

1. Implementá el TAD Pila utilizando la siguiente representación:

implement Stack of T where

type Stack of T = List of T

Ej-1)

spec Stack of T where

constructors

fun empty_stack() **ret** s : Stack of T
{- crea una pila vacía. -}

proc push (in e : T, in/out s : Stack of T)
{- agrega el elemento e al tope de la pila s. -}

operations

fun is_empty_stack(s : Stack of T) **ret** b : Bool
{- Devuelve True si la pila es vacía -}

fun top(s : Stack of T) **ret** e : T
{- Devuelve el elemento que se encuentra en el tope de s. -}
{- PRE: not is_empty_stack(s) -}

proc pop (in/out s : Stack of T)
{- Elimina el elemento que se encuentra en el tope de s. -}
{- PRE: not is_empty_stack(s) -}

implement Stack of T where

type Stack of T = List of T

fun empty_stack() **ret** s : Stack of T
 s := empty()
end fun

proc push (in e : T, in/out s : Stack of T)
 addr(s,e)
end proc

```

fun is_empty_stack(s : Stack of T) ret b : Bool
    b := is_empty(s)
end fun

fun top(s : Stack of T) ret e : T
    var l_aux : List of T
    l_aux := copy_list(s)
    var n : nat
    n := 0
    while ( not is_empty(l_aux) ) do
        tail(l_aux)
        n := n + 1
    od
    e := index(s,n-1)
end fun

proc pop (in/out s : Stack of T)
    var n : nat
    n := length(s)
    take(s, n - 1)
end proc

end implement

```

2. Implementá el TAD Pila utilizando la siguiente representación:

```

implement Stack of T where

    type Node of T = tuple
        elem : T
        next : pointer to (Node of T)
    end tuple

    type Stack of T = pointer to (Node of T)

```

Ej-2)

constructors

```
fun empty_stack() ret s : Stack of T
    s := NULL
end fun

proc push (in e : T, in/out s : Stack of T)
    var p,q : pointer to (Node of T)
    alloc(q)
    q->elem := e
    q->next := null
    if ( not s == Null )
        then p := s
            do ( p->next != null)
                p := p->next
            od
        p->next := q
    else s := q
    fi
end proc
```

operations

```
fun is_empty_stack(s : Stack of T) ret b : Bool
    b := s == null
end fun
```

```
fun top(s : Stack of T) ret e : T
    var q : pointer to (Node of T)
    q := s
    while( not is_empty_stack(q) )
        q := q->next
        if ( q->next == null ) then
            e := q->elem
        fi
    od
end fun
```

```

proc pop (in/out s : Stack of T)
  var q : pointer to (Node of T)
  q := s
  while ( (q→next) → next != Null) do
    q := q → next
  od
  free(q→next)
  q →next := Null
end proc

end implement

```

3. (a) Implementá el TAD Cola utilizando la siguiente representación, donde N es una constante de tipo nat:

```

implement Queue of T where

type Queue of T = tuple
  elems : array[0..N-1] of T
  size : nat
end tuple

```

- (b) Implementá el TAD Cola utilizando un arreglo como en el inciso anterior, pero asegurando que todas las operaciones estén implementadas en orden constante.

Ayuda1: Quizás convenga agregar algún campo más a la tupla. ¿Estamos obligados a que el primer elemento de la cola esté representado con el primer elemento del arreglo?

Ayuda2: Buscar en Google *aritmética modular*.

