

# Estructura de Datos y Algoritmos 1

## Tema 3 - Árboles

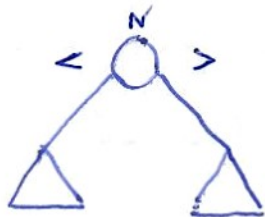
$\left. \begin{array}{l} \text{Tree Set} \langle T \rangle \\ \text{Tree Map} \langle K, V \rangle \end{array} \right\} \text{Árbol} \left\{ \begin{array}{l} \text{ÁRBOLES GENERALES (N-ario)} \\ \text{ÁRBOLES BINARIOS} \\ \text{ÁRBOLES BINARIOS ORDENADOS} \end{array} \right. \left\{ \begin{array}{l} \text{EQUILIBRADOS} \rightarrow \text{AVL} \langle T \rangle \\ \text{NO EQUILIBRADOS} \rightarrow \text{RN} \langle T \rangle \end{array} \right.$   
 $T = K + V$

## Índice B+e

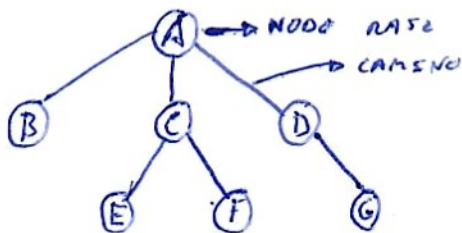
ED Lineal ( $O(N)$ )  $\rightarrow$  ~~"Orden"  $O(n \log n)$  Sort()~~ NO ES VÁLIDO

Solución: Árbol Binario + Orden  $O(\log n)$

ABB - Árbol Binario de Búsqueda

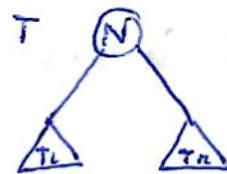


Un mapa es una colección de pares

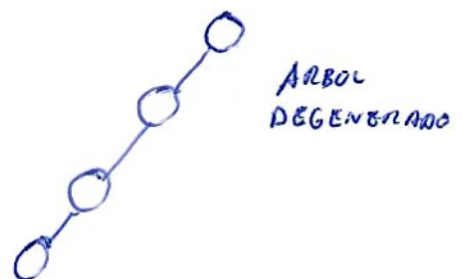
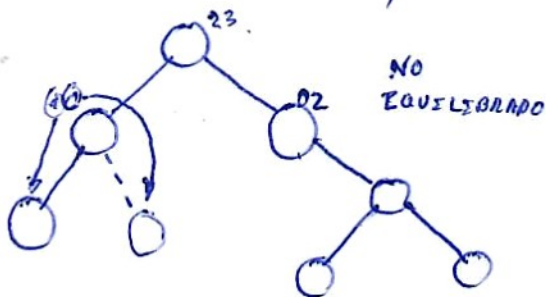


## Definición de árbol

$T: \left\{ \begin{array}{l} \emptyset \\ N \end{array} \right\} \left\{ \begin{array}{l} T_L \text{ (Treeleft)} \\ T_R \text{ (Treeight)} \end{array} \right\} \rightarrow \text{Tipo } T$



AB balanceado o equilibrado: Árboles que difieren en 1 nivel (RESTA DE NODOS)  
 $1-0=+1$   $0-2=-2$



## Implementacion AB

Class Node <T> {

T nodeValue;

Node <T> left;

Node <T> der;

}

Class arbolBinario <T> {

Node <T> root;

}



## Class Par <K, V> (Paquete auxiliar)

T = K + V

public class Par <K, V> {

private K Key;

private V Value;

public Par <K, V> (K Key, V Value) {

this.Key = Key;

this.Value = Value;

}

public K getKey () { }

public V getValue () { }

public V setValue (V Value) { }

↳ COMPARABLE <K>

↳ implements Comparable <Par <K, V>>

2 pares son iguales si sus K lo son,  
donde igual al valor

## Example:

`Par < Integer, Arraylist < Integer >> par = new Par <> (3, null);`

`syso (par) → 3, <null>`

\* `{ par.setvalue (new Arraylist <> ());  
par.getvalue().add (3);`

\* `Arraylist < Integer > aux;`

`par.getvalue (aux = new Arraylist <> ());`

`aux.add (3);`

`syso (par) → 3 <[3]>`

`par.setvalue (null);`

`syso (par) → 3, <null>`

`syso (aux) → [3]`

① new

② aux = dir

③ setvalue (aux)

