

Soluciones Ejercicios Tema 11

Germán Moltó Martínez

gmolto@dsic.upv.es

Estructuras de Datos y Algoritmos Escuela Técnica Superior de Ingeniería Informática Universidad Politécnica de Valencia

Versión iterativa de insertarConDuplicados

```
protected NodoABB<E> insertarConDuplicados(E clave, NodoABB<E> n){
   NodoABB<E> aux = n, padreAux = null;
   int resC = 0;
   while ( aux != null ) {
      resC = aux.dato.compareTo(clave); numTotalComparaciones++;
      padreAux = aux;
      if ( resC < 0 ) aux = aux.der; else aux = aux.izq;
      }
      NodoABB<E> nuevo = new NodoABB<E>(clave);
      if ( padreAux == null ) n = nuevo;
      else if ( resC < 0 ) padreAux.der = nuevo;
      numTotalInserciones++;
      return n;
}</pre>
```

Versión Iterativa de recuperar en un ABB

```
protected NodoABB<E> recuperar (E clave, NodoABB<E> n)
  throws ElementoNoEncontrado{
    boolean esta = false;

while ( n != null && !esta ){
    int resC = n.dato.compareTo(clave);
    if (resC < 0) n = n.der;
    else if (resC > 0) n = n.izq;
        else esta = true;
    }

if (!esta) throw new ElementoNoEncontrado("El elemento " + clave + " no está");
    else return n;
}
```

Versiones Alternativas

```
protected NodoABB<E> recuperarMax(NodoABB<E> n) {
    while (n.der != null) n = n.der;
    return n;
}

protected NodoABB<E> recuperarMin(NodoABB<E> n){
    if (n.izq != null ) return recuperarMin(n.izq);
    else return n;
}
```

Número de Hojas de ABB (1/3)

```
public class ABB<E extends Comparable<E>>{
...
   public int numeroHojas(){
      return numeroHojas(raiz);
   }

protected int numeroHojas(NodoABB<E> n){
   if ( n == null) return 0;
   else if (n.izq == null && n.der == null) return 1;
   else return numeroHojas(n.izq) + numeroHojas(n.der);
   }
}
```

Número de Hojas de ABB (3/3)

5

Estilo de implementación alternativo, donde el caso base es tener una hoja.

```
public int numeroHojas(){
    if (raiz != null) return numeroHojas(raiz);
    else return 0;
}

protected int numeroHojas(NodoABB<E> n){
    int nHojas = 0;
    if (n.izq == null && n.der == null) nHojas = 1;
    else {
        if (n.izq != null) nHojas += numeroHojas(n.izq);
        if (n.der != null) nHojas += numeroHojas(n.der);
        }
    return nHojas;
}
```

Número de Hojas de ABB (2/3)

- Notación: numHojas(i) significa la invocación al método numHojas pasándole como argumento la referencia al NodoABB<E> que contiene el objeto i.
- Órden en el que se producen las llamadas recursivas:
 numHojas(10) → numHojas(5) → numHojas(4) →
 numHojas(6) → numHojas(11) → numHojas(null) →
 numHojas(15)
- Órden en el que finalizan las llamadas recursivas:
 numHojas(4) → numHojas(6) → numHojas(5) →
 numHojas(null) → numHojas(15) → numHojas(11) →

6

8

Borrar Hojas de ABB

```
public class ABB<E extends Comparable<E>>{
...
  public void borrarHojas(){
    if ( this.raiz != null ) this.raiz = borrarHojas(this.raiz);
  }

protected NodoABB<E> borrarHojas(NodoABB<E> n){
    NodoABB<E> res = n;
    if ( n.izq == null && n.der == null ) res = null;
    else{
        if ( n.izq != null ) n.izq = borrarHojas(n.izq);
        if ( n.der != null ) n.der = borrarHojas(n.der);
    }
    return res;
}}
```

Esfuerzo Medio de Comparación Óptimo

```
public double eMCOptimo(){
  double res = Double.NaN;
  if (!seHaEliminado){
     double log2Tamanyo = Math.log(this.tamanyo())/Math.log(2);
     long alturaOptima = Math.round(Math.floor(log2Tamanyo));
     long valor = I, aux = I, numNodos=I;
     for (int i = I; i <= alturaOptima; i++){
           aux = aux*2; numNodos += aux;
           valor += aux * (i+I);
      }
     res = ((double)valor)/numNodos;
}
return res; }</pre>
```