Ej-3a)

```
spec Queue of T where
```

```
constructors
```

```
fun empty_queue() ret q : Queue of T
{- crea una cola vacía. -}
```

```
proc enqueue (in/out q : Queue of T, in e : T)
{- agrega el elemento e al final de la cola q. -}
```

destroy (skip)

operations

```
fun is_empty_queue(q : Queue of T) ret b : Bool
{- Devuelve True si la cola es vacía -}

fun first(q : Queue of T) ret e : T
{- Devuelve el elemento que se encuentra al comienzo de q. -}
{- PRE: not is_empty_queue(q) -}

proc dequeue (in/out q : Queue of T)
{- Elimina el elemento que se encuentra al comienzo de q. -}
{- PRE: not is_empty_queue(q) -}
```

end spec

```
implement Queue of T where
  type Queue of T = tuple
    elems : array[0..N-1] of T
    size : nat
  end tuple
```

```
fun empty_queue() ret q : Queue of T
  q.size := 0
end fun
```

```
proc enqueue (in/out q : Queue of T, in e : T)
{- agrega el elemento e al final de la cola q. -}
  q.elems[size+1] = e
  q.size = q.size + 1
end proc
```

```
fun is_empty_queue(q : Queue of T) ret b : Bool
  b := q.size == 0
end fun
```

```
{- PRE: not is_empty_queue(q) -}
fun first(q : Queue of T) ret e : T
  e = q.elems[0]
end fun
```

```

{- PRE: not is_empty_queue(q) -}
proc dequeue (in/out q : Queue of T)
    for(i := 0 to (N - 1) - 1) do
        q.elems[i] := q.elems[i+1]
    od
    q.size := (N - 1) - 1
end proc

end implement

```

Ej-3b)

```

implement Queue of T where
    type Queue of T = tuple
        elems : array[0..N-1] of T
        size : nat
        start : nat
    end tuple

    {- crea una cola vacía. -}
    fun empty_queue() ret q : Queue of T
        var q : Queue of T
        q.size = 0
        q.start = 0
    end fun

    {- agrega el elemento e al final de la cola q. -}

```

```

proc enqueue (in/out q : Queue of T, in e : T)
  var pos : nat
  pos := (q.start + q.size) % N
  q.elem[pos] := e
  q.size := q.size + 1
end proc

{- Devuelve True si la cola es vacía -}
fun is_empty_queue(q : Queue of T) ret b : Bool
  b := s.size == 0
end fun

{- Devuelve el elemento que se encuentra al comienzo de q. -}
{- PRE: not is_empty_queue(q) -}
fun first(q : Queue of T) ret e : T
  e := q.elems[q.start]
end fun

{- Elimina el elemento que se encuentra al comienzo de q. -}
{- PRE: not is_empty_queue(q) -}
proc dequeue (in/out q : Queue of T)
  if q.start == N - 1 then
    q.start := 0
  else →
    q.start := q.start + 1
    q.size := q.size - 1
end proc

```

4. Completá la implementación del tipo Árbol Binario dada en el teórico, donde utilizamos la siguiente representación:

```

implement Tree of T where

  type Node of T = tuple
    left: pointer to (Node of T)
    value: T
    right: pointer to (Node of T)
  end tuple

  type Tree of T = pointer to (Node of T)

```

Ej-4)

```

type Direction = enumerate
  Left
  Right
end enumerate

```

type Path = List of Direction

spec Tree of T where

constructors

```
fun empty_tree() ret t : Tree of T
{- crea una árbol vacío. -}
```

```
fun node (tl : Tree of T, e : T, tr : Tree of T) ret t : Tree of T
{- crea el nodo con elementos e y subárboles tl y tr. -}
```

```
proc destroy_t (in/out t : Tree of T )
{- Libera memoria en caso de ser necesario. -}
```