`Arraylist < Pa < String, Arraylist < Integer >>> auxPares = new Arraylist <> (1);`

`// 100. M`

`↳ T = Pa < String, Arraylist < Integer >>`

`int pos ← indexof (T);`

`// Buscamos a "Pepe"`

`int pos = ourPares.indexOf (new Pa <> ("Pepe", null));`

`// Utilizamos .get o .find ("Pepe")`

`ourPares.get (pos).getValue().add (0);`

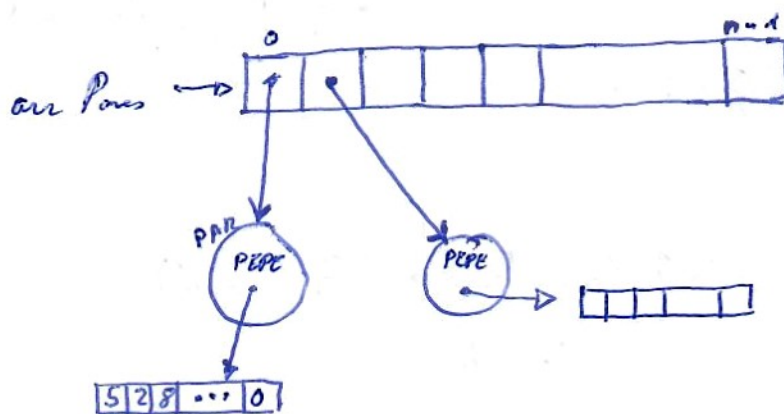
`Arraylist < Integer >`

Hacer método add:

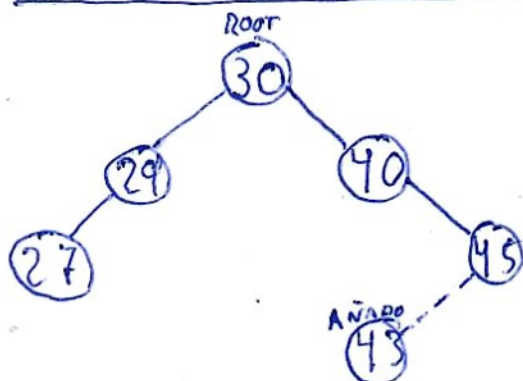
```
public void add (String nombre, Integer nota) {
    int pos = anPares.indexOf (new Par <> (nombre, null));
    if (pos == -1) {
        anPares.add (new Par <> (nombre, new ArrayList <> ());
        pos = anPares.size() - 1;
    }
    anPares.get (pos).getValue().add (nota);
}
```

Detalle de la estructura

`ArrayList<Par<String, ArrayList<Integer>>> anPares = new ArrayList<>();`



Recordar sobre arboles binarios



27, 28, 29, 30, 40, 45

Añado 43

Mezclar luego adjuntar !



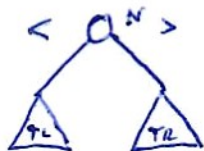
## Arboles Binarios

¿Cómo insertar? En anchura  $\rightarrow$  Costo  $O(\log(n))$

¿Cómo eliminar?

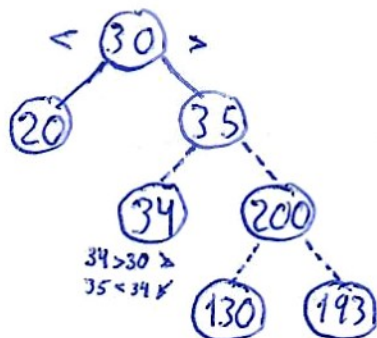
¿Cómo buscar?  $O(n)$

AB + Orden Total  
ABB



$\rightarrow$  No existen elementos.

¿Cómo insertar? +34, +200, +130, +193 Se insertan como hijos.



¿Es de altura logarítmica?

$$\log(8) = 3$$

No es logarítmica, hay más de 3 niveles.

¿Cómo buscar?

Seguimos mismo criterio que para insertar.

¿Cómo eliminar?

Eliminamos 193.

Caso 1: Tengo hijo  $\rightarrow$  El abuelo se une con el nieto

Caso 2: 2 hijos  $\rightarrow$  Sustituyo por el menor de los mayores y después lo elimino.

