

# Implementación ABB

...

**función** está?(a:abb; e:elemento) **devuelve** booleano

**principio**

**si** a=nil **entonces**

**devuelve** falso

**sino**

**selección**

e<a↑.dato: **devuelve** está?(a↑.izq,e);

e=a↑.dato: **devuelve** verdad;

e>a↑.dato: **devuelve** está?(a↑.der,e)

**fselección**

**fsi**

**fin**

...

*{Se recorre un camino desde la raíz: hasta encontrar el elemento buscado o llegar a árbol vacío...}*

*¿Coste?*

*En el caso peor:  
coste lineal en la  
altura del árbol*

# Implementación ABB

...

**procedimiento** insertar(**e/s** a:abb; **ent** e:elemento)

**principio**

**si** a=nil **entonces**

nuevoDato(a);

a↑.dato:=e;

a↑.izq:=nil;

a↑.der:=nil

**sino**

**si** e≤a↑.dato **entonces**

insertar(a↑.izq,e)

**sino**

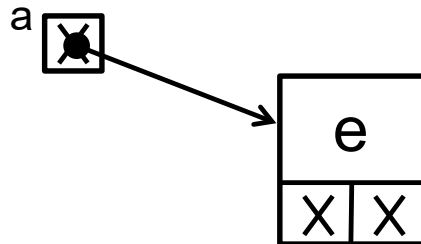
insertar(a↑.der,e)

**fsi**

**fsi**

**fin**

...



*{Se recorre un camino desde la raíz, y el nuevo elemento se coloca como una nueva hoja...}*

*¿Cómo evitar elementos repetidos?*

*¿Coste?*

*En el caso peor:  
coste lineal en la  
altura del árbol*

# Implementación ABB

...

**función** min( a: abb) **devuelve** elemento

*{Precondición: a no es un árbol vacío}*

**principio**

**si** a↑.izq=nil **entonces**

**devuelve** (a↑.dato)

**sino**

**devuelve** min(a↑.izq)

**fsi**

**fin**

**función** max(a: abb) **devuelve** elemento

*{Precondición: a no es un árbol vacío}*

**principio**

**si** a↑.der=nil **entonces**

**devuelve** (a↑.dato)

**sino**

**devuelve** max(a↑.der)

**fsi**

**fin**

...

*¿Coste?*

*En el caso peor:  
coste lineal en la  
altura del árbol*

# Implementación ABB

...

**procedimiento** borrar(**e/s** a:abb; **ent** e:elemento)

**variable** aux:abb

*{Se recorre un camino desde la raíz hasta encontrar el elemento buscado...}*

**principio**

**si** a≠nil **entonces**

*(si no está, llegaremos a un nodo, y al buscarlo en su hijo vacío acabamos)}*

**selección**

e<a↑.dato: borrar(a↑.izq,e);

a↑.dato<e: borrar(a↑.der,e);

e=a↑.dato:

*{... si lo encontramos hay que borrarlo, pero el árbol deberá seguir siendo un ABB}*

**si** a↑.izq=nil **entonces**

aux:=a; a:=a↑.der; disponer(aux)

**sino\_si** a↑.der=nil **entonces**

aux:=a; a:=a↑.izq; disponer(aux)

**sino**

**borrarMáximo**(a↑.izq,a↑.dato)

**fsi**

**fselección**

*{... localiza el máximo elemento en a↑.izq, lo devuelve (quedando almacenado en a↑.dato), y además modifica el árbol (a↑.izq) borrando dicho elemento}*

**fsi**

**fin**

*¿Coste?*

*En el caso peor:  
coste lineal en la  
altura del árbol*

# Implementación ABB

...

procedimiento **borrarMax**(e/s a: abb; sal e:elemento)

*{(Precondición: a no es un árbol vacío.) Devuelve en e un elemento máximo del árbol a, y además elimina ese elemento del árbol a.}*

variable aux:abb

principio

si  $a \uparrow . \text{der} = \text{nil}$  entonces *{la raíz de a es máximo en a}*

e :=  $a \uparrow . \text{dato}$ ;

aux := a;

a :=  $a \uparrow . \text{izq}$ ;

disponer(aux)

sino *{el máximo en a está en su hijo derecho}*

borrarMax( $a \uparrow . \text{der}$ , e)

fsi *¿Coste?*

fin

...

*En el caso peor:  
coste lineal en la  
altura del árbol*

# Implementación ABB

procedimiento **borrar\_alternativo** (e/s a:abb; ent e:elemento)

variable aux:abb; auxMax:abb

principio

si  $a \neq \text{nil}$  entonces

selección

$e < a \uparrow .\text{dato}$ : **borrar\_alternativo**( $a \uparrow .\text{izq}$ , e);

$a \uparrow .\text{dato} < e$ : **borrar\_alternativo**( $a \uparrow .\text{der}$ , e);

$e = a \uparrow .\text{dato}$ :

si  $a \uparrow .\text{izq} = \text{nil}$  entonces

aux:=a; a:= $a \uparrow .\text{der}$ ; disponer(aux)

sino\_si  $a \uparrow .\text{der} = \text{nil}$  entonces

aux:=a; a:= $a \uparrow .\text{izq}$ ; disponer(aux)

sino { localiza el nodo con máximo elemento

en  $a \uparrow .\text{izq}$ , lo desengancha del árbol  $a \uparrow .\text{izq}$

y después colocamos ese nodo en lugar del que tiene el elemento a borrar: }

**desengancharMaximo**( $a \uparrow .\text{izq}$ , auxMax);

{le ponemos los hijos que tiene el nodo que vamos a eliminar: }

auxMax $\uparrow .\text{izq}$ := $a \uparrow .\text{izq}$ ; auxMax $\uparrow .\text{der}$ := $a \uparrow .\text{der}$ ;

{intercambiamos en a el nodo que vamos a eliminar por auxMax : }

aux:=a; a:= auxMax;

{liberamos la memoria del nodo que tiene el elemento a borrar}

disponer(aux) ¿Coste? Idéntico al de la primera implementación, aunque evita hacer copia

fsi

fselección

fsi

fin

procedimiento **desengancharMaximo**(e/s a: abb; sal maxNodo:abb)

{(Precondición: a no es un árbol vacío.) Devuelve en maxNodo el puntero al nodo con el máximo elemento del árbol a, y además desencadena ese nodo del árbol a (dejando a como un abb correcto.)}

principio

si  $a \uparrow .\text{der} = \text{nil}$  entonces {la raíz de a tiene el máximo en a}

maxNodo:= a;

{desengancha su nodo del árbol a: }

a:= $a \uparrow .\text{izq}$ ; maxNodo $\uparrow .\text{izq}$  := nil;

sino {el máximo en a está en su hijo derecho}

**desengancharMaximo** ( $a \uparrow .\text{der}$ , maxNodo)

fsi

fin

Con esta implementación, cualquier puntero que tuviésemos apuntando al nodo que hemos cambiado de sitio en el árbol, seguirá siendo válido y apuntando al mismo nodo (que tiene el mismo elemento que antes)