Esquema de traducción:

Regla de	Regla semántica	Esquema de traducción
producción		·
P → DF	F.tipo = D.tipo	$P \rightarrow \{F. tipo = D. tipo \}F$
$D \rightarrow TL;$	L.tipo = T.tipo	$D \to \{L.tipo = T.tipo\} L;$
D → E	D.tipo=D.tipo	$D \to \{D.tipo = D.tipo\}$
T → int	T.tipo = int	$T \rightarrow \text{int } \{T. \text{tipo} = \text{int}\}$
T → float	T.tipo = float	T→ float {T.tipo = float}
T → double	T.tipo = double	$T \rightarrow double \{T.tipo = double\}$
T → char	T.tipo = char	T→ char {T.tipo = char}
T → void	T.tipo = void	$T \rightarrow \text{void} \{T.\text{tipo} = \text{void}\}$
T → struct {D}	T.tipo = D.tipo	$T \rightarrow \{T.tipo = D.tipo\} \text{ struct } \{D\}$
L → L1 , id A	L1.tipo = L.tipo	$L \rightarrow \{L1.tipo = L.tipo\}, id A$
$L \rightarrow id A$	id.tipo = L.tipo	$L \rightarrow \{id.tipo = L.tipo\} A$
A → [num] A	A1.tipo = A.tipo	$A \rightarrow \{A1.tipo = A.tipo\} A$
A → E	A.tipo = A.tipo	$A \rightarrow \{A.tipo = A.tipo\}$
F → func T id (ARG) {D} F	T.tipo = F.tipo	$F \rightarrow \{T.tipo = F.tipo\} id (ARG) \{D\} F$
$F \rightarrow E$	F.tipo = F.tipo	$F \rightarrow \{F.tipo = F.tipo\}$
$ARG \to L_A$	ARG.tipo = L_A.tipo	$ARG \rightarrow L_A \{ARG.tipo = L_A.tipo\}$
$ARG \to E$	ARG.tipo = ARG.tipo	$ARG \rightarrow \{ARG.tipo = ARG.tipo\}$
$L_A \rightarrow L_A$, T id P_A	L_A1.tipo = L_A.tipo	$L_A \rightarrow \{L_A1.tipo = L_A.tipo\} T id P_A$
$L_A \rightarrow T id P_A$	L_A.tipo = T.tipo	$L_A \rightarrow \{L_A.tipo = T.tipo\} id P_A$
P_A → [] P_A	$P_A1.tipo = P_A.tipo$	$P_A \rightarrow \{P_A1.tipo = P_A.tipo\}\ P_A$
P_A → E	P_A.tipo = P_A.tipo	$P_A \rightarrow \{P_A.tipo = P_A.tipo\}$
S → SS	S1.tipo = S.tipo	$S \rightarrow \{S1.tipo = S.tipo\} S$
$S \rightarrow if(C) S$	S1.tipo = S.tipo	$S \rightarrow \{S1.tipo = S.tipo\} S$
$S \rightarrow if(C) S else S$	S1.tipo = S.tipo	$S \rightarrow \{S1.tipo = S.tipo\} S$
S → while(C) S	S1.tipo = S.tipo	$S \rightarrow \{S1.tipo = S.tipo\} S$
$S \rightarrow for(S; C; S)$	S1.tipo = S.tipo	$S \rightarrow \{S1.tipo = S.tipo\} S$
S → P_I = E;	P_I.tipo = S.tipo	$S \rightarrow \{P_{\perp} : tipo = S : tipo\} = E;$
S → return E;	E.tipo = S.tipo	$S \rightarrow \{E.tipo = S.tipo\} = E$, $S \rightarrow \{E.tipo = S.tipo\} E$;
S → return;	return.tipo = S.tipo	$S \rightarrow \text{return}$; {return.tipo = S.tipo}
$S \rightarrow \{S\}$	S1.tipo = S.tipo	$S \rightarrow \{S1.tipo = S.tipo\} \{S\}$
S → switch (E)		
{CAS PRED}	E.tipo = S.tipo	$S \rightarrow \{E.tipo = S.tipo\} \{CAS PRED\}$
S → break;	break.tipo = S.tipo	S → break; {break.tipo = S.tipo}
S → print E;	E.tipo = S.tipo	$S \rightarrow \{E.tipo = S.tipo\} E;$
CAS → case: num S PRED	S.tipo = CAS.tipo	$CAS \to \{S.tipo = CAS.tipo\} \; PRED$