Caso 3: No tengo hijos  $\rightarrow$  Me lo cargo.

BSTree <T>

boolean add (T item) // NO contains()

T remove (T item)

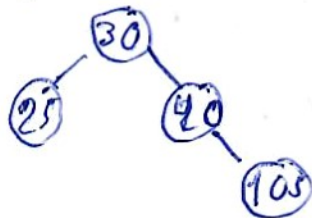
int ← indexOf (T)

T find (T aux)

CURRENT ← REFERENCIA AL OBJETO  
CLAVE

Un add dependiente se obtiene cuando el conjunto de enteros sea menor a la hora de insertar.

Example: Pasar add a Array



0	1	2	3
20	30	40	105

ABB + IND → Secuencia ordenada

public Arraylist <T> toArray () {

private Arraylist <T> aux = new Arraylist <> ();

toArray (this.root, aux) // Con if (this.root == null) → if (this.root != null) toAux (this.root, aux);

}

private void toAux (Node <T> current, Arraylist <T> lista) {

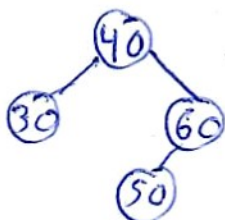
if (current == null) return;

toAux (current.left, lista);

lista.add (current.data);

toAux (current.right, lista);

① if (current.left != null) toAux (current.left, lista);  
lista.add (current.data);  
② if (current.right != null) toAux (current.right, lista);  
lista.add (current.data);  
③ }



CURRENT	DATA	USUA
H(40)	H3CPC	X 23
H(30)	H3CPC	8
H(60)	H3CPC	1
H(50)	H3CPC	3

lista → 30 40 50 60

Si son iguales, pasar con esta parte.

## DNS recursive

```
public String displayTree () {  
    if (this.root == null) return " ";  
    return displayTree (this.root, 0);  
}
```

```
private String displayTree (Node <T> current, int level) {  
    String result = " ";
```

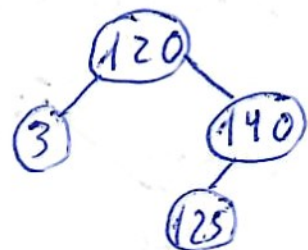
```
    ① if (current.right != null) return result += displayTree (current.right, level (+1));  
    for (int i = 0; i < level; i++) { result += "- "; }
```

```
    ② if (current.left != null) return result += displayTree (current.left, level (+1));  
    return result;
```

level ++ → NO  
SE CARGA VARIABLE

③ }

current	level	result	lines
# 120	0	" "	1
# 140	1	" 140 "	1
# 125	2	" 125 "	3
# 120	0	" 140, 125 "	2
# 3	1	" 3 "	3
# 120	0	" 140, 125, 120 "	3
<del> </del>			





## Colections de pens

Libro  $\rightarrow \{ (palabra, Frecuencia) \}$   
 $\downarrow$   
 Identificador Conjunto Par

Class libro {

private String libroId;

private BSTree < Par < String, Integer >> palabrasFreq;  
 }

ATENCION  
UNA CLASE

public void add (String palabra) {

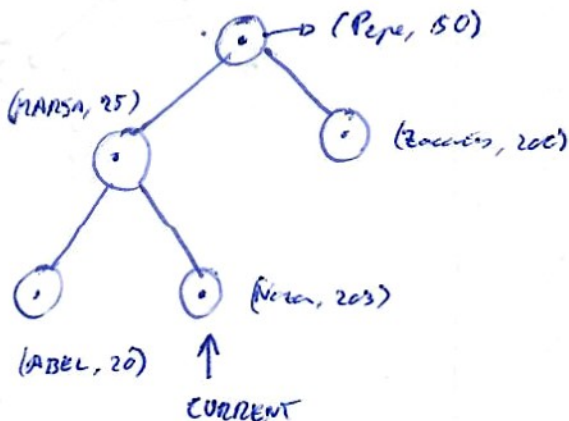
Par < String, Integer > current = palabrasFreq.find (new Par <> (palabra, null));

if (current == null) { palabrasFreq.add (new Par <> (palabra, 1));

else { current.setValue (current.getValue () + 1); }

}

BSTree < Par < String, Integer >> palabrasFreq;



aux  
 $\downarrow$   
 (naran, null)

