## Glosario

programa → declaraciones funciones	$P \rightarrow D F$
declaraciones→ tipo lista_var ; declaraciones	$D \rightarrow T L_v; D_1$
declaraciones→ tipo registro lista_var ; declaraciones	$D \rightarrow TRL_v; D_1$
$\text{declaraciones} \! \rightarrow \! \epsilon$	$D \rightarrow \epsilon$
tipo registro → <b>estructura inicio</b> declaraciones <b>fin</b>	T <sub>R</sub> →estructura inicio D fin
tipo → base tipo_arreglo	$T \rightarrow B T_A$
$base \to \mathbf{ent}$	$B \rightarrow ent$
base → real	$B \to \textbf{real}$
base → <b>dreal</b>	$B \rightarrow \text{dreal}$
base → car	$B \rightarrow car$
base → sin	$B \rightarrow sin$
tipo_arreglo → [ num ] tipo arreglo	$T_A \rightarrow [num] T_{A1}$
tipo_arreglo $\rightarrow \epsilon$	$T_A \rightarrow \epsilon$
lista_var → lista_var , id	$L_V \rightarrow L_{V1}$ , <b>id</b>
lista_var → id	$L_V \rightarrow id$
funciones → <b>def</b> tipo <b>id(</b> argumentos <b>) inicio</b> declaraciones sentencias <b>fin</b> funciones	$F \rightarrow \text{ def T id( } A_s \text{ ) inicio D } S_s \text{ fin } F_1$
funciones $\rightarrow \epsilon$	$F \rightarrow \epsilon$
argumentos → lista_ arg	$A_s \rightarrow L_A$
argumentos → <b>sin</b>	$A_s \rightarrow sin$
lista_arg → lista arg, arg	$L_A \rightarrow L_{A1}$ , A
lista_arg → arg	$L_A \rightarrow A$
arg → tipo_arg <b>id</b>	$A \rightarrow T_A id$
tipo_arg → base param_arr	$T_A \rightarrow B P_A$
param_arr → [ ] param_arr	$P_A \rightarrow [] P_{A1}$
param_arr →ε	$P_A \rightarrow \epsilon$
sentencias → sentencias sentencia	$S_s \rightarrow S_{s1} S$
sentencias → sentencia	$S_s \rightarrow S$

sentencia → si e_bool entonces sentencia fin	$S \rightarrow si E_B entonces S_1 fin$
sentencia → si e_bool entonces sentencia sino sentencia fin	$S \rightarrow si E_B entonces S_1 sino S_2 fin$
sentencia → mientras e_bool hacer sentencia fin	$S \rightarrow$ mientras $E_B$ hacer $S_1$ fin
sentencia → hacer sentencia mientras e_bool ;	$S \rightarrow \text{hacer } S_1 \text{ mietras } e\_\text{bool };$
sentencia $\rightarrow$ <b>segun (</b> variable ) <b>hacer</b> casos predeterminado <b>fin</b>	$S \rightarrow$ segun ( $V$ ) hacer $C P_R$ fin
sentencia → variable := expresion ;	$S \rightarrow V := E;$
sentencia → <b>escribir</b> expresion ;	$S \to \textbf{escribir} \; E \; ;$
sentencia → <b>leer</b> variable ;	$S \rightarrow \text{leer V}$ ;
sentencia → <b>devolver</b> ;	$S \to \text{devolver} \; ;$
sentencia → <b>devolver</b> expresion ;	$S \rightarrow$ devolver E;
sentencia → <b>terminar</b> ;	$S \to \text{terminar} \; ;$
sentencia → <b>inicio</b> sentencias <b>fin</b>	$S \to \text{inicio } S_S \text{ fin}$
