

Implementación ABB

- Implementación de operaciones duplicar, liberar y recorridos?

procedimiento duplicar(**sal** abb; **ent** viejo:abb)

{Duplica la representación del árbol viejo guardándolo en nuevo.}

procedimiento liberar(**e/s** a:abb)

{Libera la memoria dinámica accesible desde a, quedando a vacío.}

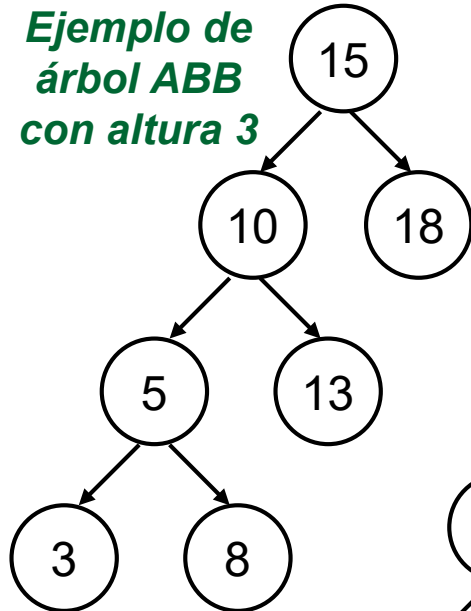
...

→ Como las vistas para árboles binarios en la lección 12

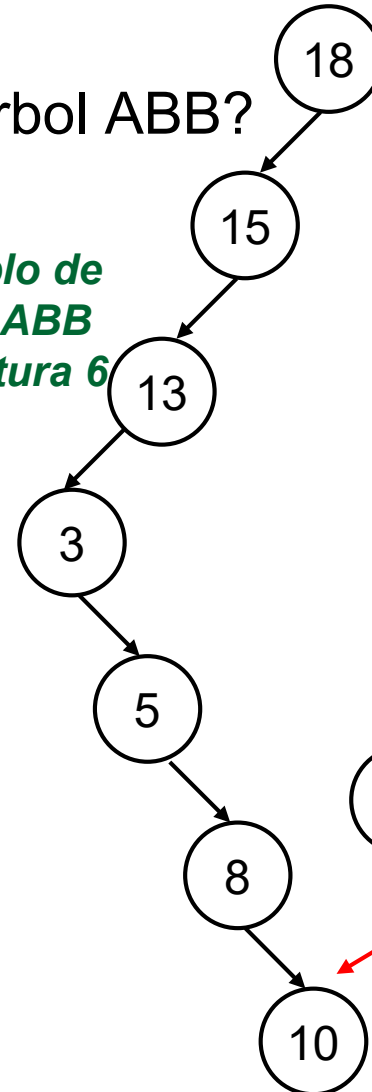
Implementación ABB

- Costes lineales en la altura del árbol....
 - ¿Cómo de bueno es eso?
 - ¿Cuál será la altura de un árbol ABB?