STRING	INTEGER	ORDENADA POR FREQ
ABEL	20	
MARSA	25	
NARAN	203	
PEPE	50	
ZACARAS	200	

BSTree < Par < Integer, ArrayList < String >>>



# Análisis de ABBB ÁRBOL BINARIO DE BÚSQUEDA BÁSICO

Alteariedad E

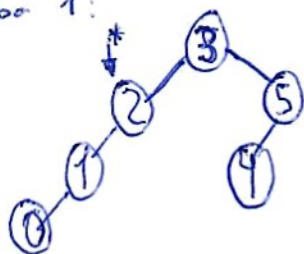
E con 5 elementos

$$E = \{3, 5, 2, 1, 0, 4\} \quad \text{Caso 1}$$

$$E = \{5, 4, 3, 2, 1, 0\} \quad \text{Caso 2}$$

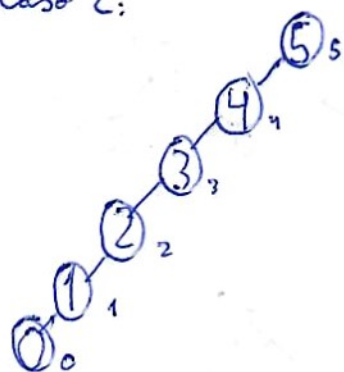
$$E = \{0, 1, 2, 3, 4, 5\} \quad \text{Caso 3}$$

Caso 1:



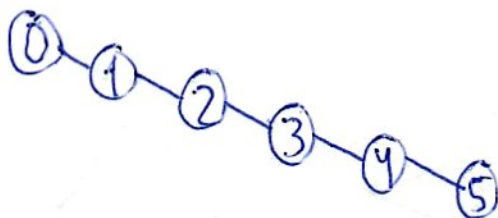
NO, es ABBE<sub>g</sub> ②\*

Caso 2:



ALTURA  
 $h = 5$

Caso 3:



## ABBEquilibrium

Factor de equilibrio ( $F_e$ )

$$F_e(N) = h(N_L) - h(N_R)$$

$\forall N \in T, F_e(N) \in \{0, -1, 1\} \rightarrow$  si lo cumple  $\rightarrow$  ABBE<sub>g</sub>equilibrado o bien equilibrado.

↓  
NODO

# Árboles BB equilibrados

• AVL ← Extensión de ABDD

• Rotinegro (RN) → JCP  $\begin{cases} \rightarrow \text{TREE SET} \leftarrow \text{r} \\ \rightarrow \text{TREE MAP} \leftarrow \text{r, v} \end{cases}$

• AA

• ...

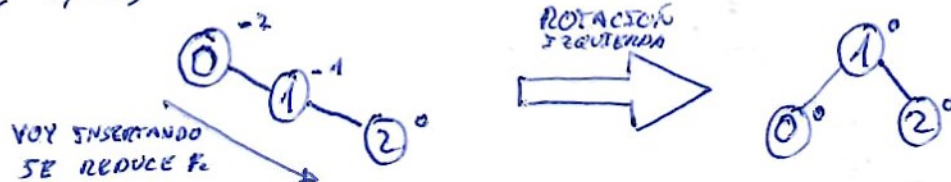
## AVL

ABB que añade una operación de Equilibrio en Inserción y Eliminación

Rotaciones  $\begin{cases} \text{Simple} & \{L, R\} \\ \text{Doble} & \{LR, RL\} \end{cases}$

Ejemplos:

$E = \{0, 1, 2\}$



$E = \{2, 1, 0\}$



$E = \{0, 2, 1\}$



$E = \{2, 0, 1\}$



## Inserción en AVL

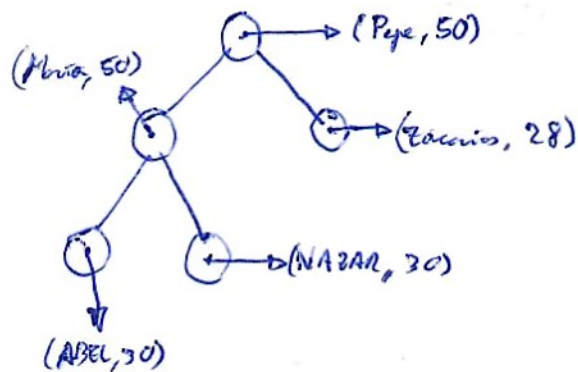
Voy recorriendo  $T_e$ , cuando encuentre error, hago rotación (Sub 1)

