Componentes: Iker Pintado, Alvaro Rodrigo, Iker Hidalgo

Abstracciones Funcionales:

obtenref: código → ref_código

Descripción: Dado una estructura de código numerado devuelve la referencia a la instrucción inmediatamente siguiente.

Tipo de los argumentos:

código: Estructura numerada de Strings

añadir_inst: código x inst → código

Descripción: Dada una estructura de código numerado y una inst (String), escribe inst en la siguiente línea de la estructura de código.

Tipo de los argumentos:

código: Estructura numerada de Strings

inst: String

añadir_declaraciones: código x listaids x tipo → código

Descripción: Dados una estructura de código numerada, una lista de identificadores, y un tipo de dato, escribe las declaraciones en la estructura de código.

Tipo de los argumentos:

código: Estructura numerada de Strings

listaids: Lista de Strings

tipo: String

añadir: lista x elemento

Descripción: Dados una lista de elementos y un nuevo elemento, añade al inicio de la lista lista el elemento dado.

Tipo de los argumentos:

lista: Lista de elementos

elemento: cualquiera (booleano o int)

añadir_params: código x listaids x clase x tipo → código

Descripción: Dados una estructura de código numerada, una lista de identificadores, una clase, y un tipo de dato, escribe las declaraciones de los parámetros en la estructura de código.

Tipo de los argumentos:

código: Estructura numerada de Strings

listaids: Lista de Strings

clase: val/ref tipo: String

Componentes: Iker Pintado, Alvaro Rodrigo, Iker Hidalgo

unir: lista x lista → lista

Descripción: Dadas dos listas de elemento devuelve una lista que contiene todos los elementos de las dos listas iniciales.

Tipo de los argumentos:

lista: Lista de elementos

completar: lista_refs x ref_código

Descripción: Dados una lista de referencias del código y una referencia del código, completa las instrucciones goto que contienen las referencias de la lista con la referencia dada.

Tipo de los argumentos:

lista_refs: Lista de referencias del código.

ref_código: referencia de código

lista_vacia: → lista

Descripción: Inicializa una lista vacía

inilista: elemento → lista

Descripción: Dado un elemento inicializa una lista que contiene dicho elemento

Tipo de los argumentos:

elemento: elemento de cualquier tipo aceptado

nuevo_id: código → string

Descripción: Genera un nuevo identificador para una expresión

Tabla de atributos definidos

Atributos: (L: Léxico, S: Sintetizado)

Símbolo	Nombre	Tipo	L/S	Descripción
id	nom	string	L	Contiene la cadena de caracteres del id.
expresion	nom	string	S	Contiene la cadena de caracteres de la expresión.
	true	lista de enteros	S	Contiene las referencias a los goto's a rellenar si la expresión es cierta, en caso de que la expresión no sea booleana es una lista vacía.
	false	lista de enteros	S	Contiene las referencias a los gotos a rellenar si la expresión es falsa, en caso de que la expresión no sea booleana es una lista vacía.
bloque	exit	lista de enteros	S	Contiene las referencias de los goto's a completar para terminar la sentencia y simular un exit.
	conti	lista de enteros	S	Contiene las referencias de los goto's a completar para terminar la sentencia y simular un continue.
lista_sentencias	exit	lista de enteros	S	Contiene las referencias de los goto's a completar para terminar la sentencia y simular un exit.
	conti	lista de enteros	S	Contiene las referencias de los goto's a completar para terminar la sentencia y simular un continue.
sentencia	exit	lista de enteros	S	Contiene las referencias de los goto's a completar para terminar la sentencia y simular un exit.
	conti	lista de enteros	S	Contiene las referencias de los goto's a completar para terminar la sentencia y simular un continue.
М	ref	num entero	S	Contiene la referencia a una instrucción de código. Se utiliza para completar los goto.
lista_de_ident	inom	lista de strings	S	Contiene la lista de los identificadores
resto_lista_id	inom	lista de strings	S	Contiene la lista de los identificadores

tipo	clase	string	S	Cadena de carácteres que indica el tipo de numero (int o float)
clase_par	tipo	string	S	Cadena de caracteres que indica el tipo de la clase par (val o ref)
num_entero	nom	num entero	L	Contiene el valor numérico (entero)
num_real	nom	num real	L	Contiene el valor numérico (real)
variable	nom	string	S	Cadena de caracteres con el nombre de variable

