## Guia 7

May 2024

## 1. Ejercicio 1

```
NodoLista< T > es struct <
val: T,
siguiente: NodoLista< T >

Modulo ListaEnlazada< T > Implementa Secuencia< T >
var primero: NodoLista< T >
var ultimo: NodoLista< T >
var longitud: Z

proc nuevaListaVacia () : ListaEnlazada< T >

var res: ListaEnlazada

ver res: ListaEnlazada

res.primero := null
res.ultimo := null
res.longitud := 0
return res
```

#### ■ Complejidad O(1)

proc agregarAdelante (inout l:ListaEnlazada< T >, in t:T)

```
var nuevo: NodoLista nuevo.val := t
nuevo.siguiente := l.primero

if (l.longitud == 0) do
l.primero := nuevo
l.ultimo := nuevo
else
l.primero := nuevo
endif
l.longitud += 1
```

### ■ Complejidad O(1)

proc agregarAtras (inout l:ListaEnlazada< T >, in t:T)

```
var nuevo: NodoLista<T>
nuevo.val := t
nuevo.siguiente := null

if (l.longitud == 0) do
l.primero := nuevo
l.ultimo := nuevo
else
l.ultimo.siguiente := nuevo
l.ultimo := nuevo
endif
l.longitud += 1
```

#### • Complejidad O(1)

```
proc eliminar (inout l:ListaEnlazada< T >, in i:\mathbb{Z})
   var j: int
   var actual: NodoLista<T>
   var anterior: NodoLista<T>
   j := 0
   actual := 1.primero
   while (j < i) do
         anterior := actual
         actual := actual.siguiente
10
         j := j + 1
11
   endwhile
13
   if (actual == 1.primero) do
14
      1.primero := actual.siguiente
      actual.siguiente := null
16
   else if (actual == 1.ultimo) do
17
       anterior.siguiente := null
18
       l.ultimo := anterior
   else
20
       anterior.siguiente := actual.siguiente
21
       actual.siguiente := null
```

#### Complejidad O(n)

```
proc pertenece (in l:ListaEnlazada< T >,in t:T) : Bool

var actual: NodoLista<T>
var i: int

i := 0
actual := l.primero
```

```
while (i < 1.longitud) do

if (actual.val == t)

return true

else

actual := actual.siguiente

i := i + 1

endwhile

if (actual != null) do

return actual.val == t

else

return false
```

• Complejidad O(n)

■ Complejidad O(n)

```
proc concatenar (inout l1:ListaEnlazada< T>, in l2:ListaEnlazada< T>)

1 | l1.ultimo.siguiente := l2.primero
| l1.ultimo := l2.ultimo
```

■ Complejidad O(1) pero se crea aliasing (para evitarlo deberia copiar todo pero la complejidad seria O(m))

```
proc sublista (in l:ListaEnlazada<T>, in inicio:\mathbb{Z},in fin:\mathbb{Z}) : ListaEnlazada<T>
<sup>1</sup> var res: ListaEnlazada<\mathbb{Z}
<sup>2</sup> var i: int
<sup>3</sup> var f: int
```

var actual: NodoLista<T>

```
i := 0
  f := 0
  primero := 1.primero
   ultimo := 1.primero
   while (i < inicio) do
11
         primero := primero.siguiente
12
         i := i + 1
   endwhile
   while (f < fin) do
         ultimo := ultimo.siguiente
         f := f + 1
   endwhile
19
   res.primero := primero
   res.ultimo := ultimo
  res.longitud := |fin - inicio| + 1
```

Complejidad O(n)

## 2. Ejercicio 2

- Con el primer nodo debo poder recorrer toda la lista hasta llegar al ultimo.
- La longitud debe ser igual a la cantidad de Nodos.
- El siguiente de ultimo apunta siempre a null.