casos → <b>caso num</b> : sentencia casos	$C \rightarrow$ caso num: $S C_1$
casos → <b>caso num</b> : sentencia	$C \rightarrow$ caso num: $S$
predeterminado → <b>pred</b> : sentencia	$P_R \rightarrow \text{pred: } S$
$predeterminado \rightarrow \epsilon$	$P_R \to \epsilon$
e_bool → e_bool o e_bool	$E_B \rightarrow E_{B1} \mathbf{o} E_{B2}$
e_bool → e_bool <b>y</b> e_bool	$E_B \rightarrow E_{B1} \mathbf{y} E_{B2}$
e_bool → <b>no</b> e_bool	$E_B \rightarrow no E_{B1}$
e_bool → relacional	$E_B \rightarrow R_L$
e_bool → <b>verdadero</b>	$E_B \rightarrow verdadero$
e_bool → falso	$E_B \rightarrow falso$
relacional → relacional > relacional	$R_L \rightarrow R_{L1} > R_{L2}$
relacional → relacional < relacional	$R_L \rightarrow R_{L1} \leq R_{L2}$

relacional → relacional <= relacional	$R_L \rightarrow R_{L1} \leq R_{L2}$
relacional → relacional >= relacional	$R_L \rightarrow R_{L1} >= R_{L2}$
relacional → relacional <> relacional	$R_L \rightarrow R_{L1} \Leftrightarrow R_{L2}$
relacional → relacional = relacional	$R_L \rightarrow R_{L1} = R_{L2}$
relacional → expresion	$R_L \rightarrow E$
expresion $\rightarrow$ expresion + expresion	$E \rightarrow E_1 + E_2$
expresion → expresion − expresion	$E \rightarrow E_1 - E_2$
expresion → expresion * expresion	$E \rightarrow E_1 * E_2$
expresion $\rightarrow$ expresion $I$ expresion	$E \rightarrow E_1 / E_2$
expresion → expresion % expresion	$E \rightarrow E_1 \% E_2$
expresion $\rightarrow$ ( expresion )	$E \rightarrow (E_1)$
expresion → variable	$E \rightarrow V$
expresion → <b>num</b>	E  o num
expresion → <b>cadena</b>	$E \to \mathbf{cadena}$
expresion → <b>caracter</b>	E → caracter
variable → <b>id</b> variable_comp	$V \rightarrow id V_C$
variable_comp → dato_est_sim	$V_C \rightarrow D_{ES}$
variable_comp → arreglo	$V_C \rightarrow A_R$
variable_comp → ( parametros )	$V_C \rightarrow (P_S)$
dato_est_sim → dato_est_sim .id	$D_{ES} \rightarrow D_{ES1}$ .id
$dato\_est\_sim \rightarrow \epsilon$	$D_{ES} \rightarrow \epsilon$
arreglo → [ expresion ]	$A_R \rightarrow [E]$
arreade arreade l'expression 1	$A_R \rightarrow A_{R1}$ [E]
arreglo → arreglo [ expresion ]	N N = -
parametros → lista_param	$P_S \rightarrow L_P$
parametros → lista_param	$P_S \rightarrow L_P$
$\begin{array}{c} \text{parametros} \rightarrow \text{lista\_param} \\ \\ \text{parametros} \rightarrow \epsilon \end{array}$	$P_S \rightarrow L_P$ $P_S \rightarrow \epsilon$

## Definición dirigida por sintaxis:

Definición dirigida por sintaxis:	
$P \rightarrow D F$	STS.push(nuevaTS()) STT.push(nuevaTT()) dir =0 P.code = F.code
$D \rightarrow T L_v; D_1$	Tipo = T.tipo
$D \rightarrow T R L_v; D_1$	Tipo = T <sub>R</sub> .tipo