Inserto, vuelvo por el camino de inserción recalcando el  $P_e$  y hago como antes

En el código siempre es un intercambio de referencias

$AVL \leftarrow Par \leftarrow \langle String, Integer \rangle \text{ datos}; \rightarrow \text{Atributo}$

Orden x frecuencia Siempre ordena según la clave



Arraylist Bidimensional

CLAVE	VALOR	
ABEL	30	Par 1
MARTA	50	Par 2
NAZAR	30	Par 3
PEPE	50	Par 4
ZACARIAS	28	Par 5

Ordenado por frecuencia

$AVLTree \leftarrow Par \leftarrow \langle Integer, Arraylist \leftarrow String \rangle \text{ result};$

CLAVE	VALOR
28	ZACARIAS
30	ABEL, NAZAR
50	MARTA, PEPE

Pasamos a Java:

```
public AVLTree < Par < Integer, Arraylist < String > > transforma () {
    AVLTree < Par < Integer, Arraylist < String > > result = new AVLTree < > ();
    for (Par < String, Integer > par, datos) {
        Par < Integer, Arraylist < String > current = result.find (new Par < > (par.getKey (), null));
        if (current == null) result.add (current = new Par < > (par.getKey (), new Arraylist < > ));
        current.getValue ().add (par.getKey ());
    }
    return result;
}
```



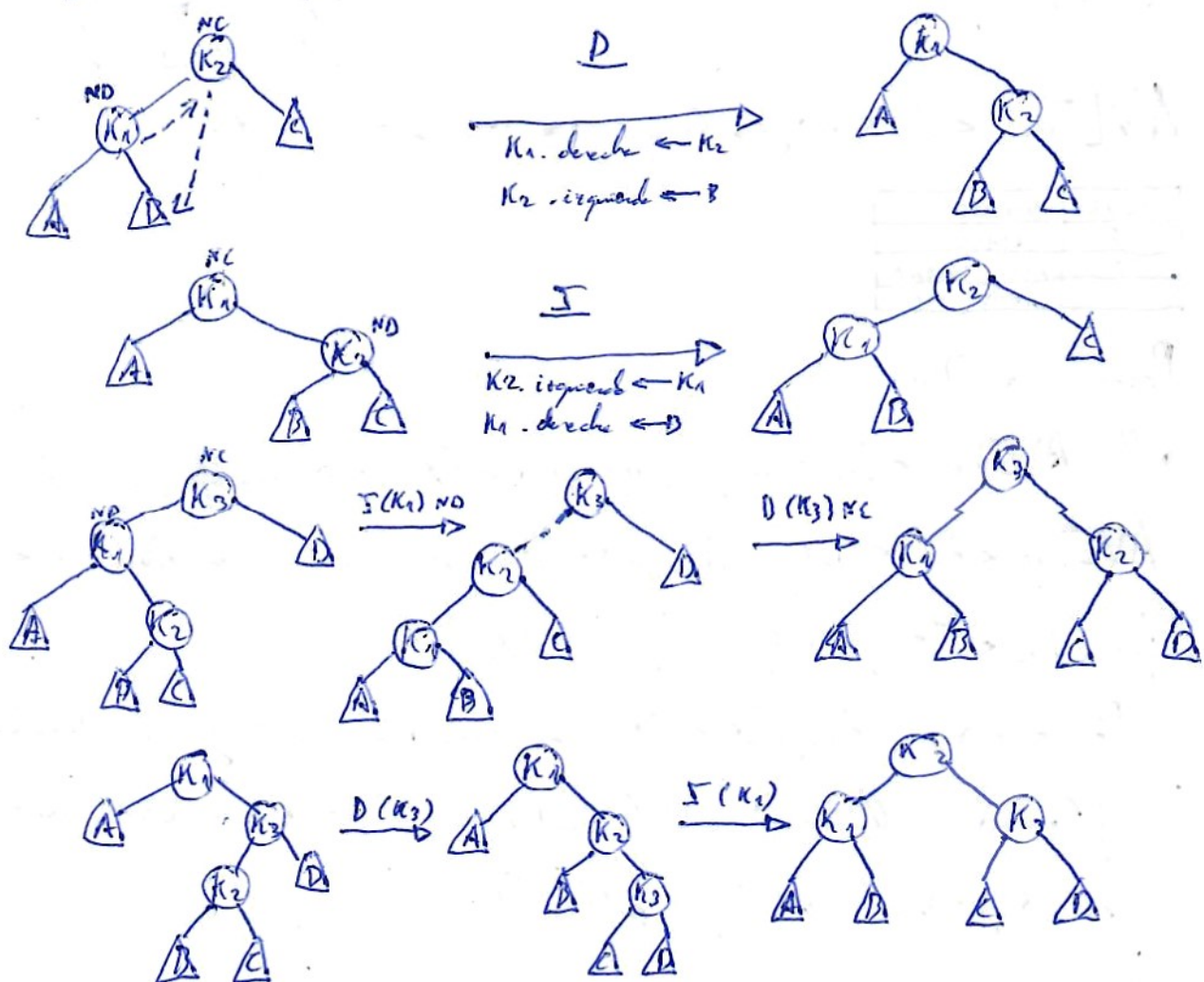
Si lo hacemos con Arraylist en vez de AVL Tree sería:

```

public arraylist < Per < Integer, arraylist < String >>> transforme () {
    arraylist < Per < Integer, arraylist < String >>> result = new arraylist <> ();
    for (Per < String, Integer > per, datos) {
        int pos = result.indexOf (new Per <> (per.getValue(), null));
        if (pos == -1) { result.add (per); }
        result.get (pos).get Value (per.getValue());
        result.add ();
    }
}

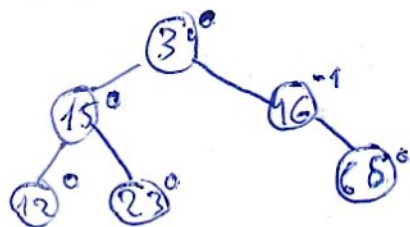
```