## 3. Ejercicio 3

```
\begin{array}{l} {\rm NodoLista} < T > {\rm es~struct} < \\ {\rm val:~T}, \\ {\rm siguiente:~NodoLista} < T > \\ {\rm anterior:~NodoLista} < T > \\ > \end{array}
```

```
 Modulo Lista
Doble
Enlazada<br/><T>Implementa Secuencia<br/><T>var primero: Nodo
Lista<br/><T>var ultimo: Nodo
Lista<br/><T>var longitud: \mathbb Z
```

- Con el primer Nodo debo poder llegar al ultimo y viceversa.
- La longitud debe indicar la cantidad de nodos.
- El anterior de primero debe ser null y el siguiente de ultimo debe ser null, nadie tiene como siguiente al primero y el nadie tiene como anterior a Ultimo.

proc agregarAdelante (inout l:ListaDobleEnlazada< T >, in t:T)

```
var nuevo: NodoLista<T>
  nuevo := new NodoLista()
  nevo.val := t
   if (1.longitud == 0) do
      l.primero := nuevo
      l.ultimo := nuevo
      l.longitud := 1
10
   else
11
     nuevo.siguiente := l.primero
12
      l.primero.anterior := nuevo
13
      l.primero := nuevo
14
      1.longitud := 1.longitud + 1
   endif
```

#### ■ Complejidad O(1)

```
var nuevo: NodoLista<T>
nuevo := new NodoLista<T>()
nuevo.val := t

if (l.longitud == 0) do
l.primero := nuevo
l.ultimo := nuevo
l.longitud := 1

else
l.ultimo.siguiente := nuevo
nuevo.anterior := l.ultimo
l.ultimo := nuevo
```

proc agregarAtras (inout l:ListaDobleEnlazada< T >, in t:T)

#### ■ Complejidad O(1)

endif

1.longitud := 1.longitud + 1

proc eliminar (inout l:ListaDobleEnlazada< T >, in e: $\mathbb{Z}$ )

```
var i: int
   var actual := NodoLista<T>
   i := 0
   actual := new NodoLista < T > ()
   actual := 1.primero
   while (i < e) do
         actual := actual.siguiente
         i := i + 1
10
   endwhile
11
   if (actual == 1.primero) do
13
      1. primero := 1. primero. siguiente
14
      1.primero.anterior := null
      1.\log itud := 1.\log itud - 1
17
   else if (actual == 1.ultimo) do
18
      l.ultimo := l.ultimo.anterior
      l.ultimo.siguiente := null
20
      1.\log itud := 1.\log itud - 1
21
   else
23
      actual.siguiente.anterior := actual.anterior
24
      actual.anterior.siguiente := actual.siguiente
25
      1.\log itud := 1.\log itud - 1
   endif
```

#### ■ Complejidad O(1)

• Obtener y Pertenece es igual que Lista Simple Enlazada con la misma complejidad.

 $\verb|proc sublista| (in l:ListaDobleEnlazada<|T>, in inicio:\mathbb{Z}, in fin:\mathbb{Z}): ListaDobleEnlazada<|T>$ 

```
var res: ListaDobleEnlazada</br>
res := new nuevaListaVacia()

var i: int
var actual: NodoLista</br>
i := 0
actual := new NodoLista</br>
actual := l.primero

while (i < inicio) do
actual := actual.siguiente
i := i + 1
endwhile
```

```
res.primero := actual
res.primero.anterior := null

while (i < fin ) do
actual := actual.siguiente
i := i + 1
endwhile

res.ultimo := actual
res.ultimo.siguiente := null
res.longitud := fin - inicio + 1

return res
```

Complejidad O(n)

```
proc concatenar (inout l1:ListaDobleEnlazada< T >, in l2:ListaDobleEnlazada< T >)
```

■ Complejidad O(1) Pero!! genera aliasing, si quiero evitar aliasing deberia copiar los elementos de l2 a l1 pero la complejidad cambiaria a O(n)

• El invariante queda igual solo que ahora el siguiente de ultimo debe ser el primer Nodo.

```
proc nuevaListaVacia () : ListaCircular<T >
var res: ListaCircular<T >
res := new ListaCircular <T >
```

```
res.primero := null
```

```
res.ultimo := null
res.longitud := 0
return res
```

#### ■ Complejidad O(1)

```
proc agregarAdelante (inout l:ListaCircular< T >, in t:T)
   var nuevo: NodoLista<T>
   nuevo := \mathbf{new} NodoLista<\mathbb{D}
   nuevo.val := t
   if (1.\log itud = 0) do
      l.primero := nuevo
      l.ultimo := nuevo
      l.utlimo.siguiente := nuevo
      l.longitud := 1
10
11
   else
12
      nuevo.siguiente := 1.primero
13
      l.primero := nuevo
14
      l.ultimo.siguiente := nuevo
      1.longitud := 1.longitud + 1
16
   \quad \mathbf{endif} \quad
```

