



UNIVERSIDAD NACIONAL AUTÓNOMA DE MÉXICO

FACULTAD DE CIENCIAS

COMPILADORES

Proyecto Final

Equipo:

David G. Palmerin Morales

Melissa Mendez Servin.

313223570

313192687

Contents

1	Gramática	2
2	Analizador léxico: Diseño y especificación	3
3	Definición dirigida por sintáxis	13
4	Esquema de Traducción	23

1 Gramática

Se dio la siguiente gramática:

- programa \rightarrow declaraciones funciones
- declaraciones \rightarrow tipo lista ; | ϵ
- tipo \rightarrow **int** | **float** | **double** | **char** | **void** | **struct** { declaraciones }
- lista \rightarrow lista , **id** arreglo | **id** arreglo
- arreglo \rightarrow [**numero**] arreglo | ϵ
- funciones \rightarrow **func** tipo **id**(argumentos){ declaraciones sentencias } funciones | ϵ
- argumentos \rightarrow lista_argumentos — ϵ
- lista_argumentos \rightarrow lista_argumentos , tipo **id** parte_arreglo | tipo **id** parte_arreglo
- parte_arreglo \rightarrow [] parte_arreglo | ϵ
- sentencia \rightarrow sentencia sentencia — **if**(condición) sentencia | **if**(condición) sentencia **else** sentencia | **while**(condición) sentencia | **do** sentencia **while**(condición); | **for**(sentencia ; condición; sentencia) sentencia | parte_izquierda = expresión ; | **return** expresión; | **return**; | { sentencia } | **switch**(expresión){ casos preterminado } | **break**; | **print** expresión;
- casos \rightarrow **case:** **numero** sentencia predeterminado | ϵ
- predeterminado \rightarrow **default:** sentencia | ϵ
- parte_izquierda \rightarrow **id** | var_arreglo | **id.id**
- var_arreglo \rightarrow **id**[expresión] | va_arreglo [expresión]
- expresión \rightarrow expresión + expresión | expresión — expresión | expresión * expresión | expresión / expresiønn | expresión % expresión | var_arreglo | **cadena** | **numero** | **caracter** | **id**(parámetros)
- parámetros \rightarrow ϵ | lista_param
- lista_param \rightarrow lista param , expresión | expresión
- condición \rightarrow condición || condición | condición && condición | ! condición | (condición) | expresiønn relacional expresión | true | false
- relacional \rightarrow < | > | >= | <= | != | ==

2 Analizador léxico: Diseño y especificación

Para la construcción de nuestro compilador primero desarrollamos nuestro analizador léxico, para ello, de acuerdo a la gramática dada, se usarán las expresiones regulares especificadas en la siguiente tabla de clases léxicas:

No básicos	Elementos Básicos	Estado	
Clase Léxica	Descripción	Expresiones Regulares	Acción Léxica
1	Palabras reservadas	"int" "float" "double" "char" "void" "struct" "else" "while" "do" "for" "switch" "case" "default" "return" "break" "true" "false" "func" "print"	Retorna "int". Retorna "float". Retorna "double". Retorna "char". Retorna "void". Retorna "struct". Retorna "else". Retorna "while". Retorna "do". Retorna "for". Retorna "switch". Retorna "case". Retorna "default". Retorna "return". Retorna "break". Retorna "true". Retorna "false". Retorna "func". Retorna "print".
2	Identificadores	[_a-zA-Z][_a-zA-Z0-9]{0,30}	Retornar un identificador.

Clase Léxica	Descripción	Expresiones Regulares	Acción Léxica
3	Operadores	= && == != > < >= <= + - * %	Retorna =. Retorna &&. Retorna . Retorna ==. Retorna !=. Retorna >. Retorna <. Retorna >=. Retorna <=. Retorna +. Retorna -. Retorna *. Retorna %.
4	Signos especiales	[.,;(){}[]]	Retornar un signo especial
5	Constantes Numéricas	(-)?[0-9] ⁺ (-)?[0-9]*.[0-9]{1,7} (-)?[0-9]*.[0-9]{8,16}	Retornar constante numérica de tipo int. Retornar constante numérica de tipo float. Retornar constante numérica de tipo double.
6	Constantes de cadenas o caracteres.	'[^']*' "\\([(){}] [^([0-9] [a-zA-Z] [\\n\\t]))" "[^"]*"	Retornar constante de un carácter. Retornar constante de un símbolo especial. Retornar constante de una cadena.
7	Espacios en blanco	[\\n\\t]	Ignorar

Diseño de las expresiones regulares

- [Clase 1](#)

Las palabras reservadas se mantienen tal y como se definen en la gramática propuesta.

- [Clase 2](#)

$[_a-zA-Z][_a-zA-Z0-9]\{0,30\}$

Los identificadores los definimos como en el lenguaje C, ya que éstos no pueden iniciar con un número, caracter especial o bien guión alto, en la primera parte solo permitimos la elección de un caracter que sea una letra o bien un guión bajo (para el primer caracter), y en la segunda parte la elección de caracteres que sean nuevamente letras, guión bajo y ahora sí números. También restringimos que el tamaño no sea mayor a 32, puesto que nuestras direcciones para el código intermedio son de tamaño 32 bytes, ayudandonos así en el manejo de direcciones de los identificadores.

- [Clase 3](#)

Los operadores permanecen igual, respetando la gramática propuesta.

- [Clase 4](#)

Los signos especiales del mismo modo se mantienen como fueron definidos en la gramática.

- [Clase 5](#)

Las constantes numéricas que se tienen las siguientes:

- Tipo int

$(-)?[0-9]^+$

Para referirnos a los números enteros, donde puede tratarse de un número negativo o positivo, por ello la primera parte, en el que se puede o no elegir el símbolo '-', seguido de un dígito entre 0-9, usando la cerradura positiva de Kleene para asegurarnos de que haya al menos un dígito.

- Tipo float

$(-)?[0-9]^*.[0-9]\{1,7\}$

Es análoga para la parte entera, seguida por un punto, y finalmente por a lo más 8 dígitos, cumpliendo así con el tamaño de un float que es de 4 bytes.

- Tipo double

$(-)?[0-9]*.[0-9]\{8,16\}$

Es análogo al float, solo que para la parte que está después del punto debe de tener entre 8 y 16 símbolos asegurándonos así que se trata siempre de un double, el cual tiene un tamaño de 8 bytes.

- Clase 6

Para las constantes de cadenas y caracteres se eligieron las siguientes expresiones:

- Caracter

$'[^']*'$

En donde simplemente nos preocupamos por que un caracter esté dentro de comillas simples, sin importarnos cual sea éste.

