

Compilación 2014 - 2015



Práctica de Compilación

Mikel Dalmau y Diego Lorenzo

22 de Mayo de 2015

Resumen

El siguiente documento comprende todo el proceso de especificación lexica, semántica y traducción a lenguaje intermedio que es necesario llevar a cabo para crear un compilador. Así, también se ha ampliado la gramática del lenguaje para aceptar expresiones booleanas.

Contenido

In	dice	1
1	Especificación Léxica y Autómata	2
2	Definición sintáctica del lenguaje	4
3	Atributos Definidos	6
4	Abstracciones Funcionales	7
5	ETDS	8
6	ETDS con Booleanos	11
7	Ejemplo de ejecución	15
8	Seguimiento del trabajo	16
9	Autoevaluación	16
10	Anexo 10.1 tokens.l	17 17 18

mdalmau002@ikasle.ehu.es

GIPUZKOAKO CAMPUSA



1 Especificación Léxica y Autómata

TIPO DE TOKEN	DESCRIPCION	EJEMPLOS	E. REGULAR
Comentario	Comienza con la secuencia (* y acaba en *) en medio cualquier cosa menos *).	(* ejemplo *)	\(* ([^*] *+[^*)])**+\)
Palabra Reservada	programs, comienzo, procedimiento, fin, entero, real, variables, in, out, si, entonces, hacer, hasta, romper, escribir_linea, leer		
Identificador	Letra seguido de letras y dígitos o guiones bajos de 1 en 1, no puede terminar en guión.	id, Id, id1, id_1, id_1, id_1, id_12_a	$[a-zA-Z] (-? [a-zA-Z0-9])^*$
Asignación	=		
Comparador	== <= >= < > /=		
Operador	+ - * /		
Separador	; , ()		
Blancos	Salto de línea, blanco, tabulador.		$[\ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \]$
Cte entera	Secuencia de dígitos.	1, 33344532, 0	[0-9] +
Cte real	Secuencia de dígitos con decimales y opcionalmente notación exponencial	0.1, 5.0, 45.23e+9, 45.23E-99, 1.234e2	$[0-9] + \setminus [0-9] +$ ([eE][+-]?[0-9] +)?