#### ■ Complejidad O(1)

```
\verb|proc agregarAtras| (inout $l$:ListaCircular<|T>, in $t$:T)
```

```
var nuevo: NodoLista<T>
   nuevo := \mathbf{new} NodoLista<\mathbb{D}
   nuevo.val := t
   if (1.longitud == 0) do
      l.primero := nuevo
      l.ultimo := nuevo
      l.ultimo.siguiente := nuevo
      l.longitud := 1
10
11
   else
12
      l.ultimo.siguiente := nuevo
      nuevo.siguiente := l.primero
14
      l.ultimo := nuevo
15
      1.longitud := 1.longitud + 1
   endif
```

#### ■ Complejidad O(1)

return res

```
proc concatenar (inout l1:ListaCircular < T >, in l2:ListaCircular < T >)
   if (11.longitud = 0) do
       11.primero := 12.primero
       l1.ultimo := l2.ultimo
       11.longitud := 12.longitud
   else if (12.longitud != 0) do
       11.ultimo.siguiente := 12.primero
       l1.ultimo := l2.ultimo
       11.ultimo.siguiente := 11.primero
10
       1.\log itud := 11.\log itud + 12.\log itud
11
   else
13
      skip
14
   endif
   ■ Complejidad O(1) Pero se crea aliasing, bla bla:P
proc subsecuencia (in l1:ListaCircular< T >, in inicio,in fin) : ListaCircular< T >
   var i: int
   var res: ListaCircular \( \mathbb{T} \)
   var actual: NodoLista<
   i := 0
   actual := 1.primero
   while (i < inicio) do
         actual := actual.siguiente
         i := i + 1
   endwhile
11
   res.primero := actual
13
   while (i < fin) do
         actual := actual.siguiente
16
         i := i + 1
   endwhile
   res.ultimo := actual
   res.ultimo.siguiente := res.primero
   res.longitud := fin - inicio + 1
```