- Caracter especial

$\\([^([0-9] | [a-zA-Z] | [\n\t])] | [(){}])$

Para los símbolos especiales, únicamente nos fijamos no se trate de un número, letra o espacio, y ya que tuvimos un problema al momento de pasarle llaves, decidimos escribirlas literalmente.

- Cadena

$""[^"]*" ""$

Las cadenas al ser un conjunto de caracteres (sin importar cuales sean estos), decidimos usar la estrella de Kleen para cualquier caracter exceptuando las dobles comillas, pues éstos estarán encerrados por dobles comillas.

- Clase 7

$[\n\t]$

Para los espacios en blanco, tomamos en cuenta saltos de línea, tabuladores y espacios en blanco, los cuales serán ignorados y nos sirven para separar los tokens.

A continuación, llevamos a cabo el analizador léxico de nuestras expresiones regulares.

Analizador léxico

No básicos	Elementos Básicos	Estado
· float	· float	
· double	· double	
· char	· char	
· void	· void	
· struct	· struct	
· if	· if	
· else	· else	
· while	· while	
· do	· do	
· for	· for	
· switch	· switch	
· case	· case	
· default	· default	
· return	· return	
· break	· break	
· true	· true	
· false	· false	
· func	· func	
· print	· print	
· =	· =	
· &&	· &&	
·	·	
· ==	· ==	
· !=	· !=	
· >	· >	
· <	· <	
· >=	· >=	
· <=	· <=	
· +	· +	
· -	· -	
· *	· *	
· %	· %	
· !	· !	
· (· (
·)	·)	
· {	· {	
· }	· }	
· [· [

No básicos	Elementos Básicos	Estado
$\cdot]$ $\cdot ;$ $\cdot ,$ $\cdot .$ $\cdot [_{a-zA-Z}] [_{a-zA-Z0-9}] \{0, 31\}$ $\cdot ' [\wedge]'$ $\cdot "[\wedge]^*"$ $\cdot [-+]?[0-9]^+$ $\cdot [-+]?[0-9]^*.[0-9]\{1,7\}$ $\cdot [-+]?[0-9]^*.[0-9]\{8,16\}$ $\cdot \backslash \backslash ([^([0-9] [a-zA-Z] [\backslash n \backslash t])] [() \{ }])$	$\cdot]$ $\cdot ;$ $\cdot ,$ $\cdot .$ $\cdot [_{a-zA-Z}] [_{a-zA-Z0-9}] \{0, 31\}$ $\cdot ' [\wedge]'$ $\cdot "[\wedge]^*"$ $\cdot [-+]?[0-9]^+$ $\cdot [-+]?[0-9]^*.[0-9]1,7$ $\cdot [-+]?[0-9]^*.[0-9]8,16$ $\cdot \backslash \backslash ([^([0-9] [a-zA-Z] [\backslash n \backslash t])] [() \{ }])$	

Goto	Elementos básicos	Estado
goto(q_0, i)	i·nt i·f	q_1
goto(q_1, n)	in·t	q_2
goto(q_2, t)	int·	q_3^F
goto(q_1, f)	if·	q_4^F
goto(q_0, f)	f·loat f·or f·unc f·alse	q_5
goto(q_5, l)	fl·oat	q_6
goto(q_6, o)	flo·at	q_7
goto(q_7, a)	fl oa·t	q_8
goto(q_8, o)	float·	q_9^F
goto(q_5, o)	fo·r	q_{10}
goto(q_{10}, r)	fo·r	q_{11}^F
goto(q_5, u)	fu·nc	q_{12}
goto(q_{12}, n)	fun·c	q_{13}
goto(q_{13}, c)	func·	q_{14}^F
goto(q_5, a)	fa·lse	q_{15}
goto(q_{15}, l)	fal·se	q_{16}
goto(q_{16}, s)	fals·e	q_{17}
goto(q_{17}, e)	false·	q_{18}^F
goto(q_0, i)	i·nt i·f	q_1
goto(q_1, n)	in·t	q_2
goto(q_2, t)	int·	q_3^F

Goto	Elementos básicos	Estado
goto(q_1 ,f)	if·	q_4F
goto(q_0 ,f)	f·loat f·or f·unc f·alse	q_5
goto(q_5 ,l)	fl·oat	q_6
goto(q_6 ,o)	flo·at	q_7
goto(q_7 ,a)	floa·t	q_8
goto(q_8 ,o)	float·	q_9F
goto(q_5 ,o)	fo·r	q_{10}
goto(q_{10} ,r)	fo·r	$q_{11}F$
goto(q_5 ,u)	fu·nc	q_{12}
goto(q_{12} ,n)	fun·c	q_{13}
goto(q_{13} ,c)	func·	$q_{14}F$
goto(q_5 ,a)	fa·lse	q_{15}
goto(q_{15} ,l)	fal·se	q_{16}
goto(q_{16} ,s)	fals·e	q_{17}
goto(q_{17} ,e)	false·	$q_{18}F$
goto(q_0 ,d)	d·ouble d·o d·efault	q_{19}
goto(q_{19} ,o)	do·uble do·	$q_{20}F$
goto(q_{20} ,u)	dou·ble	q_{21}
goto(q_{21} ,b)	doub·le	q_{22}
goto(q_{22} ,l)	doubl·e	q_{23}
goto(q_{24} ,e)	double·	$q_{24}F$
goto(q_{19} ,e)	de·fault	q_{25}
goto(q_{25} ,f)	def·ault	q_{26}
goto(q_{26} ,a)	defa·ult	q_{27}
goto(q_{27} ,u)	defau·lt	q_{28}
goto(q_{28} ,l)	defaul·t	q_{29}
goto(q_{29} ,t)	default·	$q_{30}F$
goto(q_0 ,c)	c·har c·ase	q_{31}
goto(q_{31} ,h)	ch·ar	q_{32}
goto(q_{32} ,a)	cha·r	q_{33}