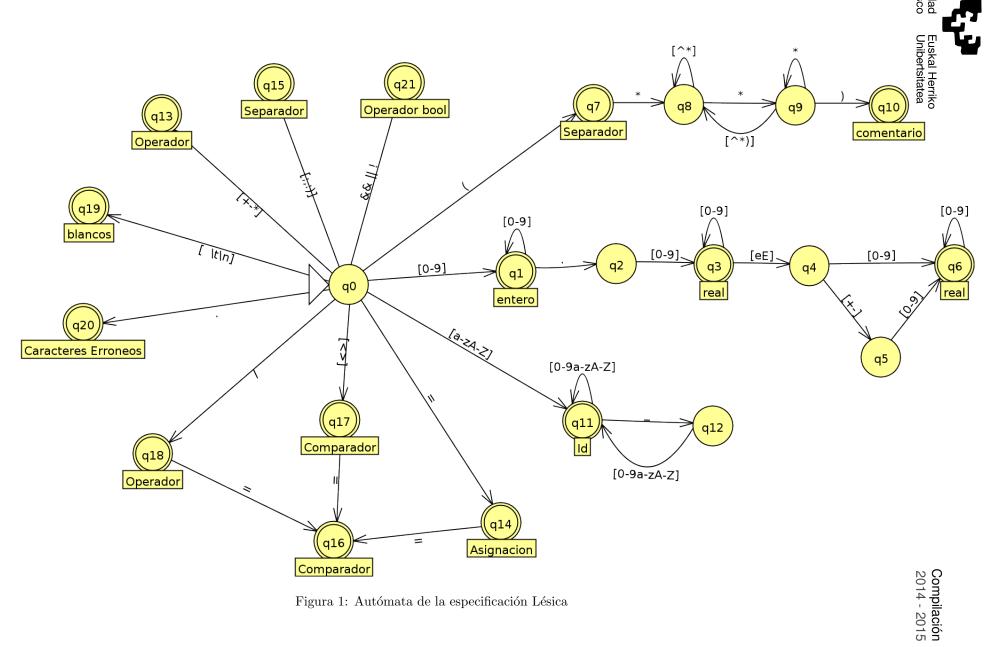


Figura 1: Autómata de la especificación Lésica



2 Definición sintáctica del lenguaje

Sea han añadido en color verde las produciones correspondientes a la ampliación de la gramática para el uso de booleanos booleanos.

```
programa \rightarrow programa id
              declaraciones
              decl_de_subprogs
              comienzo
              lista\_de\_sentencias
              fin;
declaraciones \rightarrow variables lista\_de\_ident : tipo ; declaraciones
lista_de_ident \rightarrow id resto_lista_id
resto_lista_id \rightarrow, id resto_lista_id
tipo \rightarrow entero \mid real
\operatorname{decl\_de\_subprogs} \to \operatorname{decl\_de\_subprograma} \operatorname{decl\_de\_subprogs}
decl_de_subprograma \rightarrow procedimiento id argumentos declaraciones comienzo lista_de_sentencias fin ;
argumentos \rightarrow ( lista_de_param )
lista_de_param \rightarrowlista_de_ident : clase_par tipo resto_lis_de_param
clase\_par \rightarrow in \mid out \mid in \ out
resto_lis_de_param \rightarrow; lista_de_ident : clase_par tipo resto_lis_de_param
lista_de_sentencias \rightarrow sentencia lista_de_sentencias
sentencia \rightarrow variable = expression;
               | si expresion entonces lista_de_sentencias fin ;
               hacer lista_de_sentencias hasta expresion fin;
               romper si expresion;
               leer (variable);
               escribir_linea ( expresion );
\mathrm{variable} \to \mathbf{id}
```



```
\text{expresion} \rightarrow \text{expresion} == \text{expresion}
               expresion > expresion
               expresion < expresion
               \text{expresion} \geq \text{expresion}
               {\rm expresion} \leq {\rm expresion}
               expresion \neq expresion
               expresion + expresion
               {\it expresion}\,-\,{\it expresion}
               expresion * expresion
               expresion / expresion
               expresion && expresion
               expresion || expresion
               expresion! expresion
               id
               num\_entero
               num\_real
              ( expresion )
```



3 Atributos Definidos

- programa: No terminal, no tiene atributo, es el comienzo de la gramática.
- declaraciones: No terminal, no tiene atributos, sirve para definir en que lugar del programa se situarán las declaraciones de variables.
- lista_de_ident: No terminal.
 - listaId: Es una lista que contiene identificadores y se utiliza en el terminal de las declaraciones.
- resto_lista_id: No terminal.
 - listaId: Es una lista que contiene identificadores y se utiliza en el terminal de las declaraciones.
- tipo: Terminal.
 - tipoVar: Un cadena de caracteres que indique si se trata de un entero o un real que son los dos únicos tipos de variables que utilizamos.
- decl_de_subprogs: No terminal, no tiene atributos.
- decl_de_subprograma: No terminal, no tiene atributos.
- argumentos: No terminal.
- lista_de_param: No terminal.
- clase_par: Terminal.
 - clasePar: Un cadena de caracteres que representa que tipo de argumento es, de entrada, de salida o de ambas, (in, out, in out).
- resto_lis_de_param: No terminal.
 - listaPar: Es una lista que por cada elemento contiene 3 datos, clase del parámetro (in, out, in out), identificador y tipo del parámetro (entero o real).
- lista_de_sentencias: No terminal.
 - exit: Lista de enteros que guarda la referencias a la línea final de las sentecias que son estructuras de control como hacer hasta, o romper si.
- sentencia: No terminal.
 - exit: Lista de enteros que guarda la referencias a la línea final de las sentecias que son estructuras de control como hacer hasta, o romper si.
- variable: Terminal.
 - nombre: Cadena de caracteres indicando el nombre de la variable.
- expresión: Terminal.
 - true: lista de enteros que contiene las referencias a las instrucciones que han sido evaluadas como verdaderas.
 - false: lista de enteros que contiene las referencias a las instrucciones que han sido evaluadas como falsas.
 - nombre: Cadena de caracteres de la expresión entera que luego se utiliza como parámetro de las funciones, completar, añadir_inst...
- M: Terminal.
 - ref: Entero que contiene la línea de la siguiente instrucción.



4 Abstracciones Funcionales

- añadir_inst(string): Añade una nueva instrucción que se forma a partir de una serie de cadenas de caracteres y se separan con el símbolo || para indicar un espacio en blanco.

 En el ETDS se ha utilizado sobre todo esta abstracción, y sirve para traducir instrucciones a lenguaje intermedio.
- añadir_declaraciones(lista , tipo): Por cada identificador de la lista de entrada, añade la siguiente instrucción:
 - id: tipo
- añadir(lista, nombre): Añade el nombre a la lista y devuelve la lista actualizada.
- inilista(nombre): Crea una lista con el "nombre" y devuelve la lista recién creada.
- completar(lista, entero): Completa las instrucciones referenciadas por cada número de la lista y luego completa la instrucción referenciada por el segundo parámetro.
- unir(lista_1,lista_2): Devuelve la unión de las dos listas recibidas como parámetro.
- añadir_parametros(listPar,listaId,string,string): Añade a la lista de parámetros cada identificador de la lista junto con su tipo y su clase.