#### Complejidad O(n)

```
NodoLista< T > es struct {
         datos: Array< T >
         sig: NodoLista< T >
         ant: NodoLista< T >
         largo: Z
   }
  • Agregue la variable largo para ahorrarme escribir dos variables en listaArr que me digan que posiciones
     estan usadas en los array y voy a establecer el largo de los array en 10 pero podria hacerlo mas dinamico.
   Modulo ListaArr< T > Implementa Secuencia< T >
         var primero: NodoLista< T >
         var ultimo: NodoLista< T >
         var total: Z
proc nuevaListaVacia () : ListaArr< T >
   var res: ListaArr<
  res := new ListaArr<T>()
  res.primero := null
  res.ultimo := null
  res.total := 0
  return res
proc agregarAdelante (inout l:ListaArr< T >, in t:T)
   if (1.total == 0) do
      var nuevo: NodoLista<I>
      nuevo := new NodoLista<T>(10)
      nuevo.datos[0] := t
      l.primero := nuevo
      l.ultimo := nuevo
      l.primero.largo := 1
   else if (1.primero.largo == 10) do
11
      var nuevo: NodoLista<I>
12
13
      nuevo := \mathbf{new} NodoLista<T>(10)
14
     nuevo.datos[0] := t
15
16
      1.primero.anterior := nuevo
      nuevo.siguiente := 1.primero
18
      l.primero := nuevo
19
      l.primero.largo := 1
20
```

```
21
   else
      var i: int
23
24
      i := l.primero.largo - 1
      while (i >= 0) do
26
            l.primero.datos[i + 1] := l.primero.datos[i]
27
             i := i - 1
      endwhile
29
30
      1.\text{primero.datos}[0] := t
31
      l.primero.largo := l.primero.largo + 1
33
   endif
34
   l.total := l.total + 1
proc agregarAtras (inout l:ListaArr< T >, in t:T)
   if (1.total = 0) do
      var nuevo: NodoLista<
2
3
      nuevo := \mathbf{new} NodoLista<T>(10)
      nuevo.datos[0] := t
      l.primero := nuevo
      l.ultimo := nuevo
      l.primero.largo := 1
9
10
   else if (l.primero == l.ultimo) do
12
      if (1.primero.largo < 10) do
13
         1.primero.datos[1.primero.largo] := t
         l.primero.largo := l.primero.largo + 1
15
      else
16
         var nuevo: NodoLista<T>
17
18
         nuevo := \mathbf{new} NodoLista<T>(10)
19
         nuevo.datos[0] := t
20
21
         l.primero.siguiente := nuevo
         nuevo.anterior := 1.primero
23
         l.ultimo := nuevo
24
         l.ultimo.largo := 1
       endif
26
   else
27
      if (l.ultimo.largo == 10) do
         var nuevo: NodoLista<T>
29
30
         nuevo := \mathbf{new} NodoLista<T>(10)
31
         nuevo.datos[0] := t
```

```
33
         l.ultimo.siguiente := nuevo
         nuevo.anterior := 1.ultimo
35
         l.ultimo := nuevo
         l.ultimo.largo := 1
38
      else
39
         1. ultimo.datos[1. ultimo.largo] := t
         l.ultimo.largo := l.ultimo.largo + 1
   endif
42
   l.total := l.total + 1
proc eliminar (inout l:ListaArr< T >, in e:\mathbb{Z})
| eliminarNodo(l.primero,e)
proc eliminarNodo (inout actual:NodoLista< T >, in e:\mathbb{Z})
   if (e < actual.largo) do
      if (actual.datos[e] != null) do
         actual.datos[e] := actual.datos[actual.largo - 1]
         var i: int
         i := e
         while (i < actual. largo - 1) do
               var valor: int
10
               valor := actual[i]
11
               actual[i] := actual[i+1]
               actual[i+1] := valor
13
               i := i + 1
         endwhile
16
      else
17
         eliminarNodo(actual.siguiente, e – actual.largo)
18
      endif
19
    else
20
       eliminarNodo(actual.siguiente, e - 10)
21
    endif
proc pertenece (in l:ListaArr< T >, in t:T) : Bool
1 | perteneceNodo(l.primero,t)
proc perteneceNodo (in actual:NodoLista< T >, in t:T) : Bool
   if (actual = null) do
      return false
   else
      var i: int
```

```
i := 0
      while (i < actual.largo) do
            if (actual.datos[i] == t) do
               return true
            else
10
               skip
11
            endif
            i := i + 1
13
       endwhile
14
   endif
15
   return perteneceNodo(actual.siguiente,t)
proc obtener (in l:ListaArr< T >, in e:\mathbb{Z}) : T
1 | obtenerElem(l.primero,t)
proc obtenerElem (in actual: NodoLista< T >, in e:\mathbb{Z}): T
   if (e < actual.largo) do
      if (actual.datos[e] != null) do
         return actual.datos[e]
      else
         return obtenerElem(actual.siguiente, e – actual.largo)
   else
6
      return obtenerElem(actual.siguiente, e - 10)
```