$D \rightarrow \epsilon$	
T <sub>R</sub> →estructura inicio D fin	STS.push(nuevaTS()) STT.push(nuevaTT()) Sdir.push(dir) dir=0 dir = Sdir.pop() Ts = STS.pop() Tt = STT.pop() ts.tt = Tt T.tipo = STT.getCima().append('estructura', tam, Ts)
$T \rightarrow B T_A$	B.tipo = B.base T.tipo = T <sub>A</sub> .tipo
$B \to \textbf{ent}$	B.base = ent
$B \rightarrow real$	B.base = real
$B \rightarrow \text{dreal}$	B.base = dreal
$B \rightarrow car$	B.base = car
$B \rightarrow sin$	B.base = sin
$T_A \rightarrow$ [num] $T_{A1}$	Si num.tipo = entero Entonces Si num.dir > 0 Entonces T <sub>A</sub> .tipo = TT.apend("arreglo", num.dir, T <sub>A1</sub> .tipo) Sino Error("") Fin Si Sino Error("") Fin Si
$T_A \rightarrow \epsilon$	T <sub>A</sub> .tipo = Base
$L_V \rightarrow L_{V1}$ , id	Si !Ts.existe(id) Entonces STS.getCima().append(id, dir, Tipo, 'var',nulo, -1) Dir ← dir + STT.getCima().getTam(Tipo) Sino Error() Fin Si
$L_V \rightarrow id$	Si !Ts.existe(id) Entonces

	STS.getCima().append(id, dir, Tipo, 'var',nulo, -1) Dir ← dir + STT.getCima().getTam(Tipo) Sino Error() Fin Si
$F \to \operatorname{def} T \operatorname{id}(A_{s}) \operatorname{inicio} D  S_{s} \operatorname{fin} F_{1}$	Si no STS.getCima().existe(id) Entonces STS.push(nuevaTS()) Sdir.push(dir) dir=0 lista_retorno = nuevaLista() Si cmpRet(lista_retorno, T.tipo) Entonces L =nuevaEtiqueta() backpatch(S.nextlist, L ) F.code = etiqueta(id)    S.code    etiqueta(L) Sino Error( "el valor no corresponde al tipo de la Función") Fin Si STS.pop() dir= Sdir.pop() Sino Error("El id ya fue declarado") Fin SiDuda
$F \rightarrow \epsilon$	
$A_s \rightarrow L_A$	$A_s$ .lista = $L_A$ .lista $A_s$ .num = $L_A$ .num
$A_s \rightarrow sin$	$A_s$ .lista = nulo $A_s$ .num = 0
$L_A \rightarrow L_{A1}$ , A	$L_A$ .lista = $L_{A1}$ .lista $L_A$ .lista.append(A.tipo) $L_a$ .num = $L_{A1}$ .num + 1
$L_A \rightarrow A$	L <sub>A</sub> .lista = nuevaLista() L <sub>A</sub> .lista.append(A.tipo) L <sub>A</sub> .num = 1
$A \rightarrow T_A id$	
$T_A \rightarrow B P_A$	$B = B.base$ $T_A.tipo = P_A.tipo$
$P_A \rightarrow [] P_{A1}$	P <sub>A</sub> .tipo = STS.getCima.insertar("arreglo"), 0 , P <sub>A1</sub> .tipo
$P_A \rightarrow \varepsilon$	
$S_s \rightarrow S_{s1} S$	$L = nuevaEtiqueta()$ $backpatch(S_{s1} .nextlist, L)$ $S.code = S_{s1} .code    etiqueta (L)    S.code$

	T
$S_s \rightarrow S$	S.lista = nuevaLista() S.lista.append(S.tipo) S.num = 1
$S \rightarrow si E_B entonces S_1 fin$	$\label{eq:Laplace} \begin{split} L &= nuevaEtiqueta()\\ backpatch(E_a.truelist, )\\ S.nextlist &= combinar(E_a.falselist, S_1.nextlist)\\ S.code &= E_a.code \mid\mid etiqueta (L) \mid\mid S_1.code \end{split}$