5 ETDS

```
\operatorname{programa} \to \mathbf{programa} \ \mathbf{id}
                                        { a\tilde{n}adir\_inst(prog \parallel id.nombre); }
                 declaraciones
                 decl_de_subprogs
                 comienzo
                 lista_de_sentencias
                            { anadir_inst(halt | | ; }
declaraciones → variables lista_de_ident : tipo ;
                  { añadir_declaraciones( lista_de_ident.listaId , tipo.tipoVar); } declaraciones
lista\_de\_ident \rightarrow id resto\_lista\_id
                  { lista_de_ident.listaId := unir( resto_lista_id .listaId , tipo.tipoVar); }
resto_lista_id \rightarrow, id resto_lista_id
                  { resto_lista_id .listaId := unir( resto_lista_id .listaId , tipo.tipoVar); }
                          { resto_lista_id .listaId := lista_vacia(); }
tipo \rightarrow entero
                      \{ \text{ tipo.} tipo Var := "entero"; } 
                    \{ \text{ tipo.} tipo Var := "real"; \}
decl\_de\_subprogs \rightarrow decl\_de\_subprograma decl\_de\_subprogs
decl_de\_subprograma \rightarrow procedimiento id { añadir_inst(procedure || id. nombre); }
                 argumentos declaraciones comienzo lista_de_sentencias fin; { añadir_inst(endproc || ;) }
argumentos \rightarrow ( lista_de_param )
                 Ι ξ
lista_de_param \rightarrow lista_de_ident : clase_par tipo
{ añadir_parametros( lista_de_ident.listaId, clase_par.clasePar, tipo.tipoVar); } resto_lis_de_param
clase\_par \rightarrow in
                       \{ clase\_par.clasePar := "in"; \}
                          \{ clase\_par. clasePar := "out"; \}
                           \{ clase\_par.clasePar := "in out"; \}
               in out
resto_lis_de_param \rightarrow; lista_de_ident : clase_par tipo
{ añadir_parametros( lista_de_ident.listaId, clase_par.clasePar, tipo.tipoVar); } resto_lis_de_param
                 \mid \xi \mid
lista\_de\_sentencias \rightarrow sentencia lista\_de\_sentencias
                  { lista_de_sentencias.exit := unir(sentencia.exit , lista_de_sentencias.exit; );}
                  \{ lista\_de\_sentencias.exit := lista\_vacia(); ); \}
```

```
sentencia \rightarrow variable = expression;
                           \tilde{a} an \tilde{a} dir_inst(variable. nombre \parallel := \parallel expression. nombre \parallel ; );
                           sentencia.exit := lista\_vacia();
                 | si expresion entonces M lista_de_sentencias M fin ;
                           completar(expresion.true, M1.ref);
                           completar(expresion.false, M2.ref);
                           sentencia. exit := lista_de_sentencias. exit;
                 | hacer M lista_de_sentencias hasta expresion M fin ;
                           completar(expresion. true, M1. ref);
                           completar(expresion. false, M2.ref);
                           completar(lista_de_sentencias.exit, M2.ref);
                           sentencia.exit := lista\_vacia();
                 romper si expresion M;
                           completar(expresion.false, M.ref);
                           sentencia.exit := expresion.true;
                 | leer ( variable ) ;
                           anadir_inst(read | variable.nombre | ; );
                           sentencia.exit := lista\_vacia();
                 | escribir_linea ( expresion ) ;
                           anadir_inst(writeln || expresion.nombre || ; );
                           sentencia.exit := lista\_vacia();
variable \rightarrow id
                             \{ \text{ variable.} nombre := id.nombre; \}
expresion \rightarrow expresion == expresion
                           expression.true := inilista(obtenref());
                           expresion.false := inilista(obtenref() + 1);
                           \tilde{anadir}_{inst}(if \parallel expresion_1.nombre \parallel == \parallel expresion_2.nombre \parallel goto);
                           anadir_inst(goto);
                 | expresion > expresion
                           expresion.true := inilista(obtenref());
                           expresion. false := inilista(obtenref() + 1);
                           \tilde{anadir_inst}(if \parallel expresion_1.nombre \parallel > \parallel expresion_2.nombre \parallel goto);
                           anadir_inst(goto);
                  | expresion < expresion
```

```
expresion. false := inilista(obtenref() + 1);
                                                                                                                             \tilde{a} an \tilde{a} dir_inst(if \| \exp resion_1.nombre \| < \| \exp resion_2.nombre \| goto );
                                                                                                                             añadir_inst(goto);
                                                                               \mid expression \geq expression
                                                                                                                             expresion. true := inilista(obtenref());
                                                                                                                             expresion. false := inilista(obtenref() + 1);
                                                                                                                             \tilde{anadir}_{inst}(if \parallel expresion_1.nombre \parallel \geq \parallel expresion_2.nombre \parallel goto);
                                                                                                                             añadir_inst(goto);
                                                                               \mid expression \leq expression
                                                                                                                             expresion.true := inilista(obtenref());
                                                                                                                             expresion. false := inilista(obtenref() + 1);
                                                                                                                             \tilde{\text{anadir_inst}}(\text{if } || \text{ expresion}_1.nombre || \leq || \text{ expresion}_2.nombre || \text{ goto });
                                                                                                                             anadir_inst(goto);
                                                                                \mid expresion \neq expresion
                                                                                                                             expresion.true := inilista(obtenref());
                                                                                                                             expresion. false := inilista(obtenref() + 1);
                                                                                                                             \tilde{a} an \tilde{a} \tilde{b} \tilde{c} \tilde{b} \tilde{c} \tilde{b} \tilde{c} \tilde{c}
                                                                                                                             anadir_inst(goto);
                                                                                \mid expression + expression
                                                                                                                             expresion := nuevo_id();
                                                                                                                            \tilde{a} an \tilde{a} dir_inst(expression. nombre \parallel := \parallel \exp(n_1.nombre) + \parallel \exp(n_2.nombre);
                                                                               | expresion – expresion
                                                                                                                             expresion := nuevo\_id();
                                                                                                                             \tilde{anadir}_{inst}(expresion.nombre \parallel := \parallel expresion_{1}.nombre \parallel - \parallel expresion_{2}.nombre);
                                                                                 expresion * expresion
                                                                                                                             expresion := nuevo\_id();
                                                                                                                             \tilde{a} an \tilde{a} \tilde{b} \tilde{c} \tilde{c}
                                                                                expresion / expresion
                                                                                                                             expresion := nuevo\_id();
                                                                                                                             \tilde{anadir}_{inst}(expresion.nombre \parallel := \parallel expresion_{1}.nombre \parallel / \parallel expresion_{2}.nombre);
                                                                                                                             { expresion.nombre := id.nombre; }
                                                                                                                                                                                      { expresion.nombre := num_entero.nombre; }
                                                                                       num\_entero
                                                                                     num\_real
                                                                                                                                                                        \{ expresion.nombre := num\_real.nombre; \}
M \to \xi
                                                                                 \{ M.ref := obtenref(); \}
```