## 4. Ejercicio 4

 $_{1}$  | return c.longitud == 0

- a) Usaria el modulo ListaDeArr ya que como las secuencias no son acotadas quiero que agregar tenga costo O(1).

```
proc encolar (inout c:ColaImpl< T >, in t:T)
1 | c.datos.agregarAtras(t)
_{2} | c.longitud := c.longitud + 1
    proc desencolar (inout c:ColaImpl< T >): T
  var res: T
  res := c.datos.obtener(0)
  c.datos.eliminar(0)
  c.longitud := c.longitud - 1
  return res
    proc proximo (in c:ColaImpl< T >): T
  var res: T
  res := c.datos.obtener(0)
  return res
  ■ c) Modulo ConjImpl< T >implementa Conjunto< T >
          var datos: ListaEnlazada< T >
          var longitudo: Z
    proc conjVacio () : ConjImpl
  var res: ConjuntoImpl
  res.datos := nuevaListaVacia()
  res.longitud := 0
  return res
    proc pertenece (in c:ConjImpl, in t:T) : Bool
1 | return c.datos.pertenece(t)
    proc agregar (inout c:ConjImpl, in t:T)
  if (c.datos.pertenece(t) = false) do
     c.datos.agregarAdelante(t)
     c.longitud := c.longitud + 1
  else
     skip
  endif
    proc sacar (inout c:ConjImpl, in e:T)
 |c.datos.eliminar(e)|
 c.longitud := c.longitud - 1
```

```
proc unir (inout c1:ConjImpl, in c2:ConjImpl)
   if (c1.longitud == 0) do
      c1.datos := c2.datos
2
      c1.longitud := c2.longitud
  else if (c2.longitud != 0) do
     var i: int
      i := 0
      while (i < c2.longitud) do
            if (c1.datos.pertenece(c2.datos.obtener(i)) == false) do
               c1.datos.agregarAdelante(c2.datos.obtener(i))
11
               c1.longitud := c1.longitud + 1
12
            else
13
               skip
            endif
15
            i := i + 1
16
       endwhile
17
   else
      skip
19
  endif
    proc restar (inout c1:ConjImpl, in c2:ConjImpl)
  var i: int
  i := 0
  while (i < c1.longitud) do
         if (c2.datos.pertenece(c1.datos.obtener(i)) = true) do
             c1.datos.eliminar(i)
             c1.longitud := c1.longitud - 1
         else
             skip
         endif
10
            i := i + 1
11
      endwhile
12
    proc intersecar (inout c1:ConjImpl, in c2:ConjImpl)
   if (c1.datos.longitud == 0 \mid \mid c2.datos.longitud == 0) do
      c1.datos := c.datos.nuevaListaVacia()
      c1.longitud := 0
3
  else
     var i: int
      i := 0
      while (i < c1.longitud) do
10
            if (c2.datos.pertenece(c1.datos.obtener(i)) do
11
12
```

```
c1.datos.eliminar(i)
                c1.longitud := c1.longitud - 1
14
            else
15
               skip
            endif
17
            i := i + 1
18
       endwhile
19
   endif
    proc agregarRapido (inout c:ConjImpl, in t:T)
1 | c.datos.agregarAdelante(t)
    proc tamanio (in c:ConjImpl) : Z
   var res: int
   res := c.datos.longitud
   return res
  ■ Modulo DiccImpl< K, V > Implementa Diccionario< K, V >
           var datos: ListaEnlazadaSimple \langle (K, V) \rangle
           var longitud: Z
    proc diccionarioVacio () : DiccImpl
   var res: DiccImpl
   res.datos := nuevaListaVacia()
   return res
    proc esta (in d:DiccImpl, in k:K) : Bool
   var i: int
   var actual: Tupla (K,V)
   i := 0
   while (i < d.longitud) do
          actual := d.obtener(i)
          if (actual[0] == k) do
             return true
10
          else
11
             skip
          endif
          i \,:=\, i\,+\,1
14
```

```
endwhile
16 return false
    proc definir (inout d:DiccImpl, in k:K, in v:V)
   if (!d.datos.esta(k)) do
      var nuevo: (K,V)
2
     nuevo := (k, v)
     d.datos.agregarAdelante(nuevo)
     d.longitud := d.longitud + 1
   else
      var i: int
      var actual: (K,V)
10
      i := 0
12
      while (i < d.longitud) do
13
            actual := d.datos.obtener(i)
            if (actual[0] == k) do
               actual[1] := v
16
            else
17
               skip
            endif
19
            i := i + 1
20
      endwhile
21
     d.longitud := d.longitud + 1
  endif
    proc obtener (in d:DiccImpl, in k:K) : V
  var i: int
   var actual: (K,V)
  i := 0
   while (i < d.longitud) do
         actual := d.datos.obtener(i)
         if (actual[0] == k) do
            return actual[1]
         else
            skip
10
         endif
         i := i + 1
  endwhile
    proc borrar (inout d:DiccImpl, in k:K)
var i: int
```

```
var actual: (K,V)
   i := 0
   while (i < d.longitud) do
         actual := d.datos.obtener(i)
         if (actual[0] = k) do
            d.datos.eliminar(i)
         else
            skip
10
         endif
11
         i := i + 1
12
  endwhile
    proc definirRapido (inout d:DiccImpl, in k:K, in v:V)
   var nuevo: (K,V)
  nuevo := (k,v)
  d.datos.agregarAdelante(nuevo)
```

• MultiConjunto usaria lista Simple y los procs serian los mismos que el modulo ConjImpl solo que sacaria el proc agregar y solo dejaria agregarRapido, y agregaria un proc multiplicidad que recorra la lista con un while contando cuantas veces aparece el elemento.