## Rotación (Operación atómica)



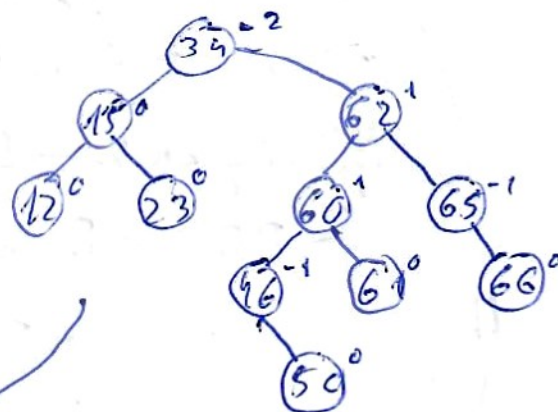
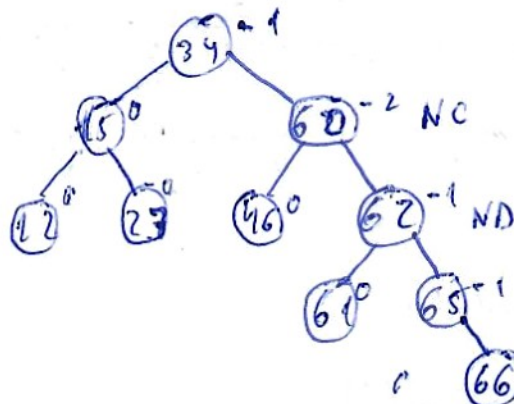
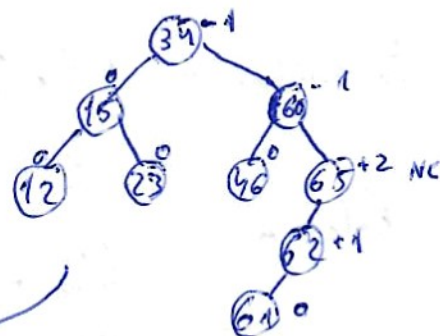
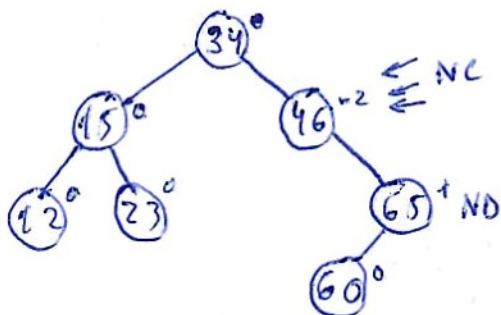