operations

```
fun is_empty_tree(t : Tree of T) ret b : Bool
{- Devuelve True si el árbol es vacío -}
```

```
fun root(t : Tree of T) ret e : T
{- Devuelve el elemento que se encuentra en la raíz de t. -}
{- PRE: not is_empty_tree(t) -}
```

```
fun left(t : Tree of T) ret tl : Tree of T
{- Devuelve el subárbol izquierdo de t. -}
{- PRE: not is_empty_tree(t) -}
```

```
fun right(t : Tree of T) ret tr : Tree of T
{- Devuelve el subárbol derecho de t. -}
{- PRE: not is_empty_tree(t) -}
```

```
fun height(t : Tree of T) ret n : Nat
{- Devuelve la dist. que hay entre la raíz de t y la hoja más profunda. -}
```

```
fun is_path(t : Tree of T, p : Path) ret b : Bool
{- Devuelve True si p es un camino válido en t -}
```

```
fun subtree_at(t : Tree of T, p : Path) ret t0 : Tree of T
{- Devuelve el subárbol que se encuentra al recorrer el camino p en t. -}
```

```
fun elem_at(t : Tree of T, p : Path) ret e : T
{- Devuelve el elemento que se encuentra al recorrer el camino p en t. -}
{- PRE: is_path(t,p) -}
```

implement Tree of T where

type Node of T = tuple


```

        left: pointer to (Node of T)
        value: T
        right: pointer to (Node of T)
    end tuple

```

```

type Tree of T = pointer to (Node of T)

```

constructors

```

fun empty_tree() ret t : Tree of T
    t := null
end fun

fun node (tl : Tree of T, e : T, tr : Tree of T) ret t : Tree of T
    alloc(t)
    t->value := e
    t->left := tl
    t->right := tr
end fun

```

operations

```

fun is_empty_tree(t : Tree of T) ret b : Bool
    b := t == null
end fun

{- PRE: not is_empty_tree(t) -}
fun root(t : Tree of T) ret e : T
    e := t->value
end fun

{- PRE: not is_empty_tree(t) -}
fun left(t : Tree of T) ret tl : Tree of T
    tl := t->left
end fun

{- PRE: not is_empty_tree(t) -}
fun right(t : Tree of T) ret tr : Tree of T
    tr := t->right
end fun

fun height(t : Tree of T) ret n : Nat
    if (is_empty_tree(t)) then
        n := 0
    else
        n := (height(t->left) max height(t->right)) + 1
    fi
end fun

fun is_path(t : Tree of T, p : Path) ret b : Bool

```

```

    if (is_empty(p)) then
        b := true
    else if (is_empty_tree(t) and not is_empty(p))
        b := false
    else
        b := true
        var pc : List of Directions
        pc := copy_list(p)
        while (not is_empty(pc) and b) do
            if (head(pc) == Left) then
                if (t2->left == null) then
                    b := false
                else
                    t2 := t->left
                fi
            else if (head(pc) == Right) then
                if (t2->right == null) then
                    b := false
                else
                    t2 := t->right
                fi
            fi
            tail(pc)
        od
        destroy(pc)
    fi
end fun

```

```

fun subtree_at(t : Tree of T, p : Path) ret t0 : Tree of T
    var p2 : List of Directions
    p2 = copy_list(p)
    var t2 : Tree of T
    t2 := t
    while(not is_empty(p2) and not_is_empty(t2)) do
        if (head(p2) == Right) then
            t2 := t2->right
        else
            t2 := t2->left
        fi
        tail(p2)
    od
    destroy(p2)
    t0 := t2
end fun

```

```

{- PRE: is_path(t,p) -}

```

```

fun elem_at(t : Tree of T, p : Path) ret e : T
    var p2 : List of Directions
    p2 = copy_list(p)
    while(not is_empty(p2)) do
        if (head(p2) == Right) then
            t2 := t2->right
        else
            t2 := t2->left
        fi
        tail(p2)
    od
    destroy(p2)
    e := t2->value
end fun

```

Ej-5)

Un Diccionario es una estructura de datos muy utilizada en programación. Consiste de una colección de pares (Clave,Valor), a la cual le puedo realizar las operaciones:

- Crear un diccionario vacío.
- Agregar el par consistente de la clave k y el valor v. En caso que la clave ya se encuentre en el diccionario, se reemplaza el valor asociado por v.
- Chequear si un diccionario está vacío.
- Chequear si una clave se encuentra en el diccionario.
- Buscar el valor asociado a una clave k. Solo se puede aplicar si la misma se encuentra.
- Una operación que dada una clave k, elimina el par consistente de k y el valor asociado. Solo se puede aplicar si la clave se encuentra en el diccionario.
- Una operación que devuelve un conjunto con todas las claves contenidas en un diccionario