### 5. Ejercicio 5

```
Modulo PilaImpl< T > implementa Pila< T > var data: ListaArr< T > var tope: \mathbb{Z}

proc pilaVacia () : PilaImpl< T >

| var res: PilaArr<\mathbb{Z}

res.data := new nuevaListaVacia()
res.tope := 0

| return res

proc apilar (inout p:PilaImpl< T >, in e:T)

| p.data.agregarAtras(e)
| p.tope := p.tope + 1
```

```
var res: T
  res := p.data.obtener(p.tope - 1)
  p.data.eliminar(p.tope - 1)
  p.tope := p.tope - 1
  return res
     Ejercicio 6
6.
  Vagon es String
  Tren es ListaEnlazadaDoble < Vagon >
  Modulo PlayaDeManiobrasImpl implementa PlayaDeManiobras
        var trenes: Array< Tren >
proc abrirPlaya (in capacidad: Z): PlayaDeManiobrasImpl
  var res: PlayaDeManiobrasImpl
  res.datos := new Array<Tren>(capacidad)
  res.via := 0
  return res
proc recibirTren (inout pdm: PlayaDeManiobrasImpl, in t:Tren)
  var res: int
  var v: int
  v := 0
  while (pdm.datos[v] != null) do
        v := v + 1
  endwhile
  res := v
  [pdm.datos[v] := t]
  return res
proc despacharTren (inout pdm:PlayaDeManiobrasImpl, in v:Z)
|pdm.datos[v]| := pdm.datos[v].nuevaListaVacia()
```

proc unirTrenes (inout pdm:PlayaDeManiobras, in via1:Z, in via2:ent)

```
proc moverVagon (inout pdm:PlayaDeManiobras, in v:Vagon, in viaDestino)

var via: int

via := 0

while (pdm.datos[via].pertenece(v) == false) do

via := via + 1
endwhile

pdm.datos[via].eliminar(v)
pdm.datos[viaDestino].agregarAtras(v)
```

### 7. Ejercicio 7

- En el invariante debo asegurarme que cada nodo apunte a izquierda o derecha , no puede apuntar hacia arriba ni hacia otros punteros en su mismo nivel.
- Desde la raiz debo poder llegar hacia todos los Nodos.

proc altura (in ab:ArbolBinario< T >) :  $\mathbb{Z}$ 

```
var res: int
  res := alturaRaiz(ab.raiz)
  return res
proc alturaRaiz (in nodo:NodoAB< T >) : \mathbb{Z}
   if (nodo = null) do
      return 0
   else
      return 1 + max(alturaRaiz(nodo.der), alturaRaiz(nodo.izq))
proc cantidadHojas (in ab:ArbolBinario< T >): \mathbb{Z}
   var res: int
  res := hojas(ab.raiz)
   return res
proc hojas (in nodo:NodoAB< T >) : \mathbb{Z}
   if (nodo.der = null \&\& nodo.izq = null) do
      return 1
   else if (nodo = null) do
      return 0
```

```
else
      return hojas(nodo.der) + hojas(nodo.izq)
9 endif
proc esta (in ab:ArbolBinario< T >, in e:T) : bool
  var res: bool
  res := estaNodo(ab.raiz)
  return res
proc estaNodo (in nodo:NodoAB< T >, in e:T) : bool
   if (nodo = null) do
     return false
  else if (nodo.val == e) do
     return true
  else
      return estaNodo(nodo.der,e) || estaNodo(nodo.izq,e)
  endif
proc cantidadApariciones (in ab:ArbolBinario< T >, in e:T) : \mathbb{Z}
  var res: int
  res := cantidad(ab.raiz,e)
  return res
proc cantidad (in nodo:NodoAB< T >,in e:T) : \mathbb{Z}
   if (nodo = null) do
      return 0
  else if (nodo. val == e) do
      return 1 + cantidad(nodo.izq,e) + cantidad(nodo.der,e)
  else
      return cantidad(nodo.der,e) + cantidad(nodo.izq,e)
proc ultimoNivelCompleto (in ab:ArbolBinario< T >): \mathbb{Z}
  var res: int
  res := ultimoNivel(ab.raiz,i)
  return res + 1
```

```
proc ultimoNivel (in nodo:NodoAB< T >) : \mathbb{Z}
   if (nodo.der = null || nodo.izq = null)
      return 0
   else
      return 1 + min(ultimoNivel(nodo.der), ultimoNivel(nodo.izq))
  \blacksquare Todas tienen complejidad O(n).
     Ejercicio 8
8.
proc esta (in ab:ABB< T >, in e:T) : bool
   var res: bool
  res := estaABB(ab.raiz, e)
  return res
proc estaABB (in nodo:NodoAB< T >, in e:T) : bool
   return false
   else if (nodo.val == e) do
     return true
   else
      if (nodo.val \ll e) do
         return estaABB(nodo.izq,e)
      else
10
         return estaABB(nodo.der,e)
11
  endif
  • En peor caso tiene complejidad O(n).
  • En mejor caso O(1).
proc cantidadApariciones (in ab:ABB< T >, in e:T) : \mathbb{Z}
   var res: int
  res := cantidad(ab.raiz, e)
  return res
proc cantidad (in nodo:NodoAB< T >, in e:T) : \mathbb{Z}
```