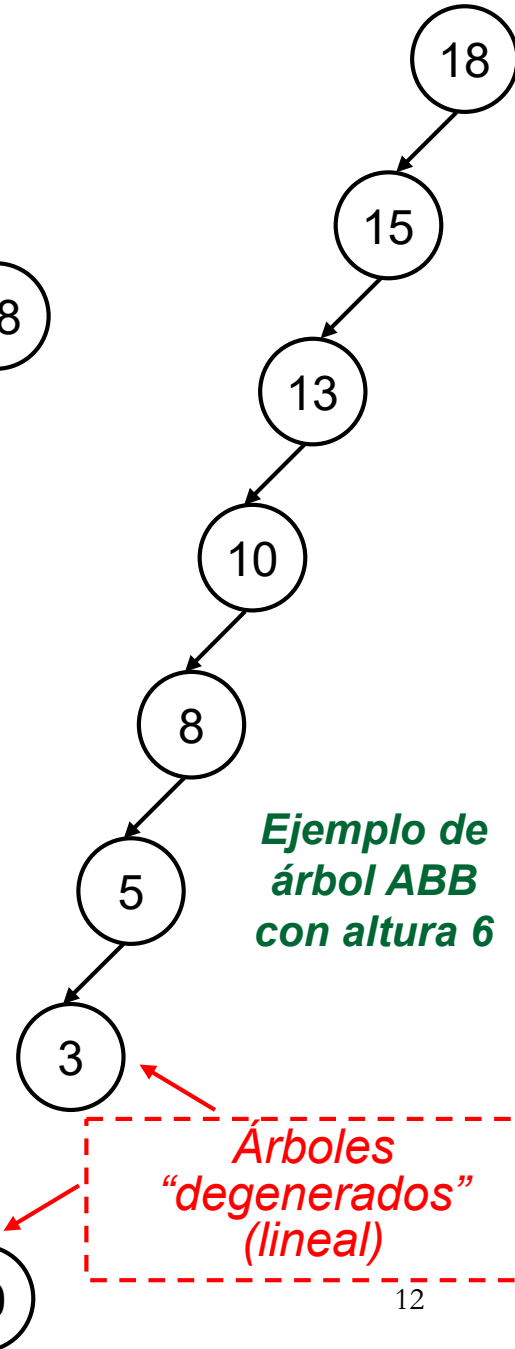
*Ejemplo de
árbol ABB
con altura 3*



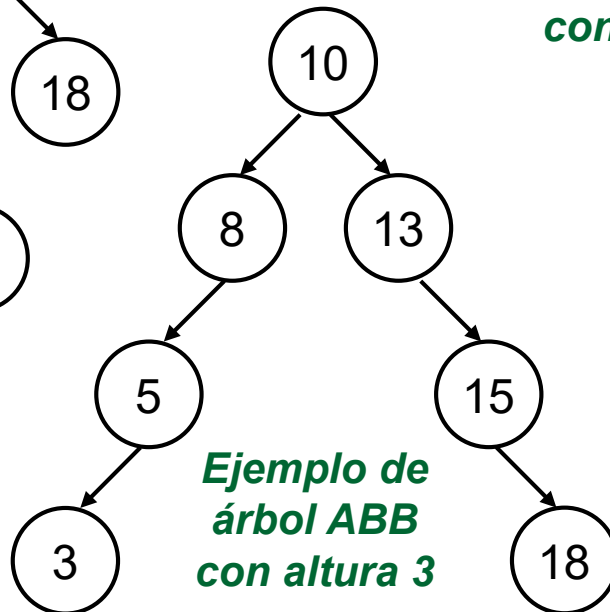
*Ejemplo de
árbol ABB
con altura 6*



*Ejemplo de
árbol ABB
con altura 6*



*Ejemplo de
árbol ABB
con altura 3*

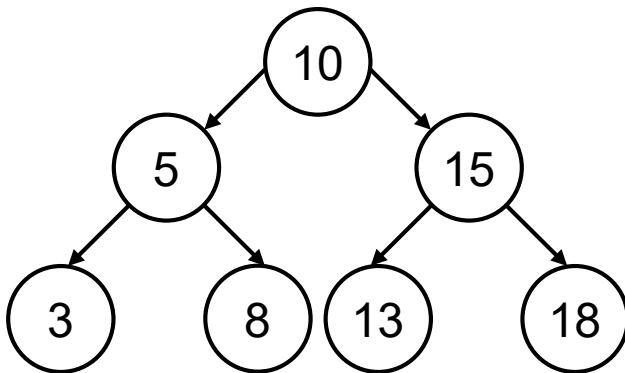


Árboles
“degenerados”
(lineal)

Implementación ABB

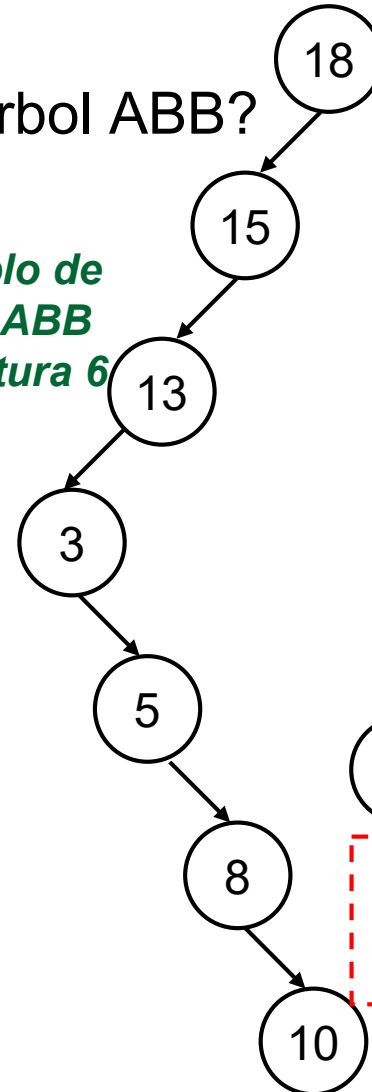
- Costes lineales en la altura del árbol....
 - ¿Cómo de bueno es eso?
 - ¿Cuál será la altura de un árbol ABB?