Goto	Elementos básicos	Estado
goto(q_{33} ,r)	char·	$q_{34}F$
goto(q_{31} ,a)	ca·se	q_{35}
goto(q_{35} ,s)	cas·e	q_{36}
goto(q_{36} ,e)	case·	$q_{37}F$
goto(q_0 ,v)	v·oid	q_{38}
goto(q_{38} ,o)	vo·id	q_{39}
goto(q_{39} ,i)	voi·d	q_{40}
goto(q_{40} ,d)	void·	$q_{41}F$
goto(q_0 ,s)	s·truct s·witch	q_{42}
goto(q_{42} ,t)	st·ruct	q_{43}
goto(q_{43} ,r)	str·uct	q_{44}
goto(q_{44} ,u)	stru·ct	q_{45}
goto(q_{45} ,c)	struc·t	q_{46}
goto(q_{46} ,t)	struct·	$q_{47}F$
goto(q_{42} ,w)	sw·itch	q_{48}
goto(q_{48} ,i)	swi·tch	q_{49}
goto(q_{49} ,t)	swit·ch	q_{50}
goto(q_{50} ,c)	switc·h	q_{51}
goto(q_{51} ,h)	switch·	$q_{52}F$
goto(q_0 ,e)	e·lse	q_{53}
goto(q_{53} ,l)	e·lse	q_{54}
goto(q_{54} ,s)	e·lse	q_{55}
goto(q_{55} ,e)	e·lse	$q_{56}F$
goto(q_0 ,w)	w·hile	q_{57}
goto(q_{57} ,h)	wh·ile	q_{58}
goto(q_{58} ,i)	whi·le	q_{59}
goto(q_{59} ,l)	whil·e	q_{60}
goto(q_{60} ,e)	whilr·e	$q_{61}F$
goto(q_0 ,r)	r·eturn	q_{62}
goto(q_{62} ,e)	re·turn	q_{63}
goto(q_{63} ,t)	ret·urn	q_{64}
goto(q_{64} ,u)	retu·rn	q_{65}
goto(q_{65} ,r)	retur·n	q_{66}
goto(q_{66} ,n)	return·	$q_{67}F$
goto(q_0 ,b)	b·reak	q_{68}
goto(q_{68} ,r)	br·eak	q_{69}
goto(q_{69} ,e)	bre·ak	q_{70}
goto(q_{70} ,a)	brea·k	q_{71}

Goto	Elementos básicos	Estado
goto(q_{71} ,k)	break·	$q_{72}F$
goto(q_0 ,t)	t·rue	q_{73}
goto(q_{73} ,r)	tr·ue	q_{74}
goto(q_{74} ,u)	tru·e	q_{75}
goto(q_{75} ,e)	true·	$q_{76}F$
goto(q_0 ,p)	p·rint	q_{77}
goto(q_{77} ,r)	pr·int	q_{78}
goto(q_{78} ,i)	pri·nt	q_{79}
goto(q_{79} ,n)	prin·t	q_{80}
goto(q_{80} ,t)	print·	$q_{81}F$
goto(q_0 ,=)	=· =·=	$q_{82}F$
goto(q_{82} ,=)	==·	$q_{83}F$
goto(q_0 ,&)	&·&	q_{84}
goto(q_{84} ,&)	&&·	$q_{85}F$
goto(q_0 ,)	·	q_{86}
goto(q_{86} ,)	·	$q_{87}F$
goto(q_0 ,!)	!= !·	$q_{88}F$
goto(q_{88} ,=)	!=·	$q_{89}F$
goto(q_0 ,i)	i·= i·	$q_{90}F$
goto(q_{90} ,=)	i=·	$q_{91}F$
goto(q_0 ,j)	j·= j·	$q_{92}F$
goto(q_{92} ,=)	j=·	$q_{93}F$
goto(q_0 ,+)	+·	$q_{94}F$
goto(q_0 ,-)	-·	$q_{95}F$
goto(q_0 ,*)	*·	$q_{96}F$
goto(q_0 ,%)	%·	$q_{97}F$
goto(q_0 ,{)	{·	$q_{98}F$
goto(q_0 ,})	}·	$q_{99}F$
goto(q_0 ,())	(·	$q_{100}F$
goto(q_0 ,)))·	$q_{101}F$
goto(q_0 ,[)	[·	$q_{102}F$
goto(q_0 ,])]·	$q_{103}F$
goto(q_0 ,;)	;·	$q_{104}F$
goto(q_0 ,,,)	,·	$q_{105}F$
goto(q_0 ,.)	·	$q_{106}F$

Goto	Elementos básicos	Estado
goto($q_0, [_a-zA-Z]$)	$\[_a-zA-Z] \cdot \[_a-zA-Z0-9]\{0, 30\}$ $\[_a-zA-Z] \[_a-zA-Z0-9]\{0, 30\} \cdot$	$q_{107}F$
goto($q_{107}, [_a-zA-Z0-9]$)	$\[_a-zA-Z] \cdot \[_a-zA-Z0-9]\{0, 29\}$ $\[_a-zA-Z] \[_a-zA-Z0-9]\{0, 30\} \cdot$	$q_{108}F$
goto($q_{..}, [_a-zA-Z0-9]$)
goto($q_{137}, [_a-zA-Z0-9]$)	$\[_a-zA-Z] \[_a-zA-Z0-9]\{0, 0\} \cdot$	$q_{138}F$
goto($q_0, ' \cdot [^']$)	$' \cdot [^']$	q_{139}
goto($q_{139}, [^']$)	$' [^'] \cdot$	q_{140}
goto($q_{140}, ' \cdot [^']$)	$' [^'] \cdot$	$q_{141}F$
goto($q_0, [-+]$)	$[-+]? \cdot [0-9]^+$ $[-+]? \cdot [0-9]^* \cdot [0-9]\{1,7\}$ $[-+]? \cdot [0-9]^* \cdot [0-9]\{8,16\}$	q_{142}
goto($q_{142}, [0-9]$)	$[-+]? [0-9]^+ \cdot$ $[-+]? \cdot [0-9]^+$ $[-+]? [0-9]^* \cdot [0-9]\{1,7\}$ $[-+]? \cdot [0-9]^* \cdot [0-9]\{1,7\}$ $[-+]? [0-9]^* \cdot [0-9]\{8,16\}$ $[-+]? \cdot [0-9]^* \cdot [0-9]\{8,16\}$	$q_{143}F$
goto($q_{143}, [0-9]$)	$q_{143}F$	
goto(q_{143}, \cdot)	$[-+]? [0-9]^* \cdot [0-9]\{1,7\}$ $[-+]? [0-9]^* \cdot [0-9]\{8,16\}$	$q_{144}F$
goto($q_{144}, [0-9]$)	$[-+]? [0-9]^* \cdot [0-9]\{1,7\} \cdot$ $[-+]? [0-9]^* \cdot [0-9]\{1,6\}$ $[-+]? [0-9]^* \cdot [0-9]\{8,15\}$	$q_{145}F$
goto($q_{..}, [0-9]$)
goto($q_{149}, [0-9]$)	$[-+]? [0-9]^* \cdot [0-9]\{0,0\} \cdot$ $[-+]? [0-9]^* \cdot [0-9]\{1,9\}$	$q_{150}F$
goto($q_{150}, [0-9]$)	$[-+]? [0-9]^* \cdot [0-9]\{1,8\} \cdot$	$q_{151}F$
goto($q_{..}, [0-9]$)
goto($q_{157}, [0-9]$)	$[-+]? [0-9]^* \cdot [0-9]\{0,0\} \cdot$	$q_{158}F$
goto(q_0, \backslash)	$\backslash \cdot ([^([0-9] \mid [a-zA-Z] \mid [\backslash n \backslash t]) \mid [(){}])$	$q_{159}F$
goto($q_{159}, \{\text{especial}\}$)	$\backslash ([^([0-9] \mid [a-zA-Z] \mid [\backslash n \backslash t]) \mid [(){}]) \cdot$	$q_{160}F$
goto($q_{159}, [(){}]$)	$\backslash ([^([0-9] \mid [a-zA-Z] \mid [\backslash n \backslash t]) \mid [(){}]) \cdot$	$q_{161}F$