expresion.true := inilista(obtenref());

6 ETDS con Booleanos

```
{ a\tilde{n}adir\_inst(prog \parallel id.nombre); }
  programa \rightarrow programa id
                 declaraciones
                 decl_de_subprogs
                 comienzo
                 lista_de_sentencias
                            { anadir_inst(halt | | ; }
declaraciones → variables lista_de_ident : tipo ;
                 { añadir_declaraciones( lista_de_ident.listaId , tipo.tipoVar); } declaraciones
lista\_de\_ident \rightarrow id resto\_lista\_id
                 { lista_de_ident.listaId := unir( resto_lista_id .listaId , tipo.tipoVar); }
resto_lista_id \rightarrow, id resto_lista_id
                 { resto_lista_id .listaId := unir( resto_lista_id .listaId , tipo.tipoVar); }
                         { resto_lista_id .listaId := lista_vacia(); }
tipo \rightarrow entero
                      \{ \text{ tipo.} tipo Var := "entero"; } 
                    \{ \text{ tipo.} tipo Var := "real"; \}
decl\_de\_subprogs \rightarrow decl\_de\_subprograma decl\_de\_subprogs
decl_de\_subprograma \rightarrow procedimiento id { añadir_inst(procedure || id. nombre); }
                 argumentos declaraciones comienzo lista_de_sentencias fin; { añadir_inst(endproc || ;) }
argumentos \rightarrow ( lista_de_param )
                 Ι ξ
lista_de_param \rightarrow lista_de_ident : clase_par tipo
{ añadir_parametros( lista_de_ident.listaId, clase_par.clasePar, tipo.tipoVar); } resto_lis_de_param
                      { clase_par. clasePar := "in"; }
clase\_par \rightarrow in
                         \{ clase\_par. clasePar := "out"; \}
                           \{ clase\_par.clasePar := "in out"; \}
               in out
resto_lis_de_param \rightarrow; lista_de_ident : clase_par tipo
{ añadir_parametros( lista_de_ident.listaId, clase_par.clasePar, tipo.tipoVar); } resto_lis_de_param
                 \mid \xi \mid
lista\_de\_sentencias \rightarrow sentencia lista\_de\_sentencias
                 { lista_de_sentencias.exit := unir(sentencia.exit , lista_de_sentencias.exit; );}
                 \{ lista\_de\_sentencias.exit := lista\_vacia(); ); \}
```

```
sentencia \rightarrow variable = expression;
                           \tilde{a} an \tilde{a} dir_inst(variable. nombre \parallel := \parallel expression. nombre \parallel ; );
                           sentencia.exit := lista\_vacia();
                 | si expresion entonces M lista_de_sentencias M fin ;
                           completar(expresion.true, M1.ref);
                           completar(expresion.false, M2.ref);
                           sentencia. exit := lista_de_sentencias. exit;
                 | hacer M lista_de_sentencias hasta expresion M fin ;
                           completar(expresion. true, M1. ref);
                           completar(expresion.false, M2.ref);
                           completar(lista_de_sentencias.exit, M2.ref);
                           sentencia.exit := lista\_vacia();
                 romper si expresion M;
                           completar(expresion.false, M.ref);
                           sentencia.exit := expresion.true;
                 | leer ( variable ) ;
                           anadir_inst(read || variable.nombre || ; );
                           sentencia.exit := lista\_vacia();
                 | escribir_linea ( expresion ) ;
                           anadir_inst(writeln || expresion.nombre || ; );
                           sentencia.exit := lista\_vacia();
variable \rightarrow id
                      { variable.nombre := id.nombre; }
expression \rightarrow expression == expression
                           expresion.true := inilista(obtenref());
                           expresion.false := inilista(obtenref() + 1);
                           \tilde{anadir}_{inst}(if \parallel expresion_1.nombre \parallel == \parallel expresion_2.nombre \parallel goto);
                           anadir_inst(goto);
                 expression > expression
                           expresion.true := inilista(obtenref());
                           expresion.false := inilista(obtenref() + 1);
                           \tilde{anadir_inst}(if \parallel expresion_1.nombre \parallel > \parallel expresion_2.nombre \parallel goto);
                           añadir_inst(goto);
                 expresion < expresion
```

```
expresion.true := inilista(obtenref());
                           expresion. false := inilista(obtenref() + 1);
                           \tilde{a} an \tilde{a} \tilde{b} \tilde{c} \tilde{b} \tilde{c} \tilde{b} \tilde{c} \tilde{c}
                           anadir_inst(goto);
 \mid expression \geq expression
                           expresion.true := inilista(obtenref());
                           expresion. false := inilista(obtenref() + 1);
                           \tilde{\text{anadir}}_{\text{inst}}(\text{if } || \text{ expresion}_{1}.nombre || \ge || \text{ expresion}_{2}.nombre || \text{ goto });
                           añadir_inst(goto);
\mid expression \leq expression
                           expresion.true := inilista(obtenref());
                           expresion. false := inilista(obtenref() + 1);
                           \tilde{\text{anadir_inst}}(\text{if } || \text{ expresion}_1.nombre || \leq || \text{ expresion}_2.nombre || \text{ goto });
                           añadir_inst(goto);
\mid expression \neq expression
                           expresion.true := inilista(obtenref());
                           expresion. false := inilista(obtenref() + 1);
                           añadir_inst(if
|| expresion_1.nombre
|| \neq || expresion_2.nombre
|| goto );
                           añadir_inst(goto);
\mid expression + expression
                           expresion := nuevo\_id();
                          \tilde{anadir}_{inst}(expresion.nombre \parallel := \parallel expresion_{1}.nombre \parallel + \parallel expresion_{2}.nombre);
          }
| expresion – expresion
                           expresion := nuevo_id();
                           \tilde{anadir}_{inst}(expresion.nombre \parallel := \parallel expresion_1.nombre \parallel - \parallel expresion_2.nombre);
 expresion * expresion
                           expresion := nuevo\_id();
                           \tilde{a} an \tilde{a} dir_inst(expresion.nombre \parallel := \parallel expresion_1.nombre \parallel * \parallel expresion_2.nombre);
expresion / expresion
                           expresion := nuevo_id();
                           expresion && expresion
                           completar(expresion_1.true, M.ref)
                           expresion.true := expresion_2.true
                           expresion.false := unir(expresion_1.false, expresion_2.false)
```

```
| expresion || expresion
                        completar(expresion_1.false, M.ref)
                        expresion.true := unir(expresion_1.true, expresion_2.true)
                        expresion.false := expresion_2.false
               expresion ! expresion
                        expresion.true := expresion_1.false
                        expresion.false := expresion_1.true
                        \{ expresion.nombre := id.nombre; \}
                 id
                 num\_entero
                                    { expresion.nombre := num_entero.nombre; }
                                 { expresion.nombre := num_real.nombre; }
                 \mathbf{num\_real}
                (expresion)
                        expresion.true := expresion_1.true;
                        expresion.false := expresion_1.false;
                   }
\mathcal{M} \to \xi
                { M.ref := obtenref(); }
```