el “CASO MEJOR”:
Mínima altura= $\log_2 N$



Si último nivel lleno:
árbol completo
(Equilibrio perfecto)

Ejemplo de
árbol ABB
con altura 6



Ejemplo de
árbol ABB
con altura 6

árboles
“degenerados”

son el “CASO PEOR”:
Máxima altura= $(N-1)$

Implementación ABB

- ¿Cómo se implementaría el TAD diccionario utilizando un *ABB* para almacenar sus datos?
 - Recordatorio:
 - Especificación de *diccionario vista en una lección anterior*
 - Los elementos serán parejas <clave,valor> y el diccionario no contendrá claves repetidas.
 - Operaciones relativas a la clave

Especificación Diccionarios

espec diccionarios

usa booleanos, naturales

parámetros formales

géneros clave, valor

operación {suponemos que en el género de las claves hay definida una función de comparación “<” y otra de igualdad “=” }

=: clave c1 , clave c2 -> booleano

<: clave c1 , clave c2 -> booleano

fpf

género diccionario {Los valores del TAD representan conjuntos de pares (clave,valor) en los que no se permiten claves repetidas}

operaciones

crear: → diccionario

{Devuelve un diccionario vacío, sin elementos (pares)}

añadir: diccionario d , clave c , valor v → diccionario

{Si en d no hay ningún par con clave c, devuelve un diccionario igual al resultante de añadir el par (c,v) a d; si en d hay un par (c,v’), entonces devuelve un diccionario igual al resultante de sustituir (c,v’) por el par (c,v) en d}

...

➤ Es imprescindible que las claves se puedan comparar por igualdad

➤ No es imprescindible, pero si es habitual, que las claves se puedan comparar y ordenar

→ Si se pueden ordenar las claves, el diccionario se puede organizar como una secuencia de elementos (clave, valor) ordenada por clave (secuencia ordenada sin repetidos) → *lineal*

Especificación Dictionarios

...

pertenece?: clave c , diccionario $d \rightarrow$ booleano

{Devuelve verdad si y sólo si en d hay algún par (c,v) }

parcial obtenerValor: clave c , diccionario $d \rightarrow$ valor

{Devuelve el valor asociado a la clave c en d .

Parcial: la operación no está definida si c no está en d }

quitar: clave c , diccionario $d \rightarrow$ diccionario

{Si c está en d , devuelve un diccionario igual al resultante de borrar en d el par con clave c ; si c no está en d , devuelve un diccionario igual a d }

cardinal: diccionario $d \rightarrow$ natural

{Devuelve el nº de elementos (de pares) en el diccionario d }

esVacío?: diccionario $d \rightarrow$ booleano

{Devuelve verdad si y sólo si d no tiene elementos}

... {...operaciones de iterador,... }

Especificación Diccionarios

... {operaciones de iterador interno, que permitirá visitar los elementos del diccionario siguiendo el orden por clave (en este caso, de menor a mayor): }

iniciarIterador: diccionario $d \rightarrow$ diccionario

{ Prepara el iterador y su cursor para que el siguiente elemento (par) a visitar sea el primero del diccionario d (situación de no haber visitado ningún elemento) }

existeSiguiente?: diccionario $d \rightarrow$ booleano

{ Devuelve falso si ya se ha visitado el último elemento, devuelve verdad en caso contrario }

parcial siguienteClave: diccionario $d \rightarrow$ clave

{ Devuelve la clave del siguiente elemento (par) de d .

Parcial: la operación no está definida si no existeSiguiente?(d) }

parcial siguienteValor: diccionario $d \rightarrow$ valor

{ Devuelve el valor del siguiente elemento (par) de d .

Parcial: la operación no está definida si no existeSiguiente?(d) }

parcial avanza: diccionario $d \rightarrow$ diccionario

{ Devuelve el diccionario resultante de avanzar el cursor en d .