¹{especial} = $[^([0-9] \mid [a-zA-Z] \mid [\backslash n \backslash t]) \mid [(){}]$

3 Definición dirigida por sintáxis

programa \rightarrow decl funciones

decl \rightarrow tipo

decl $\rightarrow \epsilon$

tipo \rightarrow VOID

tipo.code = "0"

tipo \rightarrow CHAR

tipo.code = "1"

tipo \rightarrow INT

tipo.code = "2"

tipo \rightarrow FLOAT

tipo.code = "3"

tipo \rightarrow DOUBLE

tipo.code = "4"

tipo \rightarrow STRUCT

tipo.code = "5"

sentencias \rightarrow sentencias₁ sentencia

sentencias.code = sentencias₁.code || sentencia.code

sentencias \rightarrow sentencia

sentencias.code = sentencia.code

sentencia \rightarrow if (condicion) sentencia₁ sentif

sentencias.code = gen(get_first(condicion.trues), ":") || condicion.code ||
gen(get_first(condicion.falses), ":")
backpatch(condicion.trues,newLabel());
backpatch(condicion.falses,newLabel());

sentencia \rightarrow while (condicion) sentencia₁

sentencia.code = label(label) || gen(label, ":") || condicion.code ||
gen(get_first(condicion.trues), ":")
backpatch(condicion.trues,newLabel()) sentencia.code += sentencia₁.code ||
gen("goto",pop_label(lcontrol)) ||
gen(get_first(condicion.falses), ":")
backpatch(condicion.falses,newLabel())

sentencia \rightarrow do sentencia₁ while (condicion);

sentencia.code = label(label) || gen(label, ":") ||
push_label(lcontrol,label)
sentencia.code += sentencia₁.code || condicion.code || label(label2)
backpatch(condicion.trues,newLabel());
backpatch(condicion.falses,label2); sentencia.code += gen(label2, ":")

$\text{sentencia} \rightarrow \text{for (sentencia}_1 \text{ ; condicion; sentencia}_2 \text{) sentencia}_3$

$\text{sentencia.code} = \text{sentencia}_1.\text{code} \parallel \text{label}(\text{label}) \parallel \text{gen(label + ":")}$
 $\text{push_label}(\text{lcontrol}, \text{label});$
 $\text{sentencia.code} += \text{gen(get_first(condicion.trues), ":")} \parallel \text{sentencia}_2.\text{code} \parallel$
 $\text{gen(get_first(condicion.trues), ":")}$
 $\text{backpatch}(\text{condicion.trues}, \text{newLabel}());$
 $\text{backpatch}(\text{condicion.falses}, \text{newLabel}());$

$\text{sentencia} \rightarrow \text{parte_izq} = \text{expresion} ;$

$\text{sentencia.code} = \text{asignar}(\text{parete_izq}, \text{expresion})$

$\text{sentencia} \rightarrow \text{return expresion} ;$

$\text{sentencia.code} = \text{gen ("ret", expresion.dir)}$

$\text{sentencia} \rightarrow \text{return} ;$

No genera código intermedio.

$\text{sentencia} \rightarrow \{ \text{sentencias}_1 \}$

$\text{sentencia.code} = \text{sentencias}_1.\text{code}$

$\text{sentencia} \rightarrow \text{switch (expresion) } \{ \text{casos predeterm} \}$

$\text{sentencia.code} = \text{gen("goto", get_top_label_previous(lcontrol))} \parallel$
 $\text{gen(get_top_label_previous (lcontrol), ":")} \parallel \text{label}(\text{switchesback.pop()}) \parallel$
 $\text{arg.code} \parallel \text{gen("iff" + arg.code + "goto" + switchesback.pop())} \parallel$
 $\text{gen(lcontrol.pop_label(), ":")}$
 $\text{pop_label(lcontrol)}$

sentencia \rightarrow break ;

No genera código intermedio.

sentencia \rightarrow print expresion ;

```
i = newIndex();  
sentencia.code = create_list(i)
```

sentif \rightarrow else sentencia

No se implementó.

var_arreglo \rightarrow id [expresion]

```
var_arreglo.arr = ID  
base_dir = newExp()  
base_dir.type = 2  
base_dir.dir = get_dir(ID)  
base_type = get_base(get_type(ID));  
var_arreglo.type = base_type;  
tam_act = newExp();  
tam_act.type = 2;  
tam_act.dir = get_tam(base_type)  
curr_dir = math_function(expresion,tam_act,*)  
var_arreglo.dir = math_function(base_dir,curr_dir,+).dir  
var_arreglo.code = base_dir.code || base_type.code || tam_act.code ||  
math_function(expresion,tam_act,*) || math_function(base_dir,curr_dir,+)
```

$\text{var_arreglo} \rightarrow \text{var_arreglo}_1 [\text{expresion}]$

```
base_dir = newExp()
base_dir.type = 2
base_dir.dir = var_arreglo1.dir
base_type = get_base(var_arreglo1);
var_arreglo.type = base_type;
tam_act = newExp();
tam_act.type = 2;
tam_act.dir = get_tam(base_type)
curr_dir = math_function(expresion,tam_act,*)
var_arreglo.dir = math_function(base_dir,curr_dir,+).dir
var_arreglo.code = base_dir.code || base_type.code || tam_act.code ||
math_function(expresion,tam_act,*) || math_function(base_dir,curr_dir,+)
```