7 Ejemplo de ejecución

```
(* En esta prueba se comprueban las declaraciones de subprogramas *)
programa ejemplo_con_nombre_muy_largo
variables a, b, c : entero;
variables d, e : real;
procedimiento suma(x, y : in entero; resultado : in out entero; otro : out real)
   variables aux : entero;
   comienzo
      hacer
         aux = a; c = b;
aux = aux-1;
c = c+1;
      hasta aux /= 0 fin ;
  fin;
comienzo
  leer(a); leer(b);
  d = 1/b;
  e = 0.1e-1/a;
  (* suma(a,b,c); esto solo para aquellos que
                   traten llamadas a procedimientos *)
   c = c*(c*d)+e;
   escribir_linea(c*c);
fin;
```

```
./parser < ../Pruebas/PruebaBuena2.dat
ha comenzado...
                                               18: c=_t2;
1: prog ejemplo_con_nombre_muy_largo;
                                               19: if aux/=0 goto 13;
2: int a;
                                               20: goto 21;
3: int b;
                                               21: endproc;
4: int c;
                                               22: read a;
                                               23: read b;
5: real d:
                                               24: _t3:=1/b;
6: real e;
                                               25: d=_t3;
7: proc suma;
8: val_int x;
                                               26: _t4:=0.1e-1/a;
9: val_int y;
                                               27: e=_t4;
                                               28: _t5:=c*d;
10: ref_int resultado;
11: ref_real otro;
                                               29: _t6:=c*_t5;
12: int aux;
                                               30: _t7:=_t6+e;
13: aux=a;
                                               31: c=_t7;
                                               32: _t8:=c*c;
14: c=b;
15: _t1:=aux-1;
                                               33: write _t8;
16: aux=_t1;
                                               34: writeln;
17: _t2:=c+1;
                                               35: halt;
                                               ha finalizado BIEN...
```



8 Seguimiento del trabajo

En muchos casos las actividades se han realizado en pareja por lo que esas horas en realidad computan el doble para la dedicación de tiempo al proyecto, aunque esto puede parecer poco eficiente ya que se podría realizar el doble de trabajo en el mismo tiempo si se hace por separado, es conveniente por otra parte contar con un compañero para comprender mejor el trabajo.

Tarea	Mikel	Diego	Total
Especifiación Léxica	30'	30'	1h
Autómata	1h	30'	1h 30'
programar tokens.l	1h 30'	1h 30'	3h
programar sintaxis	2h 30'	2h	4h 30'
Definir Atributos	0	1h 30'	1h 30'
Definir Abstracciones	45'	1h	1h 45'
Funcionales	40	111	111 49
Definir ETDS	2h 30'	2h 15'	4h 45'
Programar ETDS	3h	1h	4h
Pruebas ETDS	0	1h	1h
Editar Documentación	3h	1h	4h
Total tras primera entrega	14h 45'	12h 15'	27h
Corregir ETDS	1h	1h	2h
Programar ETDS	5h 30'	4h	9h 30'
Total tras segunda entrega	21h 15'	17h 15'	38h 30'
Definir ETDS Booleanos	1h	1h	2h
Programar Booleanos	1h	1h	2h
Editar Documentación	3h	3h	6h
Total tras tercera entrega	25h 15'	21h 15'	46h 30'

9 Autoevaluación

Consideramos que hemos realizado una práctica correcta, bien desarrollada y bien documentada. Aunque no hemos podido alcanzar los objetivos adicionales que hubieramos querido creemos que hemos trabajado bien y estamos contentos con el resultado y sobre todo con lo aprendido. Valoramos nuestra páctica como un 8 sobre 10.

Bibliografía

• Alfred V.Aho, Ravi Sethi y Jeffrey D.Ullman, Compiladores, principios técnicas y herramientas.



10 Anexo

En las siguientes páginas adjuntamos el código más relevante de la práctica.