Parcial: la operación no está definida si no existeSiguiente?(d) }

Implementación Diccionario. Interfaz.

módulo genérico **diccionarioABB**

usa pilasGenéricas *{Implementación de la lección 9: pilas genéricas dinámicas}*

parámetros

tipos clave, valor

con

función "<" (c1, c2: clave) **devuelve** booleano

función "=" (c1, c2: clave) **devuelve** booleano

exporta

tipo **diccionario** *{Conjunto de pares (clave, valor) en los que no se permiten claves repetidas, y cuenta con operaciones guiadas por la clave}*

procedimiento crear(**sal** d: **diccionario**)

procedimiento añadir(**e/s** d: **diccionario**;
ent c: clave; ent v: valor)

→ procedimiento buscar(**ent** d: **diccionario**; **ent** c: clave;
sal éxito: booleano; sal v: valor)

{pertenece? y obtenerValor se implementan en una única operación}

procedimiento quitar(**ent** c: clave; **e/s** d: **diccionario**)

función cardinal(d: **diccionario**) **devuelve** natural

función esVacio?(d: **diccionario**) **devuelve** booleano

...

Implementación Diccionario. Interfaz.

{Operaciones para duplicar y liberar}

```
procedimiento duplicar(sal dSal:diccionario;  
                      ent dEnt:diccionario)
```


*{Si hacemos una implementación en memoria dinámica,
tendremos:}*

```
procedimiento liberar(e/s d:diccionario)
```

*{Operaciones de Iterador interno (en este caso, para recorrerlo en
orden por clave, de menor a mayor): }*

```
procedimiento iniciarIterador(e/s d:diccionario)
```

```
función existeSiguiente?(d:diccionario) devuelve booleano
```

```
procedimiento siguienteYavanza(e/s d:diccionario;  
                             sal c:clave; sal v:valor;  
                             sal error:booleano)
```

implementación

... {¿REPRESENTACION INTERNA?}

Implementación Diccionario: representación interna

implementación {¿REPRESENTACION INTERNA?}

tipos

ptNodo= ↑nodo;

nodo = registro

laClave: clave;
elValor: valor;
izq, der: ptNodo

freg

podría ser dato: elemento;

{Ver completa en la página de material de clase}

modulo pila_de_ptNodo concreta pilasGenéricas(ptNodo);

diccionario=registro

raíz:ptNodo; {puntero a la raíz de un árbol ABB que
almacena los datos del diccionario}

tamaño:natural;

iter: pila_de_ptNodo.pila {pila de punteros a nodos del
árbol, para el iterador}

freg ...

{Tipos de datos
para implementar
un ABB y un
diccionario que
almacene sus
datos en el ABB}

Implementación Diccionario: implementación interna

...

procedimiento crear(**sal** d:diccionario)

principio

d.raíz:=nil;

d.tamaño:=0;

crear(d.iter) *{por seguridad: inicializar la pila del iterador}*

fin

procedimiento añadir(**e/s** d:diccionario;

ent c:clave; **ent** v:valor)

variable añadido:booleano

principio

añadirRec(d.raíz,c,v,añadido);

si añadido **entonces**

d.tamaño:=d.tamaño+1;

fsi

fin

...

Implementación Diccionario: implementación interna

{Operación interna (oculta) NO DEBE aparecer en la Interfaz:

añadirRec: si en el árbol a no estaba almacenada ninguna clave c, la inserta adecuadamente en el árbol ABB a (junto con su valor). Si ya estaba almacenada la clave c, actualiza su valor con v}

procedimiento añadirRec (e/s a:ptNodo; ent c:clave; ent v:valor;
sal nuevo:booleano)

principio

si a=nil **entonces**

nuevoDato(a);

a↑.laClave:=c; a↑.elValor:=v;

a↑.izq:=nil; a↑.der:=nil;

nuevo:=verdad;

sino

si c<a↑.laClave **entonces**

añadirRec(a↑.izq,c,v,nuevo)

sino si a↑.laClave<c **entonces**

añadirRec(a↑.der,c,v,nuevo)

sino {c=a↑.laClave, y en un diccionario no se pueden repetir}

a↑.elValor:=v;

nuevo:=falso;

fsi

fsi

fin

...

{De forma similar se implementarán las otras operaciones que requieren el código recursivo sobre el árbol (que quedará encapsulado en una operación interna y oculta). Ver la implementación completa en la página del material de clase}

Implementación Diccionario: implementación interna

...