Ejemplo de Inserción: +60, +62, +66, +50

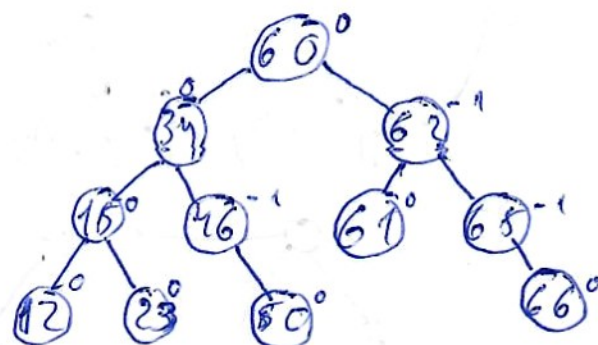
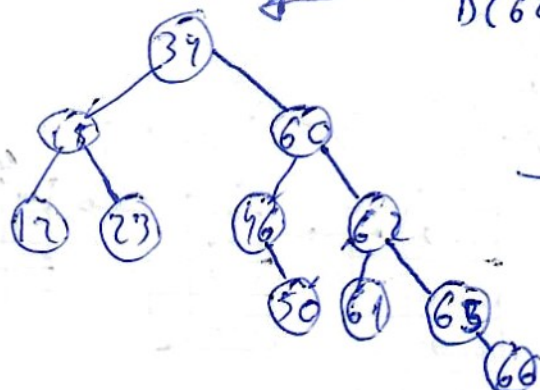


¿Es un AVL?  $IND \rightarrow$  la secuencia ordenada  
 $F_2(N) = h(N_I) - h(N_D)$

Empiezas a insertar:



D(62)



$Par < K, V >$

$\left\{ \begin{array}{l} > \text{facilidad} \\ < n^{\circ} \text{ clases} \end{array} \right.$

$\left. \begin{array}{l} 1 \text{ libro} \rightarrow N \text{ palabras} \\ \quad \quad \quad \rightarrow N \text{ freq} \end{array} \right\} N^{\circ} \text{ palabras, freq}$

> forma más natural de representación de relaciones

¿Inconveniente?  $\rightarrow$  Legibilidad

$Par < Integer, Arraylist < String >>$  para  $cin = \text{estructura}$  final  $(\text{new } Par <> (cbe, null))$ ;

1 autor  $\rightarrow N^{\circ}$  libros

Colección  
 1 libro  $\rightarrow M$  palabras ( $M$  freq)

$AVLTree < Par < String, AVLTree < Par < String, AVLTree < Par < String, Integer >>>>>$

datos;  $\rightarrow$  Representación compacta poco flexible  $\rightarrow$   $MyTreeMap \xrightarrow{K, V} MyTreeMap \xrightarrow{K, V}$

$MyTreeMap < K, V >$   $\rightarrow$  Encapsula idea de pares e implementa conjunto de pares  $KV$

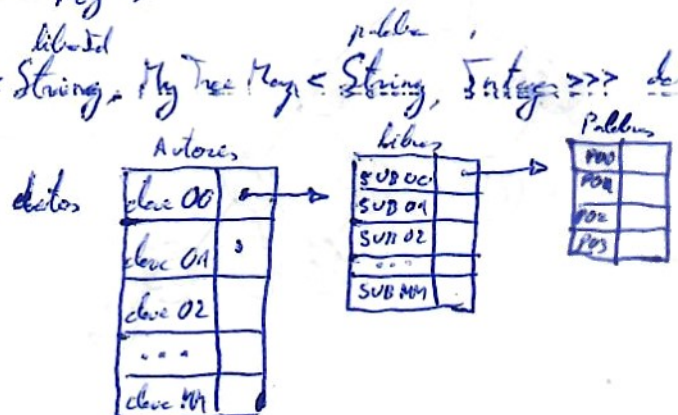
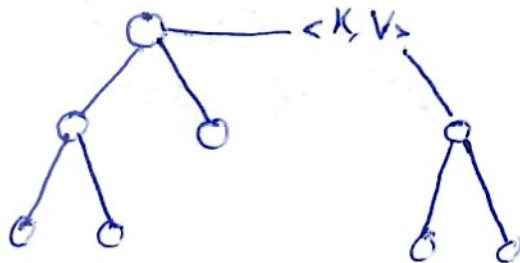
$\vdash BStree < Par, < K, V >>$