$\text{expresion} \rightarrow \text{expresion}_1 + \text{expresion}_2$

```
resultado = math_function(expresion1, expresion2,+)
expresion.code = expresion1 || expresion2 || resultado.code
```

$\text{expresion} \rightarrow \text{expresion}_1 - \text{expresion}_2$

```
resultado = math_function(expresion1, expresion2,-)
expresion.code = expresion1 || expresion2 || resultado.code
```

$\text{expresion} \rightarrow \text{expresion}_1 * \text{expresion}_2$

```
resultado = math_function(expresion1, expresion2,*)
expresion.code = expresion1 || expresion2 || resultado.code
```

$\text{expresion} \rightarrow \text{expresion}_1 / \text{expresion}_2$

```
resultado = math_function(expresion1, expresion2,/ )
expresion.code = expresion1 || expresion2 || resultado.code
```

$\text{expresion} \rightarrow \text{expresion}_1 \% \text{expresion}_2$

`resultado = math_function(expresion1, expresion2, %)
expresion.code = expresion1 || expresion2 || resultado.code`

$\text{expresion} \rightarrow \text{var_arreglo}$

`id = newExpr()
id.dir = var_arreglo.arr
resultado = asignar(id, var_arreglo)
expresion.code = id.code || var_arreglo.code || resultado.code`

$\text{expresion} \rightarrow \text{CAR}$

`car = newExpr()
car.type = 1
car.dir = CAR
expresion.code = car.code`

$\text{expresion} \rightarrow \text{CADENA}$

`cadena = newExpr()
cadena.type = 6
cadena.dir = CADENA
expresion.code = car.code`

$\text{expresion} \rightarrow \text{ID (parametros)}$

`id = newExpr()
id.dir = ID.dir;
id.type = get_type(curr_env.symbols, ID) || get_rec(global_funcs, ID)
expresion.code = id.code`

$\text{condicion} \rightarrow \text{condicion}_1 \parallel \text{condicion}_2$

$\text{condicion}_1.\text{true} = \text{condicion}.\text{true}$
 $\text{condicion}_1.\text{false} = \text{newLabel}()$
 $\text{condicion}_2.\text{true} = \text{condicion}.\text{true}$
 $\text{condicion}_2.\text{false} = \text{condicion}.\text{false}$
 $\text{condicion}.\text{code} = \text{condicion}_1.\text{code} \parallel \text{label}(\text{condicion}_1.\text{false}) \parallel \text{condicion}_2.\text{code}$

$\text{condicion} \rightarrow \text{condicion}_1 \ \&\& \ \text{condicion}_2$

$\text{condicion}_1.\text{true} = \text{newLabel}()$
 $\text{condicion}_1.\text{false} = \text{condicion}.\text{false}$
 $\text{condicion}_2.\text{true} = \text{condicion}.\text{true}$
 $\text{condicion}_2.\text{false} = \text{condicion}.\text{false}$
 $\text{condicion}.\text{code} = \text{condicion}_1.\text{code} \parallel \text{label}(\text{condicion}_1.\text{true}) \parallel \text{condicion}_2.\text{code}$

$\text{condicion} \rightarrow ! \text{condicion}_1$

$\text{condicion}_1.\text{falses} = \text{condicion}_1.\text{trues}$
 $\text{condicion}_1.\text{trues} = \text{condicion}_1.\text{falses}$
 $\text{condicion}.\text{code} = \text{condicion}_1.\text{code}$

$\text{condicion} \rightarrow (\text{condicion}_1)$

$\text{condicion}.\text{code} = \text{condicion}_1.\text{code}$

$\text{condicion} \rightarrow \text{condicion}_1 \text{ relacional } \text{condicion}_2$

$\text{condicion}.\text{code} = \text{condicion}_1.\text{code} \parallel \text{condicion}_2.\text{code} \parallel$
 $\text{gen}(\text{"iff"}, \text{condicion}_1.\text{dir}, \text{relacional}, \text{condicion}_2.\text{dir}, \text{condicion}.\text{true}) \parallel$
 $\text{gen}(\text{"goto"}, \text{condicion}.\text{false})$

$\text{condicion} \rightarrow \text{TRUE}$

$\text{condicion}.\text{code} = \text{gen}(\text{'goto'}, \text{condicion}.\text{true});$

condicion \rightarrow FALSE

condicion.code = gen('goto', condicion.false);

relacional.code \rightarrow MAYOR

relacional.code = GT;

relacional \rightarrow MENOR

relacional.code = LT;

relacional \rightarrow MAYOR_I *GUAL*

relacional.code = GE;

relacional \rightarrow MENOR_I *GUAL*

relacional.code = LE;

relacional \rightarrow NE

relacional.code = NE;

relacional \rightarrow IGUAL

relacional.code = EQ;

lista \rightarrow lista₁ COM ID arreglo

lista.code = lista₁.code || arreglo.code || gen(top.push(id.lexema, tamaño, dir, current_{type}))

lista COM ID arreglo

lista.code = arreglo.code || gen(top.push(id.lexema, tamaño, dir, current_{type}))

lista \rightarrow ID arreglo

lista.code = gen(top.push(id.lexema, tamaño, dir, tipo))

arreglo \rightarrow LCOR NUMERO RCOR arreglo₁

arreglo.dimensiones = dimensiones.append(NUMERO.val);

arreglo \rightarrow LCOR NUMERO RCOR arreglo₁

No genera código intermedio ni acciones.

funciones \rightarrow FUNC tipo ID LPAR argumentos RPAR LKEY decl sentencias
RKEY funciones

funciones.code = argumentos.code || decl.code || sentencias.code || funciones.code || gen(top.push(ID.lexema, tamaño, dir, tipo));
funciones.decls = funs_decls.append(ID.lexema, tipo, dir);

funciones $\rightarrow \epsilon$

No genera código intermedio.

argumentos \rightarrow lista_args

argumentos.code = lista_args.code

argumentos $\rightarrow \epsilon$

No genera código intermedio.