if (nodo = null) do

return 0

```
else if (nodo.val == e) do
      return 1 + cantidad(nodo.izq,e)
   else
      if (nodo.val \ll e) do
         return cantidad (nodo.izq,e)
9
      else
         return cantidad (nodo.der,e)
11
  endif
12
  ■ En peor y mejor caso tiene complejidad O(n).
proc insertar (inout ab:ABB< T >, in e:T)
| insertarABB(ab.raiz,e)
proc insertarABB (inout nodo:NodoAb< T >, in e:T)
   if (nodo = null) do
      nodo.val := e
     nodo.izq := null
     nodo.der := null
   else if (nodo.val) = e \& nodo.izq = null) do
      var nuevo: NodoAB<T>
     nuevo := new NodoAB<T>()
      nuevo.val := e
10
      nodo.izq := nuevo
11
   else if (nodo. val < e \&\& nodo. der == null) do
      var nuevo: NodoAB<T>
14
15
     nuevo := new NodoAB<T>
     nuevo.val := e
17
      nodo.der := nuevo
18
   else if (nodo. val >= e) do
20
      return insertarABB(nodo.izq,e)
21
22
   else
      return insertarABB(nodo.der,e)
```

• En peor caso tiene complejidad O(n).

endif

• En mejor caso tiene complejidad O(1).

```
proc eliminar (inout ab:ABB< T >, in e:T)
1 | eliminarABB(nodo)
proc eliminarABB (inout nodo: NodoAB< T >, in e:T)
   var actual: NodoAB<T>
   var anterior: NodoAB<T>
   actual := nodo
   anterior := null
   while (actual.val != e) do
         if (actual.val > e) do
            anterior := actual
9
            actual := actual.izq
10
         else
12
            anterior := actual
13
            actual := actual.der
         endif
15
   endwhile
16
17
   if (actual.izq == null \&\& actual.der == null) do
18
      if (anterior = null) do
19
         actual := null
20
      else if (anterior.der == actual) do
         anterior.der := null
23
24
      else
         anterior.izq := null
26
      endif
27
28
   else if (actual.der = null) do
29
      if (anterior = null) do
30
         actual := actual.izq
31
      else if (anterior.der == actual) do
33
         anterior.der := actual.izq
34
      else
         anterior.izq := actual.izq
37
      endif
38
   else if (actual.izq := null) do
40
      if (anterior == null) do
41
         actual := actual.der
42
43
      else if (anterior.der == actual) do
44
         anterior.der := actual.der
45
46
```

```
else
47
         anterior.izq := actual.der
48
      endif
49
   else
      cambiarSucesor(actual)
  endif
proc cambiarSucesor (in actual:NodoAB< T >)
   var sucesor: Nodo<T>
  sucesor := buscarMinimo(actual.der)
   actual.val := sucesor.val
   if (sucesor.der = null) do
      sucesor := null
   else
      sucesor := sucesor.der
  endif
proc buscarMinimo (in nodo:NodoAB< T >) : NodoAB< T >
   var actual: NodoAB<T>
   actual := nodo
  while(actual.izq != null) do
        actual := actual.izq
  endwhile
  return actual
  • En peor caso tiene complejidad O(n).
  • En mejor caso O(1).
     Ejercicio 9
9.
  • esta cambia a O(\log(n))
  ■ cantApariciones cambia a O(log(n))
  • insertar cambia a O(\log(n))
  ullet eliminar cambia a O(\log(n))
```

## 10. Ejercicio 10

• A completar.

# 11. Ejercicio 11