I \rightarrow \epsilon$$

$$\mathsf{F} \to (\mathsf{E})$$

$$\mathsf{F} \to \mathsf{id}$$

$$\mathsf{F} \to \mathsf{num}$$

$$F \to id \; Y$$