ETDS:

```
M \rightarrow \xi { M.ref :=obtenref(); }
programa → def main (): { añadir_inst( proc main ) ;}
             bloque ppl { añadir inst( halt );}
bloque_ppl → decl_bl {
              decl de subprogs
              lista de sentencias
              }
bloque \rightarrow {
              lista de sentencias
           } {bloque.exit := lista de sentencias.exit;
                 bloque.conti := lista de sentencias.conti;}
decl\_bl \rightarrow let declaraciones in
       Ιξ
declaraciones → declaraciones ; lista de ident : tipo
              {añadir_declaraciones(lista_de_ident.lnom, tipo.clase)}
              | lista de ident : tipo
              {añadir_declaraciones(lista_de_ident.lnom, tipo.clase)}
lista de ident \rightarrow id resto lista id
{lista_de_ident.lnom := añadir(resto_lista_id.lnom,id.nom);}
resto lista id \rightarrow, id resto lista id
{resto lista id.lnom := añadir(resto lista id1.lnom,id.nom);}
                |ε {resto lista id := lista vacía(); }
tipo \rightarrow integer \{tipo.clase := "int";\}
       | float | {tipo.clase := "real";}
decl de subprogs → decl de subprograma decl de subprogs
            |ξ
decl de subprograma →def id {añadir inst( proc || id.nom);}
                     argumentos: bloque ppl {añadir inst( endproc || id.nom);}
```

```
Componentes: Iker Pintado, Alvaro Rodrigo, Iker Hidalgo
argumentos \rightarrow ( lista de param )
           |ξ
lista_de_param → lista_de_ident : clase_par tipo
{ añadir params(lista de ident.lnom, clase par.tipo, tipo.clase); }
                   resto lis de param
clase par → € {clase par.tipo := "val";}
           & {clase par.tipo := "ref";}
resto lis de param → ; lista de ident : clase par tipo
{ añadir params(lista de ident.lnom, clase par.tipo, tipo.clase); }
                        resto lis de param
                    Ιξ
lista de sentencias → sentencia lista de sentencias
      { lista de sentencias.exit := unir(sentencia.exit,lista de sentencias.exit) ;
        lista de sentencias.conti := unir(sentencia.conti,lista de sentencias.conti); }
                     ١ξ
                    {lista de sentencias.exit := lista vacía() ;
                      lista de sentencias.conti := lista vacía();}
sentencia → variable = expresion ;{añadir_inst(variable.nom || := || expresion.nom);
                                    sentencia.exit := lista vacía();
                                    sentencia.conti := lista_vacía(); }
          if expresion: M bloque M
          {completar(expresion.true,M1.ref);
          completar(expresion.false,M2.ref);
          sentencia.exit := bloque.exit;
          sentencia.conti := bloque.conti;}
          | forever : M bloque M
          {añadir inst(goto || M1.ref);
          completar(bloque.exit, M2.ref + 1);
          sentencia.exit := lista vacía();
          sentencia.conti := bloque.conti;}
          | while M expresion : M bloque M
          {añadir inst(goto || M1.ref);}
          else: bloque M
          {completar(expresion.true, M2.ref);
          completar(expresion.false, M3.ref + 1);
          completar(bloque1.exit, M3.ref +1);
```

```
Componentes: Iker Pintado, Alvaro Rodrigo, Iker Hidalgo
          completar(bloque1.conti, M1.ref);
          completar(bloque2.exit, M4.ref);
          completar(bloque2.conti, M1.ref);
          sentencia.exit := lista vacia();
          sentencia.conti := lista_vacia();}
          | break if expresion M; {
          completar(expresion.false, M1.ref);
          sentencia.exit := expresion.true;
          sentencia.conti := lista vacía();}
          | continue;{sentencia.conti := inilista(obtenref());
          sentencia.exit := lista vacia();
          añadir inst(goto); }
          | read ( variable ); {añadir inst( read || variable.nom);
          sentencia.exit := lista vacía();
          sentencia.cont := lista vacía();}
          | println ( expresion ); { añadir inst(write || expresion.nom );
          añadir inst( writeln );
          sentencia.exit := lista vacía();
          sentencia.cont := lista vacía();}
variable \rightarrow id {variable.nom := id.nom}
expresion → expresion == expresion{expresion.nom := "";
          expresion.true := inilista(obtenref());
          expresion.false := inilista(obtenref()+1);
          añadir inst(if || expresion1.nom || == || expresion2.nom || goto);
          añadir inst(goto); }
            | expresion > expresion{expresion.nom := "";
            expresion.true := inilista(obtenref());
          expresion.false := inilista(obtenref()+1);
          añadir inst(if || expresion1.nom || > || expresion2.nom || goto);
          añadir inst(goto);}
            | expresion < expresion(expresion.nom := "";</pre>
            expresion.true := inilista(obtenref());
          expresion.false := inilista(obtenref()+1);
          añadir_inst(if || expresion1.nom || < || expresion2.nom || goto);
          añadir inst(goto);}
            | expresion >= expresion{expresion.nom := "";
            expresion.true := inilista(obtenref());
          expresion.false := inilista(obtenref()+1);
          anadir inst(if || expresion1.nom || >= || expresion2.nom || goto);
          añadir inst(goto);}
```