Ej-5a)

Especifica el TAD diccionario indicando constructores y operaciones.

spec Dict **of** (K,V) **where**

donde K y V pueden ser cualquier tipo, asegurando que K tenga definida una función que chequea igualdad.

spec Dict **of** (K,V) **where**

constructors

```

fun empty_dict( ) ret d : Dict of (K,V)
{- Crea un diccionario vacío -}

```

```

proc add_to_dict(in/out d : Dict of (K,V), in k : K, in v : V)
{- Agrega la clave k, y el valor v al diccionario -}

```

```

proc destroy_dict(in/out d : Dict of (K,V))
{- Libera memoria en caso de ser necesario -}

```

operations

```

fun is_empty_dict( d : Dict of (K,V)) ret b : Bool
{- Verifica si el diccionario es vacío -}

```

```

fun is_k( d : Dict of (K,V), k : K) ret b : Bool
{- Verifica si la clave k esta en d -}

```

```

{- PRE: is_k(d,k) -}
fun index_k ( d : Dict of (K,V), k : K ) ret v : V
{- Devuelve el elemento asociado a k -}

```

```

{- PRE: is_k(d,k) -}
proc elim_elem(in/out d : Dict of (K,V), k : K)

```

```

fun k_set( d : Dict of (K,V)) ret c : Conjunto of K
{- Devuelve un conjunto de tipo k con todas las claves de d -}

```

Ej-5b)

implement Dict **of** (K,V) **where**

```

type Node of (K,V) = tuple
    left: pointer to (Node of (K,V))
    key: K
    value: V
    right: pointer to (Node of (K,V))
end tuple

```

type Dict **of** (K,V)= pointer **to** (Node **of** (K,V))

Constructors

```

fun empty_dict( ) ret d : Dict of (K,V)
    d := null
end fun

```

```

proc add_to_dict(in/out d : Dict of (K,V), in k : K, in v : V)
    if (d = null) then
        var d2 : Dict of (K,V)
        alloc(d2)
        d2->key := k
        d2->value := v
        d2->right := null
        d2->left := null
        d := d2
    else
        if ( d->key > k ) then
            add_to_dict(d->right,k,v)
        else if ( d->key < k )

```

```

        add_to_dict(d->left,k,v)
    else ( d->key = k )
        d->value := v
    fi
end proc

```

```

proc destroy_dict(in/out d : Dict of (K,V))
    if(not is_empty_dict(d)) then
        destroy_dict(d->left)
        destroy_dict(d->right)
        free(d)
        d := null
    fi

```

operations

```

fun is_empty_dict( d : Dict of (K,V)) ret b : Bool
    b := d == null
end fun

```

```

fun is_k( d : Dict of (K,V), k : K) ret b : Bool
    if(is_empty_dict(d)) then
        b := false
    else
        if(d->key > k)
            b := is_k(d->left,k)
        else if(d->key < k)
            b := is_k(d->right,k)
        else
            b := true
        fi
    fi
end fun

```

```

{- PRE: is_k(d,k) -}
fun index_k ( d : Dict of (K,V), k : K ) ret v : V
    if(d->key = k) then
        v := d->value
    else if(d->key > k)
        v := index_k(d->left,k)
    else
        v := index_k(d->right,k)
    end fun

```

```

{- PRE: is_k(d,k) -}
proc elim_elem(in/out d : Dict of (K,V), k : K)
    var max_key : K
    var max_val : V
    if (d->key = k) then
        {- eliminar -}
        if (d->left = null) then
            var d2 : Dict of (V,K)