$\text{lista_args} \rightarrow \text{lista_args COM tipo ID parte_arr}$

$\text{lista_args.code} = \text{lista_args.code} \parallel \text{parte_arr.code} \parallel \text{gen('param' ID.dir)}$

$\text{lista_args} \rightarrow \text{ID parte_arr}$

$\text{lista_args.code} = \text{parte_arr.code} \parallel \text{gen('param' ID.dir)}$

$\text{parametros} \rightarrow \text{lista_param}$

$\text{parametros.val} = \text{true};$

$\text{parametros} \rightarrow \epsilon$

$\text{parametros.val} = \text{false};$

$\text{lista_param} \rightarrow \text{lista_param COM expresión}$

$\text{lista_param.code} = \text{lista_param.code} \parallel \text{expresión.code};$

$\text{lista_param} \rightarrow \text{expresión}$

$\text{lista_param.code} = \text{expresión.code};$

4 Esquema de Traducción

programa \rightarrow decl funciones

programa \rightarrow decl {
 my_env = stack_peek(envs);
 global_symbols = my_env.symbols;
 global_types = my_env.types;
} funciones

decl \rightarrow tipo

decl \rightarrow tipo {
 current_type = tipo;
 current_dim = get_tam(global_types,tipo);
}
lista ; decl

decl $\rightarrow \epsilon$

decl $\rightarrow \epsilon$

tipo \rightarrow VOID

tipo \rightarrow VOID { tipo = 0; }

tipo \rightarrow CHAR

tipo \rightarrow CHAR { tipo = 1; }

tipo \rightarrow INT

tipo \rightarrow INT { tipo = 2; }

tipo \rightarrow FLOAT

tipo \rightarrow FLOAT { tipo = 2; }

tipo \rightarrow DOUBLE

tipo \rightarrow DOUBLE { tipo = 4; }

tipo \rightarrow STRUCT

tipo \rightarrow STRUCT {
 struct_decl = true;
 add_context(false);
 } { decl } {
 tipo = 5;
 del_context(false);
 }

argumentos \rightarrow lista_args

argumentos \rightarrow

argumentos $\rightarrow \epsilon$

argumentos $\rightarrow \epsilon$

lista_args \rightarrow lista_args , tipo ID parte_arr

lista_args \rightarrow
 {
 curr_env = stack_peek(envs);
 if (depth_search(curr_env.symbols, ID) == -1) {
 insert_sym(ID, curr_env, tipo);
 num_params += 1;
 }
 }}

lista_args \rightarrow tipo id parte_arr

lista_args \rightarrow

```
{
    curr_env = stack_peek(envs);
    if (depth_search(curr_env.symbols, ID) == -1 ) {
        insert_sym(ID, curr_env, tipo);
        num_params += 1;
    }
}
```

parte_arr \rightarrow [] parte_arr

parte_arr \rightarrow

parte_arr $\rightarrow \epsilon$

parte_arr $\rightarrow \epsilon$

arreglo \rightarrow [NUMERO] arreglo

arreglo \rightarrow [NUMERO] arreglo

```
{
    if(NUMERO.val == 2) {
        current_dim *= num;
        list_append(dimensiones, NUMERO.val);
    }
}
```

arreglo $\rightarrow \epsilon$

arreglo $\rightarrow \epsilon$

lista → lista , ID arreglo

```
lista → lista, ID arreglo
{
    curr_env = stack_peek(envs);
    if (depth_search(curr_env.symbols, ID) == -1
        && current_type != 0 && current_type != 5 ) {
        symbol = newSymbol();
        symbo.id = ID;
        symbol.type = current_type;
        symbol.dir = dir;
        dir += current_dim;
        stack_pop(envs, curr_env);
        curr_tam = get_tam(global_types, current_type);
        primero = true;
        while( list_size(dimensiones)) {
            temp = list_head(dimensiones, 1);
            tipo = newType();
            if ( primero ) {
                tipo.base = symbol.type;
                primero = false;
            }
            else tipo.base = curr_env.types.count - 1;
            tipo.dim = temp;
            curr_tam *= tipo.dim;
            tipo.tam = curr_tam;
            insert_type(curr_env.types, tipo);
            symbol.type = curr_env.types.count - 1;
        }
        insert_type(curr_env.symbols, symbol);
        stack_push(envs, curr_env);
        if (current_type != 5 && struct_decl)
            { struct_dim += current_dim; }
    }
}
```

lista → ID arreglo

lista → ID arreglo

```
{
    curr_env = stack_peek(envs);
    symbol = newSymbol();
    if (depth_search(curr_env.symbols, ID) == -1
    && current_type!= 0 ) {
    if (current_type == 5) {
        symtab = curr_env.symbols;
        symbol.struct_content = symtab;
        del_context(false);
    }
    symbol.id = ID;
    symbol.type = current_type;
    symbol.dir = dir;
    dir += current_dim;
    stack_pop(envs,curr_env);
    curr_tam = get_tam(global_types,current_type);
    primero = true;
    while( list_size(dimENSIONES)) {
        temp = list_head(dimENSIONES,1);
        tipo = newType();
        if ( primero ) {
            tipo.base = symbol.type;
            primero = false;
        }
        else tipo.base = curr_env.types.count -1;
        tipo.dim = temp;
        curr_tam *= tipo.dim;
        tipo.tam = curr_tam;
        insert_type(curr_env.types,tipo);
        symbol.type = curr_env.types.count -1;
    }
    insert_type(curr_env.symbols,symbol);
    stack_push(envs,curr_env);
    if (current_type != 5 && struct_decl)
        { struct_dim += current_dim; }
}}
```

```
funciones → fun tipo ID ( argumentos ) { decl sentencias } funciones
```

```
funciones → fun tipo ID (
    {
        funciones.code = ID + ":";
        curr_env = stack_peek(envs);
        if (depth_search(curr_env.symbols, ID) == -1 ) {
            add_context(true);
            return_type = tipo;
            fun_decl = true;
        }
    } argumentos
    {
        fun_env = stack_peek(envs);
        func_context = fun_env.symbols;
        reg = newFunc();
        reg.id = ID;
        reg.context = func_context;
        reg.counter = 0;
        insert_fun(global_funcs, reg);
        func_tam = dir;
        del_context(false);
        curr_env = stack_peek(envs);
        symbol = newSymbol();
        symbol.id = ID;
        symbol.type = tipo;
        symbol.dir = dir;
        dir += func_tam;
        insert(curr_env.symbols, symbol);
        stack_push(envs, curr_env);
        global_symbols = curr_env.symbols;
        func_decl = false;
        num_params = 0;
    }
} ) { decl sentencias } funciones
```

```
funciones → ε
```

```
funciones → ε
```

sentencias \rightarrow sentencias₁ sentencia

sentencias \rightarrow sentencias₁ sentencia

sentencias \rightarrow sentencia

sentencias \rightarrow sentencia

sentencia \rightarrow if (condicion) sentencia₁ sentif

sentencias \rightarrow if (condicion)
 {
 sentencia.code = get_first(condicion.trues) + ":";
 } sentencia₁
 {
 sentencia.code += get_first(condicion.falses) + ":";
 label1 = newLabel();
 label2 = newLabel();
 backpatch(condicion.trues, label1);
 backpatch(condicion.falses, label2);
 } sentif { // No se terminó de implementar. }