procedimiento iniciarIterador(**e/s** d: diccionario)

variable aux:ptNodo

principio

*{eliminar restos de recorridos anteriores (no exhaustivos) y
 empezar con pila vacía:}*

 liberar(d.iter);

 aux:=d.raíz; *{raíz del árbol}*

mq aux≠nil **hacer**

{apila puntero a nodo del árbol, en la pila del iterador:}

 apilar(d.iter,aux);

 aux:=aux↑.izq

fmq

fin

función haySiguiente(d:diccionario) **devuelve** booleano

principio

devuelve not esVacía(d.iter) *{hay siguiente si d.iter es no vacía}*

fin

Implementación Diccionario: implementación interna

```
procedimiento siguienteYavanza(e/s d:diccionario;  
                             sal c:clave; sal v:valor; sal error:booleano)  
  variable aux:ptNodo
```

```
principio
```

```
  si haySiguiente(d) entonces  
    error:=falso; aux:=cima(d.iter);  
    c:=aux↑.laClave; {clave del siguiente elemento visitado}  
    v:=aux↑.elValor; {valor del siguiente elemento visitado}  
    {avanzar: }  
    desapilar(d.iter);  
    aux:=aux↑.der;  
    mq aux≠nil hacer  
      apilar(d.iter,aux); aux:=aux↑.izq  
    fmq  
  sino  
    error:=verdad
```

```
  fsi
```

```
fin
```

{Ver la implementación completa del módulo en
la página del material de clase}

{Si se añadiese la operación de Iguales: verdad sii d1 y d2 tienen exactamente la misma colección de pares (clave,valor)}

función iguales?(d1,d2:diccionario) **devuelve** booleano

variables igual:booleano; *{y para recorrerlos simultáneamente en inorden:}*

pAux1,pAux2:ptNodo; pilaD1,pilaD2:pila_de_ptNodo.pila;

principio

si esVacio?(d1) **and** esVacio?(d2) **entonces devuelve** verdad

sino_si cardinal(d1)≠cardinal(d2) **entonces devuelve** falso

sino *{ambos tienen el mismo número (no nulo) de claves:*

recorrerlos simultáneamente en orden por clave (inorden)}

igual:= verdad;

{inicializar recorrido en diccionario d1:}

{Llegar hasta el primero y prepararlo para que sea el siguiente a tratar:}

crear(pilaD1);

pAux1:=d1.raíz;

mq pAux1≠nil **hacer**

apilar(pilaD1,pAux1); pAux1:=pAux1↑.izq

fmq;

{Ídem en diccionario d2:}

crear(pilaD2);

pAux2:=d2.raíz;

mq pAux2≠nil **hacer**

apilar(pilaD2,pAux2); pAux2:=pAux2↑.izq

fmq;

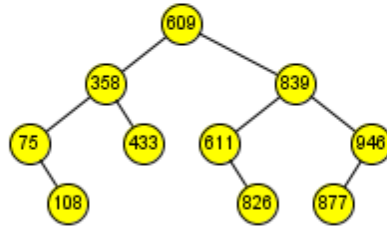
. . .

```
. . . {Mientras sean iguales y no se hayan tratado todos:}
mientrasQue igual and not esVacía(pilaD1) and not esVacía(pilaD2)
hacer
    {Obtener el siguiente que toca tratar de cada diccionario: }
    pAux1:=cima(pilaD1);  pAux2:=cima(pilaD2);
    {Compararlos: }
    igual:=(pAux1↑.laClave=pAux2↑.laClave) and (pAux1↑.elValor=pAux2↑.elValor);
    {Avanzar, para preparar el siguiente dato a tratar en diccionario d1:}
        desapilar(pilaD1);
        pAux1:=pAux1↑.der;
        mq pAux1≠nil hacer
            apilar(pilaD1,pAux1);    pAux1:=pAux1↑.izq
        fmq
    {Idem en diccionario d2:}
        desapilar(pilaD2);
        pAux2:=pAux2↑.der;
        mq pAux2≠nil hacer
            apilar(pilaD2,pAux2);    pAux2:=pAux2↑.izq
        fmq
    fmq;
    si not igual entonces liberar(pilaD1); liberar(pilaD2) fsi;
    devuelve igual
fsi
fin
```


Gnarley Trees

Data structures Language

Binary search tree



Insert 826

1. We start at the root.
2. Since $826 > 609$, we insert it in the right subtree.
3. Since $826 < 839$, we insert it in the left subtree.
4. Since $826 > 611$, we insert it in the right subtree.

Done.

Una buena aplicación para visualizar árboles ABBs y su funcionamiento:
nueva dirección: <https://kubokovac.eu/gnarley-trees/BST.html>
(se puede descargar como applet y ejecutar localmente)

Insert

Find

Delete

Previous

Next

☒ Pause

☐ Clear

☐ Random



☐ Show order

Size: 10; Height: 4 = 1.00-opt; Ave. depth: 2.90