10.1 tokens.l

```
%option yylineno
 #include <string>
 #include <iostream>
 #include <vector>
#include <algorithm>
 using namespace std ;
#include "Aux.hpp"
 #include "parser.hpp"
 #define TOKEN(t) yylval.str = new std::string(yytext, yyleng) ; return t
 extern "C" int yywrap() { return(1) ; }
%}
%%
                             TOKEN (RPROGRAM) ;
programa
                             TOKEN (RBEGIN) :
comienzo
procedimiento fin
                           TOKEN (RPROCEDURE);
                             TOKEN(REND);
variables
                  TOKEN (RVAR);
entero
                  TOKEN (RINTEGER);
                  TOKEN (RFLOAT);
real
                TOKEN(RIN);
in
                TOKEN (ROUT);
out
                TOKEN(RIF);
TOKEN(RTHEN);
si
entonces
                   TOKEN (RBREAK);
romper
                TOKEN(RDO);
hasta
                TOKEN (RUNTIL);
                  TOKEN(RPUT_LINE);
TOKEN(RREAD);
escribir_linea
leer
           TOKEN (TCEQ);
" >= "
" <= "
" /= "
           TOKEN (TCGE);
           TOKEN (TCLE);
         TOKEN (TCNE);
TOKEN (TCLT);
" < "
">"
         TOKEN (TCGT);
" + "
" = "
         TOKEN (TPLUS);
         TOKEN (TMINUS);
             TOKEN (TMUL);
"/"
         TOKEN (TDIV);
"&&"
            TOKEN (TAND);
           TOKEN (TOR);
         TOKEN (TNOT);
u = u
              TOKEN (TASSIG);
             TOKEN (TSEMIC);
         TOKEN (TCOMMA);
         TOKEN (TCOLON);
         TOKEN (TLPAREN);
         TOKEN (TRPAREN);
\(\*([^*]|\*+[^*)])*\*+\)
                                                         ;
[ \t \n]
```