sentencia \rightarrow while (condicion) sentencia₁

sentencia \rightarrow while (
 {
 label = newLabel();
 sentencia.code = label + ":";
 push_label(lcontrol, label);
 } condicion
 {
 sentencia.code += get_first(condicion.trues) + ":";
 push_label(lcontrol, label);
 label1 = newLabel();
 backpatch(condicion.trues, label1);
 }) sentencia₁
 sentencia.code += "goto" + pop_label(lcontrol);
 sentencia.code += get_first(condicion.falses) + ":" ;
 label2 = newLabel();
 backpatch(condicion.falses, label2);
}

sentencia \rightarrow do sentencia₁ while (condicion);

sentencia \rightarrow do
 {
 label = newLabel();
 sentencia.code = label + ":";
 push_label(lcontrol, label);
 } sentencia₁ while (condicion);
 label1 = newLabel();
 label2 = newLabel();
 backpatch(condicion.trues, label1);
 backpatch(condicion.falses, label2);
 sentencia.code += label2 + ":";
}

```
sentencia → for ( sentencia1 ; condicion; sentencia2 ) sentencia3
```

```
sentencia → for ( sentencia1 ;  
    {  
        label = newLabel();  
        sentencia.code = label + ":";  
        push_label(lcontrol, label);  
    } condicion;  
    {  
        sentencia.code += get_first(condicion.trues) + ":";  
    } sentencia2 ) sentencia3  
    {  
        sentencia.code += get_first(condicion.trues) + ":";  
        label1 = newLabel();  
        label2 = newLabel();  
        backpatch(condicion.trues, label2);  
        backpatch(condicion.falses, label1);  
    }  
}
```

```
sentencia → parte_izq = expresion ;
```

```
sentencia → parte_izq = expresion ;  
    {  
        call_params = 0;  
        compatible = max_type(parte_izq.type, expresion.type);  
        if(compatible != -1) {  
            sentencia.code = asignar(parte_izq,expresion);  
        }  
    }  
}
```

```
sentencia → return expresion ;
```

```
sentencia → return expresion ;  
    {  
        if(return_type != 0 && return_type < 5) {  
            sentencia.code = "ret" + expresion.dir;  
        }  
    }  
}
```



```
sentencia → return ;
```

```
sentencia → return ;  
            { verify_type(return_type,0); }
```

```
sentencia → { sentencias1 }
```

```
sentencia → { sentencias }  
            {  
              sentencia = sentencias1;  
              label = newLabel();  
              backpatch(sentencia1, label);  
            }
```

```
sentencia → switch ( expresion ) { casos predeterm }
```

```
sentencia → switch ( expresion )  
            {  
              push_label(lcontrol,newLabel());  
              push_label(lcontrol,newLabel());  
              sentencia.code = "goto" + get_top_label_previous(lcontrol));  
            } { casos predeterm }  
            {  
              sentencia.code += get_top_label_previous(lcontrol) + ":";  
              while(stack_size(swatchesback) > 0) {  
                sw = stack_peek(swatchesback);  
                if (sw.link != predeterm ) break;  
                stack_pop(swatchesback, sw);  
                arg = expresion.dir + ".caso";  
                sentencia.code += "iff" + arg + "goto" + sw.label;  
              }  
              sentencias.code += pop_label(lcontrol) + ":";  
              pop_label(lcontrol);  
            }
```

```
sentencia → break ;
```

```
sentencia → break ;
```

```
sentencia → print expresion ;
```

```
sentencia → print expresion ;  
    {  
        i = newIndex();  
        sentencia = create_list(i);  
    }
```

```
sentif → else sentencia
```

```
sentencias → else sentencia //No se implementó.
```

```
casos → case : NUMERO sentencias casos1
```

```
casos → case : NUMERO  
    {  
        index = newLabel();  
        casos.code = index + ":";  
        sw = newSwitch();  
        sw.label = label;  
        sw.caso = NUMERO.val;  
        stack_push(switchesback,sw);  
    } sentencias  
    {  
        label = newLabel();  
        casos.code += "goto" + label;  
    } casos1  
    {  
        casos = casos1  
    }
```

$\text{casos} \rightarrow \epsilon$

$\text{casos} \rightarrow \epsilon \{ \text{casos} = \text{switch_call}; \}$

$\text{predeterm} \rightarrow \text{default} : \text{sentencia}$

$\text{predeterm} \rightarrow \text{default} : \text{sentencia}$

$\text{predeterm} \rightarrow \epsilon$

$\text{predeterm} \rightarrow \epsilon$

$\text{parte_izq} \rightarrow \text{ID}$

$\text{parte_izq} \rightarrow \text{ID}$
 {
 $\text{curr_env} = \text{stack_peek}(\text{envs});$
 if ($\text{depth_search}(\text{curr_env.symbols}, \text{ID}) \neq -1$) {
 $\text{parte_izq.dir} = \text{ID};$
 $\text{parte_izq.type} = \text{get_type}(\text{curr_env.symbols}, \text{ID});$
 }
 }

$\text{parte_izq} \rightarrow \text{var_arreglo}$

$\text{parte_izq} \rightarrow \text{var_arreglo}$
 {
 $\text{id} = \text{newExp}();$
 $\text{id.type} = \text{var_arreglo.type};$
 $\text{parte_izq} = \text{asignar}(\text{id}, \text{var_arreglo});$
 }

parte_izq \rightarrow ID₁ . ID₂

```

parte_izq  $\rightarrow$  ID1 . ID2
{
    curr_env = stack_peek(envs);
    if (depth_search(curr_env.symbols, ID) != -1
    && expresion.type == 5) {
        struct_content = get_struct_content(curr_env.symbols, ID1);
        if (depth_search(struct_content, ID2) != -1) {
            parte_izq.dir = newTemp();
            get_type(struct_content, ID2);
        }
    }
}

```

var_arreglo \rightarrow id [expresion]

```

var_arreglo  $\rightarrow$  id [ expresion ]
{
    curr_env = stack_peek(envs);
    if (depth_search(curr_env.symbols, ID) != -1
    && expresion.type == 2) {
        var_arreglo.arr = ID;
        base_dir = newExp();
        base_dir.type = 2;
        base_dir.dir = get_dir(curr_env.symbols, ID);
        curr_type = get_type(curr_env.symbols, ID);
        if ( curr_type != 5) {
            base_type = get_base(curr_env.types, curr_type);
            arr_index = expresion;
            var_arreglo.type = base_type;
            tam_act = newExp();
            tam_act.type = 2;
            tam_act.dir = get_tam(curr_env.types, base_type);
            curr_dir = math_function(arr_index, tam_act, *);
            var_arreglo.dir = math_function(base_dir, curr_dir, +).dir;
        }
    }
}