Suma de Elementos Mayores o Igual

9

II

```
public class ABBInteger extends ABB<Integer>{
  public int sumarMayorOlgual(int x) {
    return sumarMayorOlgual(this.raiz, x);
}

protected int sumarMayorOlgual(NodoABB<Integer> n, int x) {
  int suma=0;
  if (n!=null) {
    int valorRaiz= n.dato.intValue();
    if (valorRaiz>=x) suma +=valorRaiz;
    if (valorRaiz>x) suma += sumarMayorOlgual(n.izq, x);
    suma += sumarMayorOlgual(n.der,x);
  }
  return suma;
}
```

Mostrar los Nodos de un Cierto Nivel

```
//SII 0 <= k <=altura():
public String toStringNivel(int k){
    if ( this.raiz != null ) return toStringNivel(k, this.raiz);
    else return "*";
}
protected String toStringNivel(int k, NodoABB<E> n){
    String res = "";
    if ( k == 0 ) res += n.dato.toString()+" ";// Caso base
    else {
        if( n.izq != null ) res += toStringNivel(k-I, n.izq);
        if( n.der != null ) res += toStringNivel(k-I, n.der);
    }
    return res;
}
```

Construcción ABB Equilibrado

```
    Sea N = v.length el número de elementos de v. Al estar ordenados y ser
distintos entre sí, su elemento central es mayor que los (N/2) - I
elementos anteriores y menor que los (N/2) - I elementos posteriores.
```

 La propiedad se puede aplicar recursivamente a los subvectores resultantes.

```
private NodoABB<E> seConstruye(E v[], int izq, int der){
  NodoABB<E> nuevo = null;
  if ( izq <= der ){
     int centro = (izq+der)/2;
     nuevo = new NodoABB<E>(v[centro]);
     nuevo.izq = seConstruye(v, izq, centro-I);
     nuevo.der = seConstruye(v, centro+I, der);
  }
  return nuevo;
}
```

Construcción ABB Equilibrado (II)

- ▶ Complejidad temporal del método seConstruye:
- ▶ Talla del problema: Viene dada por la expresión n = der izq + 1. En la llamada más alta coincide con v.length.
- Instancias Significativas: NO existen, puesto que se trata de un recorrido recursivo. Siempre se visitarán todas las componentes del vector.
- ▶ Relaciones de recurrencia:

```
    T<sub>seConstruye</sub>(n>0) = 2*T<sub>seConstruye</sub>(n/2) + k
    T<sub>seConstruye</sub>(n=0) = k'
```

Acotando con el Teorema 3 (a = 2, c = 2):

 $\mathsf{T}_{\mathsf{seConstruye}} \in \Theta(\mathsf{v.length})$

13

toString en ABBColaPrioridad

Aprovechamos el conocimiento de que un recorrido en inorden de un Árbol Binario de Búsqueda obtiene los elementos en orden ascendente.

```
public String toString(){
   return toStringInOrden();
}
```

Cálculo del Sucesor

14

Cambia Signo Árbol Binario de Búsqueda

```
public class ABBInteger extends ABB<Integer>{

public void cambiarSigno() {
    cambiarSigno(raiz);
}

protected void cambiarSigno(NodoABB<Integer> n) {
    if (n != null) {
        int dato = n.dato.intValue();
        n.dato = new Integer(-dato);
        NodoABB<Integer> aux = n.izq;
        n.izq = n.der;
        n.der = aux;
        cambiarSigno(n.izq);
        cambiarSigno(n.der);
    }
}
```

Padre de un Nodo en un ABB

```
public NodoABB<E> padre(E x, NodoABB<E> n){
   NodoABB<E> p = null;
   boolean esta = false;
   while (n!= null && !esta){
    int resC = n.dato.compareTo(x);
    if (resC>0) {p = n; n = n.izq;}
    else if (resC<0) {p = n; n = n.der;}
        else esta=true;
   }
   if (esta) return p;
   else return null;}</pre>
```

Fuera de Intervalo (2/2)

17

```
protected int fueraDeRango(E x, E y, NodoABB<E> actual)
{ int res = 0;
if (actual!=null) {
   if (actual.dato.compareTo(y)>0)
     res+= I+ tamanyo(actual.der)+ fueraDeRango(x,y,actual.izq);
   else
   if (actual.dato.compareTo(x)<0)
     res+= I+ tamanyo(actual.izq)+ fueraDeRango(x,y,actual.der);
   else
     res+= fueraDeRango(x,y,actual.izq) +
        fueraDeRango(x,y,actual.der);
}
return res;
}</pre>
```

Fuera de Intervalo (1/2)

```
public int fueraDeRango(E x, E y) {
  return fueraDeRango(x,y, this.raiz);
}
```

▶ 18

Coste Temporal de Contar Mayores (I)