Componentes: Iker Pintado, Alvaro Rodrigo, Iker Hidalgo

```
| expresion <= expresion{expresion.nom := nuevo id();</pre>
 expresion.true := inilista(obtenref());
expresion.false := inilista(obtenref()+1);
anadir inst(if || expresion1.nom || <= || expresion2.nom || goto);
añadir_inst(goto); }
 expresion /= expresion {expresion.nom := "";
 expresion.true := inilista(obtenref());
expresion.false := inilista(obtenref()+1);
anadir inst(if || expresion1.nom || /= || expresion2.nom || goto);
añadir inst(goto); }
 expresion + expresion {expresion.nom := nuevo id();
anadir inst(expresion.nom || := || expresion1.nom || + || expresion2.nom);
expresion.true := lista_vacía();
expresion.false := lista vacía(); }
 expression - expression {expression.nom := nuevo id();
añadir inst(expresion.nom || := || expresion1.nom || - || expresion2.nom);
expresion.true := lista vacía();
expresion.false := lista vacía(); }
 expresion * expresion {expresion.nom := nuevo id();
añadir_inst(expresion.nom || := || expresion1.nom || * || expresion2.nom);
expresion.true := lista vacía();
expresion.false := lista vacía(); }
 expresion / expresion {expresion.nom := nuevo id();
anadir inst(expresion.nom || := || expresion1.nom || / || expresion2.nom);
expresion.true := lista vacía();
expresion.false := lista vacía(); }
 I variable
               {expresion.nom := variable.nom;
expresion.true := lista vacía();
expresion.false := lista vacía();}
 | num entero {expresion.nom := num entero.nom;
expresion.true := lista vacía();
expresion.false := lista_vacía();}
                 {expresion.nom := num real.nom;
 | num real
expresion.true := lista vacía();
expresion.false := lista vacía();}
 (expresion) {expresion.nom := expresion1.nom;
expresion.true := expresion1.true;
expresion.false := expresion1.false;}
```

Prueba 1: Árbol decorado y resultado

Programa:

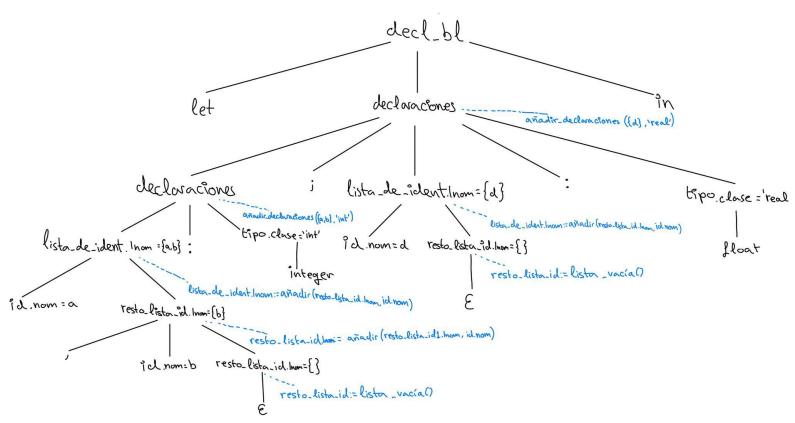
.

.

let a,b: integer; d: float in{

.

Árbol decorado (mejor calidad al final del documento):



Código intermedio generado:

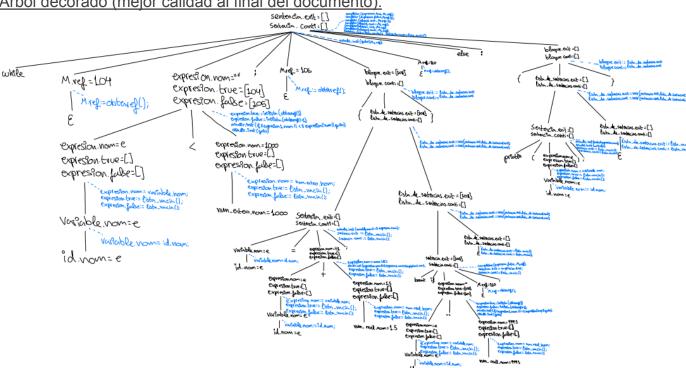
- 1. .
- 2. int a;
- 3. int b;
- 4. real d;
- 5. .
- 6. .
- 7. .

Prueba 2: Árbol decorado y resultado

Programa:

```
while e < 1000 :{
 e = e + 1.5
 break if e == 999.5;
} else :{
  println(e);
```

Árbol decorado (mejor calidad al final del documento):



Código intermedio generado:

```
101. .
102. .
103. .
104. if e <1000 goto 106;
105. goto 111;
106. t1 := e + 1.5;
107. e := t1;
108. if e == 999.5 goto 111;
```

109. goto 110

110. goto 104

111. write e;

112. writeln;

113. .

114. .

115. .