$S \rightarrow si E_B$ entonces $S_1$ sino $S_2$ fin	$\begin{split} &L_1 = nuevaEtiqueta() \\ &L_2 = nuevaEtiqueta() \\ &backpatch(E_B.truelist, L_1) \\ &backpatch(E_B.falselist, L_2) \\ &S.nextlist = combinar(S_1.nextlist, S_2.nextlist) \\ &S.code = E_B.code \mid\mid etiqueta(L_1) \mid\mid S_1.code \mid\mid \\ &gen('goto' S_1.nextlist[0]) \mid\mid etiqueta(L_2) \mid\mid S_2.code \end{split}$
$S \to \text{mientras } E_{\scriptscriptstyle B} \text{ hacer } S_1 \text{ fin}$	$\begin{split} & L_1 = nuevaEtiqueta() \\ & L_2 = nuevaEtiqueta() \\ & backpatch(E_B.nextlist, L_1) \\ & backpatch(E_B.truelist, L_2) \\ & S.nextlist = E_a.falselist \\ & S.code = etiqueta (L_1) \\ &   E_acode   etiqueta(L_2) \\ &   S_1.code     gen('goto'S_1.nextlist[0]) \\ &   S_2.code \end{split}$
$S \rightarrow \text{hacer } S_1 \text{ mietras } e\_\text{bool };$	
$S \rightarrow$ segun ( $V$ ) hacer $C P_R$ fin	
S → V := E;	S.nextlist = nulo Si TS.existe(V) Entonces tipo_id = TS.getTipo(V) t = reducir(E.dir, E.tipo, V.tipo) gen(id '=' t) Sino error("El id no ha sido declarado") Fin Si
S → escribir E ;	S.nextlist = nulo lista.retorno.append(E.tipo) S.code = gen(return E.dir)
S → leer V;	S.nextlist = nulo lista_retorno.append(V.tipo) S.code = gen(return V.dir)
$S \rightarrow$ devolver;	S.nextlist = nuloDuda
$S \rightarrow$ devolver E;	S.nextlist = nulo lista_retorno.append(E.tipo)

	S.code = gen(return E.dir)
$S \rightarrow terminar$ ;	S.nextlist = nuloDuda
$S \rightarrow \text{inicio } S_S \text{ fin}$	
$C \rightarrow$ caso num: $S C_1$	
C → caso num: S	
$P_R \rightarrow \text{pred: } S$	
$P_R \rightarrow \epsilon$	
$E_B\!\toE_B1\mathbf{o}\;E_B2$	$\begin{split} & L = nuevaEtiqueta() \\ & backpatch(E_{B1} .falselist, L ) \\ & E_{B}.truelist = combinar(E_{B1} .truelist, E_{B2}.truelist) \\ & E_{B}.falselist = E_{B2}.falselist \\ & E_{B}.code = E_{B1}.code \mid\mid etiqueta(L) \mid\mid E_{B2}.code \end{split}$
$E_B\!\toE_B1\;\boldsymbol{y}\;E_B2$	$\begin{split} & L = nuevaEtiqueta() \\ & backpatch(E_{B1}.truelist, L) \\ & E_{B}.truelist = E_{B2}.truelist \\ & E_{B}.falselist = combinar(E_{B1}.falselist, E_{B2}.falselist) \\ & E_{B}.code = E_{B1}.code \mid\mid etiqueta(L) \mid\mid E_{B2}.code \end{split}$
$E_B \rightarrow no E_{B1}$	$E_{\rm B}$ .truelist = $E_{\rm B1}$ .falselist $E_{\rm B}$ .falselist = $E_{\rm B1}$ .truelist $E_{\rm B}$ .code = $E_{\rm B1}$ .code
$E_B \rightarrow R_L$	
$E_B \rightarrow verdadero$	$t_0$ = nuevoIndice() $E_B$ .truelist = crearlista( $t_0$ ) $E_B$ .code = gen('goto' $t_0$ )
$E_B \rightarrow falso$	t 0 = nuevolndice() $E_B$ .falselist = crearlista( $t_0$ ) $E_B$ .code = gen('goto' $t_0$ )
