

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)

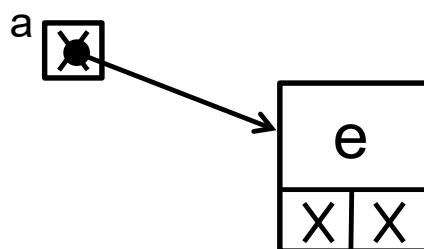
fsi

fsi

fin

...

*¿Cómo evitar
elementos
repetidos?*



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

¿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 \neq nil **entonces**

selección

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

 e< $a\uparrow$.dato: borrar($a\uparrow$.izq,e);

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

$a\uparrow$.dato<e: borrar($a\uparrow$.der,e);

 e= $a\uparrow$.dato:

si $a\uparrow$.izq=nil **entonces**

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

sino_si $a\uparrow$.der=nil **entonces**

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

sino

 borrarMáximo($a\uparrow$.izq, $a\uparrow$.dato)

fsi

fselección

fsi

fin

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

¿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↑.der=nil entonces *{la raíz de a es máximo en a}*

 e:= a↑.dato;

 aux:= a;

 a:=a↑.izq;

 disponer(aux)

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

 borrarMax(a↑.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**≠nil entonces

selección

e<**a**↑.dato: **borrar_alternativo**(**a**↑.izq, **e**);

a↑.dato<**e**: **borrar_alternativo**(**a**↑.der, **e**);

e=**a**↑.dato:

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 { localiza el nodo con máximo elemento

en **a**↑.izq, lo desengancha del árbol **a**↑.izq

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

desengancharMaximo(**a**↑.izq, **auxMax**);

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

auxMax↑.izq:=**a**↑.izq; **auxMax**↑.der:=**a**↑.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
(asignación) del elemento

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**↑.der=nil entonces {la raíz de **a** tiene el máximo en **a**}

maxNodo:= **a**;

{desengancha su nodo del árbol **a**: }

a:=**a**↑.izq; **maxNodo**↑.izq := nil;

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

desengancharMaximo (**a**↑.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)