CAS → E	CAS.tipo = CAS.tipo	$CAS \rightarrow \{CAS.tipo = CAS.tipo\}$
PRED → default:	S.tipo = PRED.tipo	$PRED \rightarrow \{S.tipo = PRED.tipo\} S$
S	·	TILD - (O.lipo - FINED.lipo) O
$\text{PRED} \to \epsilon$	PRED.tipo = PRED.tipo	PRED → {PRED.tipo = PRED.tipo}
$P_I \rightarrow id$	id.tipo = P_I.tipo	$P_I \rightarrow \{id.tipo = P_I.tipo\}$
$P_I \rightarrow V_A$	V_A.tipo = P_I.tipo	$P_I \rightarrow \{V_A.tipo = P_I.tipo\} V_A$
$P_I \rightarrow id.id$	id.tipo = P_I.tipo	$P_I \rightarrow \{id.tipo = P_I.tipo\}.id$
V_A → id [E]	id.tipo = V_A.tipo	$V_A \rightarrow \{id.tipo = V_A.tipo\} [E]$
V_A → V_A [E]	V_A1.tipo = V_A.tipo	$V_A \rightarrow \{V_A1.tipo = V_A.tipo\} [E]$
E → E + E	E1.tipo = E.tipo	$E \rightarrow \{E1.tipo = E.tipo\} + E$

	E4 Co. E Co.	E (E4.0) E
E → E − E	E1.tipo = E.tipo	$E \rightarrow \{E1.tipo = E.tipo\} - E$
E → E * E	E1.tipo = E.tipo	$E \rightarrow \{E1.tipo = E.tipo\} * E$
$E \rightarrow E / E$	E1.tipo = E.tipo	$E \rightarrow \{E1.tipo = E.tipo\} / E$
E → E %	E1.tipo = E.tipo	$E \rightarrow \{E1.tipo = E.tipo\} \% E$
$E \rightarrow V_A$	V_A.tipo = E.tipo	$E \rightarrow \{V_A.tipo = E.tipo\}\ V_A$
E → cadena	cadena.tipo = E.tipo	E → cadena {cadena.tipo = E.tipo}
E → num	num.tipo = E.tipo	$E \rightarrow num \{num.tipo = E.tipo\}$
E → caracter	caracter.tipo = E.tipo	E → carácter {caracter.tipo = E.tipo}
$E \rightarrow id (PAR)$	id.tipo = E.tipo	$E \rightarrow id \{ id.tipo = E.tipo \}$
$PAR \rightarrow E$	PAR.tipo = PAR.tipo	$PAR \rightarrow \{PAR.tipo = PAR.tipo\}$
$PAR \to L_{P}$	L_P1.tipo = PAR.tipo	$PAR \rightarrow L_P \{L_{P1}.tipo = PAR.tipo\}$
$L_P \rightarrow L_P, E$	L_P1.tipo = L_P.tipo	$L_P \rightarrow L_P$, E {L_P1.tipo = L_P.tipo}
$L_P \to E$	E.tipo = L_P.tipo	$L_P \rightarrow \{E.tipo = L_P.tipo\} E$
$C \rightarrow C \mid\mid C$	C1.tipo = C.tipo	$C \rightarrow \{C1.tipo = C.tipo\} \mid\mid C$
$C \rightarrow C \&\& C$	C1.tipo = C.tipo	$C \rightarrow \{C1.tipo = C.tipo\} \&\& C$
$C \rightarrow !C$	C1.tipo = C.tipo	$C \rightarrow \{C1.tipo = C.tipo\} \ !C$
C → (C)	C1.tipo = C.tipo	$C \rightarrow \{C1.tipo = C.tipo\}\ (C)$
$C \rightarrow E R E$	R.tipo = E.tipo	$C \rightarrow \{R.tipo = E.tipo\} R E$
C → true	true.tipo = C.tipo	C → true {true.tipo = C.tipo}
C → false	false.tipo = C.tipo	$C \rightarrow false \{false.tipo = C.tipo\}$
R → <	<.tipo = R.tipo	$R \rightarrow < \{<.tipo = R.tipo\}$
R → >	>.tipo = R.tipo	$R \rightarrow > \{$ >.tipo = R.tipo $\}$
R → >=	>=.tipo = R.tipo	$R \rightarrow >= \{ >=.tipo = R.tipo \}$
R → <=	<=.tipo = R.tipo	$R \rightarrow \langle = \{ \langle =.tipo = R.tipo \} \}$
R → !=	!=.tipo = R.tipo	$R \rightarrow != \{!=.tipo = R.tipo\}$
R → ==	==.tipo = R.tipo	$R \rightarrow == \{==.tipo = R.tipo\}$