$R_L \rightarrow R_{L1} > R_{L2}$	$\begin{split} &t_0 = \text{nuevoIndice}() \\ &t_1 = \text{nuevoIndice}() \\ &R_L.\text{truelist=crearLista}(t_0 \ ) \\ &B.\text{falselist=crearLista}(t_1 \ ) \\ &R_L.\text{code} = \text{gen}(\text{`if'} \ R_{L1} \ .\text{dir} > R_{L2} \ .\text{dir `goto'} \ t_0 \ ) \\ &\parallel \text{gen}(\text{`goto'} \ t_1 \ ) \end{split}$
$R_L \rightarrow R_{L1} < R_{L2}$	$\begin{split} &t_0 = \text{nuevoIndice}() \\ &t_1 = \text{nuevoIndice}() \\ &R_L.\text{truelist=crearLista}(t_0 \ ) \\ &B.\text{falselist=crearLista}(t_1 \ ) \\ &R_L.\text{code} = \text{gen}(\text{`if'} \ R_{L1} \ .\text{dir} < R_{L2} \ .\text{dir `goto'} \ t_0 \ ) \\ &\parallel \text{gen}(\text{`goto'} \ t_1 \ ) \end{split}$
$R_L \rightarrow R_{L1} \leq R_{L2}$	t <sub>0</sub> = nuevoIndice() t <sub>1</sub> = nuevoIndice()

	7
	$\begin{array}{l} R_{\text{L}}.\text{truelist=crearLista}(t_{\text{0}}\;)\\ \text{B.falselist=crearLista}(t_{\text{1}}\;)\\ R_{\text{L}}.\text{code} = \text{gen}(\text{`if'}\;R_{\text{L1}}\;.\text{dir}\;\text{<=}\;R_{\text{L2}}\;.\text{dir}\;\text{`goto'}\;t_{\text{0}}\;)\\   \;\text{gen}(\text{`goto'}\;t_{\text{1}}\;) \end{array}$
$R_L \rightarrow R_{L1} >= R_{L2}$	$\begin{split} &t_0 = \text{nuevoIndice}() \\ &t_1 = \text{nuevoIndice}() \\ &R_L.\text{truelist=crearLista}(t_0) \\ &B.\text{falselist=crearLista}(t_1) \\ &R_L.\text{code} = \text{gen}(\text{'if'} \ R_{\text{L1}} .\text{dir} >= R_{\text{L2}} .\text{dir 'goto'} \ t_0) \\ &\parallel \text{gen}(\text{'goto'} \ t_1) \end{split}$
$R_L \rightarrow R_{L1} \Leftrightarrow R_{L2}$	$\begin{split} &t_0 = \text{nuevoIndice}() \\ &t_1 = \text{nuevoIndice}() \\ &R_L.\text{truelist=crearLista}(t_0) \\ &B.\text{falselist=crearLista}(t_1) \\ &R_L.\text{code} = \text{gen}(\text{'if'} \ R_{\text{L1}} .\text{dir} \iff R_{\text{L2}} .\text{dir 'goto'} \ t_0) \\ &\parallel \text{gen}(\text{'goto'} \ t_1) \end{split}$
$R_L \rightarrow R_{L1} = R_{L2}$	$\begin{split} &t_0 = \text{nuevoIndice}() \\ &t_1 = \text{nuevoIndice}() \\ &R_L : \text{truelist=crearLista}(t_0 \ ) \\ &B. \text{falselist=crearLista}(t_1 \ ) \\ &R_L : \text{code} = \text{gen}(\text{`if'} \ R_{L1} . \text{dir} = R_{L2} . \text{dir `goto'} \ t_0 \ ) \\ &\parallel \text{gen}(\text{`goto'} \ t_1 \ ) \end{split}$
$R_L \rightarrow E$	
$E \rightarrow E_1 + E_2$	$\begin{split} &\text{E.dir} = \text{nuevaTemporal} \\ &\text{E.tipo} = \text{max}(\textbf{E}_1.\text{tipo} \text{ , } \textbf{E}_2.\text{tipo}) \\ &t_1 = \text{ampliar}(\textbf{E}_1.\text{dir},  \textbf{E}_1.\text{tipo} \text{ , } \textbf{E.tipo}) \\ &t_2 = \text{ampliar}(\textbf{E}_2.\text{dir},  \textbf{E}_2 \text{ .tipo} \text{ , } \textbf{E.tipo}) \\ &\text{E.code} = \text{gen}(\textbf{E.dir'} = 't_1' + 't_2') \end{split}$