10.2 parser.y

```
%error-verbose
   #include <stdio.h>
   #include <iostream>
#include <vector>
#include <string>
   using namespace std;
   extern int yylex();
extern int yylineno;
extern char *yytext;
void yyerror (const char *msg) {
   printf("line %d: %s at '%s'\n", yylineno, msg, yytext) ;
}
   #include "Codigo.hpp"
#include "Aux.hpp"
   expresionstruct makecomparison(std::string &s1, std::string &s2, std::string &s3);
   expresionstruct makearithmetic(std::string &s1, std::string &s2, std::string &s3);
   Codigo codigo;
%}
%union {
    string *str;
     vector<string> *list ;
     expresionstruct *expr;
    int number ;
vector<int> *vectorInt ;
%token <str> TIDENTIFIER
%token <str> TINTEGER TFLOAT
%token <str> TMUL TPLUS TMINUS TDIV
%token <str> TCGE TCLE TCLT TCGT TCNE TCEQ
%token <str> TAND TOR TNOT
%token <str> TASSIG
%token <str> TSEMIC TCOMMA TCOLON TLPAREN TRPAREN
%token <str> RPROGRAM RPROCEDURE RBEGIN REND
%token <str> RVAR RINTEGER RFLOAT

%token <str> RIN ROUT RREAD RWRITE RPUT_LINE

%token <str> RIF RTHEN RDO RUNTIL RBREAK

%type <str> programa declaraciones clase_par tipo variable argumentos decl_de_subprogs decl_de_subprograma
%type <expr> expresion
%type <list> lista_de_ident resto_lista_id lista_de_param resto_lis_de_param
%type <vectorInt > lista_de_sentencias sentencia
%left TOR
%left TAND
%left TNOT
%nonassoc TCGE TCLE TCLT TCGT TCNE TCEQ %left TMINUS TPLUS
%left TMUL TDIV
%start programa
%%
programa : RPROGRAM
    TIDENTIFIER { codigo.anadirInstruccion("prog " + *\$2 + ";" ) ;}
```

```
declaraciones
    decl_de_subprogs
    RBEGIN
    lista_de_sentencias
   {
     if(!\$7->empty())
       yyerror("Sentencia break fuera de estructura, hacer-hasta");
       exit(0);
    REND TSEMIC { codigo.anadirInstruccion("halt;");
         codigo.escribir();}
declaraciones : RVAR lista_de_ident TCOLON tipo TSEMIC
    \{ {\tt codigo.anadirDeclaraciones} (*\\$^2, \ *\\$^4); \ {\tt delete} \ \ \S^2; \ {\tt delete} \ \ \S^4 \ ; \} \ \ {\tt declaraciones} 
lista_de_ident : TIDENTIFIER resto_lista_id
     \$\$ = \<mark>$2</mark> ;
          \$\$->insert(\$\$->begin(), *\\$1);
resto_lista_id : TCOMMA TIDENTIFIER resto_lista_id
     \$\$ = \$3;
     \$\$->insert(\$\$->begin(), *\$2);
   | { \$\$ = new vector<string>; }
tipo : RINTEGER { \$\$ = new string("int"); }
    RFLOAT { \$\$ = new string("real"); }
decl_de_subprogs : decl_de_subprograma decl_de_subprogs {}
   1 { }
decl_de_subprograma : RPROCEDURE TIDENTIFIER { codigo.anadirInstruccion("proc " + *\$2 + ";");}
     argumentos declaraciones
     RBEGIN lista_de_sentencias REND TSEMIC { codigo.anadirInstruccion("endproc;");}
argumentos : TLPAREN lista_de_param TRPAREN { }
   | { }
RIN ROUT { \$\$ = new string("in out"); }
resto_lis_de_param : TSEMIC lista_de_ident TCOLON clase_par tipo {codigo.anadirParametros(*\$2,*\$4,*\$5);} resto_l
| { \$\$ = new vector<int>; }