- ▶ Talla del Problema en función de los argumentos:
 - ► Talla = actual.tamanyo (o tamanyo(actual))
- ▶ ¿Instancias Significativas?
 - No las hay, es un problema de recorrido que tiene que procesar todos los nodos del ABB.
- ▶ Relaciones de recurrencia para un ABB equilibrado:
 - $T_{contarMayoresOue}(x = 0) = k2$
 - $T_{contarMayoresQue}(x > 0) = 2 * T_{contarMayoresQue}(x/2) + k3$
- ▶ Relaciones de recurrencia para un ABB degenerado:
- $T_{contarMayoresQue}(x = 0) = k2$
- $T_{contarMayoresQue}(x > 0) = I * T_{comparar}(x-I) + k3$

Coste Temporal de Contar Mayores (II)

- ▶ Coste temporal asintótico:
 - Si actual es un nodo de un ABB completamente degenerado: por Teorema I con a = c = I y sobrecarga constante:
 - $T_{contar Mayores Que}(x) \in \Theta(x)$
 - Si actual es un nodo de un ABB equilibrado: por Teorema
 3 con a = c = 2 y sobrecarga constante:
 - $T_{contar Mayores Que}(x) \in \Theta(x)$
- ▶ Se obtienen las mismas cotas porque es un problema de recorrido y, al final, hay que procesar todos los nodos.

21

toString Ordenado Ascendentemente

```
public String toStringOAMayoresQue(E e) throws ElementoNoEncontrado{
   String res=toStringOAMayoresQue(e, this.raiz);
   if ( res.equals("") ) throw new ElementoNoEncontrado("No existe");
   return res;
}
protected String toStringOAMayoresQue (E e, NodoABB<E> actual){
   String res = "";
   if ( actual != null ){
      if ( actual.dato.compareTo(e) > 0 ){
        res+=toStringOAMayoresQue (e, actual.izq) + actual.dato.toString();}
   res+=toStringOAMayoresQue(e, actual.der);
}
return res; }
```

Solución Eficiente a Contar Mayores

22

Mediana en ABB

```
public boolean esMediana(E x) {
NodoABB<E> aux = this.raiz; int mayores = 0, int menores = 0;
boolean fin = false;
while ( aux !=null && !fin ) {
  int resC = aux.dato.compareTo(x);
  if (resC < 0) { menores += I + tamanyo(aux.izq); aux = aux.der;}
  else if (resC > 0) { mayores += I + tamanyo(aux.der); aux = aux.izq;}
  else {
      menores += tamanyo(aux.izq); mayores += tamanyo(aux.der);
      fin = true;
    }
}
return (mayores == menores);}
```

Altura de Equilibrado

```
public int alturaDeEquilibrado() throws ABBNoEquilibrado {
    return alturaDeEquilibrado(this.raiz);
}
protected int alturaDeEquilibrado(NodoABB<E> actual) throws
ABBNoEquilibrado{
    if ( actual == null) return -1;
    else{
        int alturaDeEquilibrado(actual.izq);
        int alturaDer = alturaDeEquilibrado(actual.der);
        int diff = Math.abs(alturalzq - alturaDer);
        if ( diff > 1 ) throw new ABBNoEquilibrado("Nodo Desequilibrado");
        return I+Math.max(alturalzq, alturaDer);
}
```

toString en Rango (II)

```
protected String toStringEnRango(NodoABB<E> actual, E inf, E sup){
   String res = "";
   if ( actual != null ) {
      int rInf = actual.dato.compareTo(inf);
      int rSup = actual.dato.compareTo(sup);
      if ( rInf < 0 ) res += toStringEnRango(actual.der, inf, sup);
      else if ( rSup > 0 ) res += toStringEnRango(actual.izq, inf, sup);
      else { // inf <= dato <= sup
        res += toStringEnRango(actual.izq, inf, sup);
      res += actual.dato.toString()+"\n";
      res += toStringEnRango(actual.der, inf, sup);
}
return res;}</pre>
```

toString en Rango (I)

- 1. Ecuaciones de Recurrencia si es un Nodo Equilibrado
 - $T_{toStringRango}(x = 0) = k2$
 - $T_{toStringRango}(x > 0) = 2 * T_{toStringRango}(x/2) + k3$
- 2. Relaciones de Recurrencia si es Nodo degenerado
- $T_{toStringRango}(x = 0) = k2$
- $T_{toStringRango} (x > 0) = 1 * T_{toStringRango} (x-1) + k3$
- 3. Cotas de Complejidad Temporal Asintótica
 - ▶ En ambos casos: $T_{toStringRango}(x) \in \Theta(x)$
- Se trata de un problema de recorrido, no hay instancias significativas y el coste es lineal con el número de elementos.

25