```

$\text{var_arreglo} \rightarrow \text{var_arreglo}_1 [\text{expresion}]$

$\text{var_arreglo} \rightarrow \text{var_arreglo}_1 [\text{expresion}]$

```

{
  if (expresion.type == 2 && var_arreglo1.type != -1 ) {
    curr_env = stack_peek(envs);
    base_dir = newExp();
    base_dir.type = 2;
    base_dir.dir = var_arreglo1.dir;
    curr_type = get_type(curr_env.symbols,ID);
    if ( curr_type != 5) {
      base_type = get_base(curr_env.types,var_arreglo1.type);
      arr_index = expresion;
      var_arreglo.type = base_type;
      tam_act = newExp();
      tam_act.type = 2;
      tam_act.dir = get_tam(curr_env.types,base_type);
      curr_dir = math_function(arr_index,tam_act,*);
      var_arreglo.dir = math_function(base_dir,curr_dir,+).dir;
    }
  }
}

```

$\text{expresion} \rightarrow \text{expresion}_1 + \text{expresion}_2$

$\text{expresion} \rightarrow \text{expresion}_1 + \text{expresion}_2$

```

{ expresion = math_function(expresion1, expresion2,+); }

```

$\text{expresion} \rightarrow \text{expresion}_1 - \text{expresion}_2$

$\text{expresion} \rightarrow \text{expresion}_1 - \text{expresion}_2$

```

{ expresion = math_function(expresion1, expresion2,-); }

```

$\text{expresion} \rightarrow \text{expresion}_1 * \text{expresion}_2$

$\text{expresion} \rightarrow \text{expresion}_1 * \text{expresion}_2$

```

{ expresion = math_function(expresion1, expresion2,*); }

```

$\text{expresion} \rightarrow \text{expresion}_1 / \text{expresion}_2$

$\text{expresion} \rightarrow \text{expresion}_1 / \text{expresion}_2$
 $\{ \text{expresion} = \text{math_function}(\text{expresion}_1, \text{expresion}_2, /); \}$

$\text{expresion} \rightarrow \text{expresion}_1 \% \text{expresion}_2$

$\text{expresion} \rightarrow \text{expresion}_1 \% \text{expresion}_2$
 $\{ \text{expresion} = \text{math_function}(\text{expresion}_1, \text{expresion}_2, \%); \}$

$\text{expresion} \rightarrow \text{var_arreglo}$

$\text{expresion} \rightarrow \text{var_arreglo}$
 $\{$
 $\text{id} = \text{newExpr}();$
 $\text{id.dir} = \text{var_arreglo.arr};$
 $\text{expresion} = \text{asignar}(\text{id}, \text{var_arreglo});$
 $\}$

$\text{expresion} \rightarrow \text{CAR}$

$\text{expresion} \rightarrow \text{CAR}$
 $\{$
 $\text{expresion.type} = 1;$
 $\text{expresion.dir} = \text{CAR};$
 $\}$

$\text{expresion} \rightarrow \text{CADENA}$

$\text{expresion} \rightarrow \text{CADENA}$
 $\{$
 $\text{expresion.type} = 6;$
 $\text{expresion.cadena} = \text{CADENA};$
 $\}$

expresion \rightarrow ID (parametros)

expresion \rightarrow ID { stack_push(func_calls, ID)}

```
( parametros ) {  
  curr_env = stack_peek(envs, curr_env)  
  if (depth_search(curr_env.symbols, ID) != -1) {  
    if(is_function(global_funcs, ID))  
      { rec = get_rec(global_funcs, ID) }  
    stack_pop(func_calls, curr_function);  
    expresion.dir = ID.dir;  
    expresion.type = get_type(curr_env.symbols,ID);  
  }  
}
```

condicion \rightarrow condicion₁ || condicion₂

```
condicion  $\rightarrow$  condicion1 ||  
{  
  condicion =  
  condicion.code = get_first(condicion1.falses) + "∨";  
} condicion2 {  
  label = newLabel();  
  backpatch(condicion1.falses, label);  
  condicion.trues = merge(condicion1.trues, condicion2.trues);  
  condicion.falses = condicion2.falses;  
}
```

$\text{condicion} \rightarrow \text{condicion}_1 \ \&\& \ \text{condicion}_2$

```
condicion → condicion1 &&
{
    condicion =
    condicion.code = get_first(condicion1.trues) + ":";
} condicion2 {
    label = newLabel();
    condicion.falses = merge(condicion1.falses, condicion2.falses);
    condicion.trues = condicion2.trues;
    backpatch(condicion1.trues, label);
}
```

$\text{condicion} \rightarrow ! \ \text{condicion}_1$

```
condicion → ! condicion1
{
    condicion.falses = condicion1.trues;
    condicion.trues = condicion1.falses;
}
```

$\text{condicion} \rightarrow (\ \text{condicion}_1 \)$

```
condicion → ( condicion1 )
{
    condicion = condicion1;
}
```

$\text{condicion} \rightarrow \text{condicion}_1 \ \text{relacional} \ \text{condicion}_2$

```
condicion → condicion1 relacional condicion2
{
    condicion = gen_cond_rel(condicion1, condicion2, relacional);
}
```


condicion \rightarrow TRUE

condicion \rightarrow TRUE
{
 dir = newIndex();
 condicion.dir = dir; condicion.trues = create_list(dir);
 condicion.code = gen_cond_goto(dir);
}

condicion \rightarrow FALSE

condicion \rightarrow FALSE
{
 dir = newIndex();
 condicion.dir = dir; condicion.falses = create_list(dir);
 condicion.code = gen_cond_goto(dir);
}

relacional \rightarrow >

relacional \rightarrow > { relacional = GT; }

relacional \rightarrow <

relacional \rightarrow < { relacional = LT; }

relacional \rightarrow >=

relacional \rightarrow >= { relacional = GE; }

relacional \rightarrow <=

relacional \rightarrow <= { relacional = LE; }

relacional $\rightarrow !=$

relacional $\rightarrow != \{ \text{relacional} = \text{NE}; \}$

relacional $\rightarrow ==$

relacional $\rightarrow == \{ \text{relacional} = \text{EQ}; \}$