sentencia: variable TASSIG expresion TSEMIC
     codigo.anadir<br/>Instruccion(*\^{1} + *\^{2} + \^{3}->str + ";") ;
   delete \$1; delete \$3;
 \$\$ = new vector<int>;
 | RIF expresion RTHEN M lista_de_sentencias M REND TSEMIC
   codigo.completarInstrucciones(\$2->falses, \$6);
```

```
\$\$ = \$5;
  RDO M lista_de_sentencias RUNTIL expresion M REND TSEMIC
    \verb|codigo.completarInstrucciones(\$5-> trues, \ \\$2);|
    codigo.completarInstrucciones(\$5->falses, \$6);
    codigo.completarInstrucciones(*\$3, \$6);
    \$\$ = new vector<int>;
    RBREAK RIF expresion M TSEMIC
    {\tt codigo.completarInstrucciones(\$3-$falses, \$4)} \ ;
    \$\$ = new vector<int>;
      RREAD TLPAREN variable TRPAREN TSEMIC
    codigo.anadirInstruccion("read " + *\$3 + ";") ;
    \$\$ = new vector<int>;
   RPUT_LINE TLPAREN expresion TRPAREN TSEMIC
    codigo.anadirInstruccion("write " + \$3->str + ";") ;
codigo.anadirInstruccion("writeln;") ;
    \$\$ = new vector<int>;
variable : TIDENTIFIER \{ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \}
expresion :expresion TCEQ expresion{ \$\$ = new expresionstruct;
           *\$\$ = makecomparison(\$1->str,*\$2,\$3->str);
   delete \$1; delete \$3; }
| expresion TCGT expresion{ \$\$ = new expresionstruct;
           *\$\$ = makecomparison(\1->str,*\2,\3->str);
   delete \$1; delete \$3; }
| expression TCLT expression{ \$\$ = new expressionstruct;
           *\$\$ = makecomparison(\^1->str,*\^2,\^3->str);
          delete \$1; delete \$3; }
   | expresion TCGE expresion{ \$\$ = new expresionstruct;
          *\$\$ = makecomparison(\$1->str,*\$2,\$3->str); delete \$1; delete \$3; }
   | expresion TCLE expresion{ \$\$ = new expresionstruct;
           *\$\$ = makecomparison(\^{1}->str,*\^{2},\^{3}->str);
          delete \$1; delete \$3; }
   | expresion TCNE expresion{ \$\$ = new expresionstruct;
           *\$\$ = makecomparison(\1->str,*\2,\3->str);
   delete \$1; delete \$3; }
| expresion TPLUS expresion{ \$\$ = new expresionstruct;
           delete \S1; delete \S3; }
   expresion TMINUS expresion{ \$\$ = new expresionstruct;
          *\$\$ = makearithmetic(\$1->str,*\$2,\\$3->str);
delete \$1; delete \$3; }
   | expresion TMUL expresion{ \$\$ = new expresionstruct;
           *\$\$ = makearithmetic(\$1->str,*\$2,\$3->str);
          delete \$1; delete \$3; }
   | expresion TDIV expresion{ \$\$ = new expresionstruct;
           *\$\$ = makearithmetic(\1->str,*\2,\3->str);
   delete \$1; delete \$3; }
| expresion TAND M expresion
    \$\$ = new expresionstruct;
    codigo.completarInstrucciones(\$1->trues, \$3);
    \$\$->trues = \$4->trues;
\$\$->falses = *codigo.unir(\$1->falses, \$4->falses);
   expresion TOR M expresion
    \$\$ = new expresionstruct;
    codigo.completarInstrucciones(\$1->falses, \$3);
   \$\$->trues = *codigo.unir(\$1->trues, \$4->trues);
\$\$->falses = \$4->falses;
```