```

```

        d2 := d
        d := d->right
        free(d2)
    else
        {- buscamos el máximo k de la izquierda (también podría ser
        buscando el mínimo de la derecha) -}
        borra_max_key_val(d->left, max_key, max_val)
        d->key := max_key
        d->value := max_val
    fi
else if (d->key > k) then
    elim_elem(d->left,k)
else
    elim_elem(d->right,k)
fi
end proc

proc borra_max_key_val(in/out d : Dict of (V,K), out k : K, out v : V)
    var d2 : Dict of (V,K)
    if (d->right = null)
        k := d->key
        v := d->value
        d2 := d
        d := d->left
        free(d2)
    else
        borra_max_key_val(d->right,k,v)
    fi
end proc

fun k_set( d : Dict of (K,V)) ret c : Conjunto of K
{- Devuelve un conjunto de tipo k con todas las claves de d -}
    if(not is_empty_dict(d)) then
        agregar(c,d->key)
        if(not is_empty_dict(d->left)) then
            k_set(d->left,c)
        fi
        if(not is_empty_dict(d->right)) then
            k_set(d->right,c)
        fi
    else
        c := conjuntoVacio()
    fi
end fun

```

Ej-6)

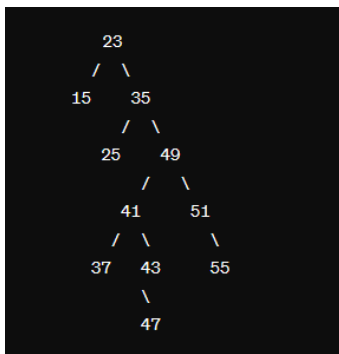
En un ABB cuyos nodos poseen valores entre 1 y 1000, interesa encontrar el número 363.

¿Cuáles de las siguientes secuencias no puede ser una secuencia de nodos examinados según el algoritmo de búsqueda? ¿Por qué?

- (a) 2, 252, 401, 398, 330, 344, 397, 363. SI.
- (b) 924, 220, 911, 244, 898, 258, 362, 363. SI.
- (c) 925, 202, 911, 240, 912, 245, 363. NO, pues $911 < 912$.
- (d) 2, 399, 387, 219, 266, 382, 381, 278, 363. SI.
- (e) 935, 278, 347, 621, 299, 392, 358, 363. NO, pues $294 < 347$

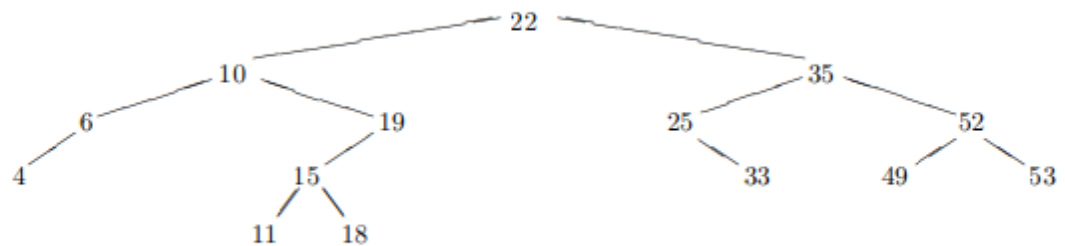
Ej-7)

Dada la secuencia de números 23, 35, 49, 51, 41, 25, 50, 43, 55, 15, 47 y 37, determinar el ABB que resulta al insertarlos exactamente en ese orden a partir del ABB vacío.



Ej-8)

8. Determinar al menos dos secuencias de inserciones que den lugar al siguiente ABB:



22-35-52-53-49-25-33-10-6-19-4-15-11-18

4-6-10-11-15-18-19-22-25-33-35-49-52-53

22-10-19-15-18-11-6-4-35-52-53-49-25-33

Preguntas:

-)En qué momento debería de hacer alloc dentro de una fun/proc.
-)Cuando copio listas debo eliminarlas con destroy dentro de un proc o fun
-)Puedo generar precondiciones nuevas en la implementación de subtree_at

22-4-6-10-11-18-15-19-25-33-35-49-52-53