$E \rightarrow E_1 - E_2$	E.dir = nuevaTemporal E.tipo = max(E <sub>1</sub> .tipo , E <sub>2</sub> .tipo) $t_1$ = ampliar(E <sub>1</sub> .dir, E <sub>1</sub> .tipo , E.tipo) $t_2$ = ampliar(E <sub>2</sub> .dir, E <sub>2</sub> .tipo , E.tipo) E.code = gen(E.dir'=' $t_1$ ' - ' $t_2$ )
$E \rightarrow E_1 * E_2$	$\begin{split} &\text{E.dir} = \text{nuevaTemporal} \\ &\text{E.tipo} = \text{max}(\text{E}_1\text{.tipo} \text{ , E}_2\text{.tipo}) \\ &\text{t}_1 = \text{ampliar}(\text{E}_1\text{.dir}, \text{E}_1\text{.tipo} \text{ , E.tipo}) \\ &\text{t}_2 = \text{ampliar}(\text{E}_2\text{.dir}, \text{E}_2 \text{ .tipo} \text{ , E.tipo}) \\ &\text{E.code} = \text{gen}(\text{E.dir'} = \text{'} \text{t}_1' \text{ ''} \text{'} \text{t}_2') \end{split}$
$E \rightarrow E_1 / E_2$	E.dir = nuevaTemporal E.tipo = $max(E_1.tipo , E_2.tipo)$ $t_1$ = $ampliar(E_1.dir, E_1.tipo , E.tipo)$ $t_2$ = $ampliar(E_2.dir, E_2.tipo , E.tipo)$ E.code = $gen(E.dir'='t_1'/t_2)$
$E \rightarrow E_1 \% E_2$	$\begin{aligned} &\text{E.dir} = \text{nuevaTemporal} \\ &\text{E.tipo} = \text{max}(\textbf{E}_1.\text{tipo} \text{ , } \textbf{E}_2.\text{tipo}) \\ &\text{t}_1 = \text{ampliar}(\textbf{E}_1.\text{dir},  \textbf{E}_1.\text{tipo} \text{ , } \textbf{E.tipo}) \\ &\text{t}_2 = \text{ampliar}(\textbf{E}_2.\text{dir},  \textbf{E}_2 \text{ .tipo} \text{ , } \textbf{E.tipo}) \end{aligned}$

	E.code = gen(E.dir'=' t <sub>1</sub> ' % 't <sub>2</sub> )
$E \rightarrow (E_1)$	
$E \rightarrow V$	
E  o num	E.baseDuda
E → cadena	E.base = cadena
E → caracter	E.base = car
$V \rightarrow id V_C$	
$V_c \rightarrow D_{ES}$	
$V_C \rightarrow A_R$	
$V_C \rightarrow (P_S)$	
$D_{ES} \rightarrow D_{ES1}$ .id	
$D_{ES} \rightarrow \epsilon$	
$A_R \rightarrow [E]$	
$A_R \rightarrow A_{R1}$ [E]	Si TS.existe(id) Entonces tipo_id = TS.getTipo(id) Si TT.getNombre(tipo_id) = array Entonces A_R .dir = nuevaTemporal() A_R .tipo = TT.getTipoBase(tipo_id) A_R .tam = TT.getTam(A_R.tipo) A_R .base = id.dir A_R .code = gen(A_R .dir '=' E.dir '*' A_R .tam) Sino error("El id no es un arreglo") Fin Si Sino error("El id no ha sido declarado") Fin SiDuda
$P_S \rightarrow L_P$	$P_s$ .lista = $L_p$ .lista $P_s$ .num = $L_p$ .num
$P_S \rightarrow \epsilon$	P <sub>s</sub> .lista = nulo P <sub>s</sub> .num =0
$L_P \rightarrow L_{P1}$ , E	$L_p$ .lista = $L_{p1}$ .lista $L_p$ .lista.append(E.tipo) $L_p$ .num = $L_{p1}$ .num +1
$L_P  o E$	L <sub>p</sub> .lista = nuevaLista() L <sub>p</sub> .lista.append(E.tipo) L <sub>p</sub> .num = 1