$V \leftarrow \text{get}(K) \approx \text{find}()$

$Verd \leftarrow \text{put}(K, V) \approx \text{add}()$

$Boolean \leftarrow \text{containsKey}()$

$MyTreeMap < String, MyTreeMap < String, MyTreeMap < String, Integer >>>$  datos



¿Problema de AVL Tree?  $\rightarrow$  Recursivo (No viable para grandes volúmenes de datos)

Rojo Negro  $\leftarrow$  ABB Equilibrado Iterativo

Tree Map  $\langle K, V \rangle$

$\{ \text{Par} \langle K, V \rangle \rightarrow \text{Entry} \langle K, V \rangle$

K	V

get Key ()  
get Value ()  
set Value ()

$V \leftarrow \text{get}(K)$

$\text{void} \leftarrow \text{put}(K, V)$

$\text{Boolean} \leftarrow \text{contains}(Key())$

$\{K_i\} \leftarrow \text{keySet}()$

$\{(K, V)\} \leftarrow \text{entrySet}()$

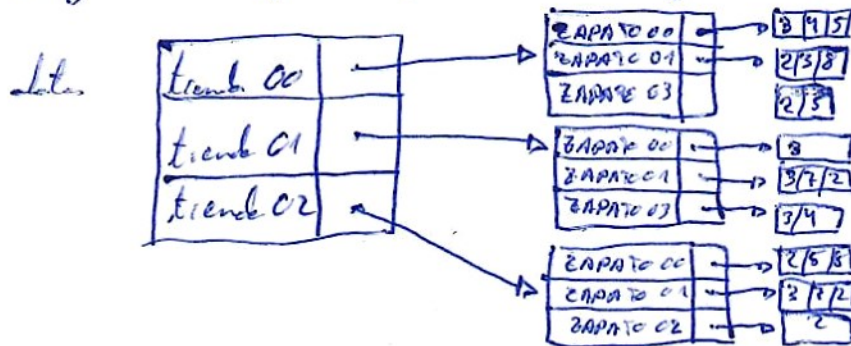
$[V_i] \leftarrow \text{values}()$

Tree Map  $\langle \text{String}, \text{Tree Map} \langle \text{String}, \text{Tree Set} \langle \text{Integer} \rangle \rangle \rangle \text{ dates};$

① for (String k: dates.keySet()) { ... }

② for (Entry  $\langle \text{String}, \text{Tree Map} \langle \text{String}, \text{Tree Set} \langle \text{Integer} \rangle \rangle \rangle$  par: dates.entrySet()) { ... }

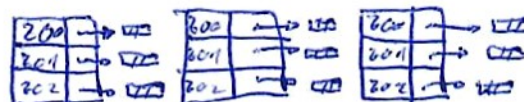
③ for (Tree Map  $\langle \text{String}, \text{Tree Set} \langle \text{Integer} \rangle \rangle$  map: dates.values()) { ... }



dates.keySet()  $\rightarrow \{ \text{tiend 00}, \text{tiend 01}, \text{tiend 02} \}$

dates.entrySet()  $\rightarrow \{ (\text{tiend 00}, \downarrow), (\text{tiend 01}, \downarrow), (\text{tiend 02}, \downarrow) \}$

dates.values()  $\rightarrow \{ \downarrow, \downarrow, \downarrow \}$





`TreeMap <String, TreeMap <String, TreeSet <Integer>>> datos = new TreeMap <> ();`  
TiendaId
ModeloId
Tallas
Computer.removeObj()

`datos` → Referencia a un mapa

K	V
100	
101	
102	

Modelo	Tallas
100	2 5 8
101	
102	

Si lo quiere al revés

### Método add

```

public void add (String tiendaId, String modeloId, Integer tallas) {
    TreeMap <String, TreeSet <Integer>> modelosCum = this.datos.get (tiendaId);
    if (modelosCum == null) {
        this.datos.put (tiendaId, modelosCum = new TreeMap <> ();
    }
    // Los mapas no tienen add, tienen put
    TreeSet <Integer> tallasModelo = modelosCum.get (modeloId);
    if (tallasModelo == null) {
        modelosCum.put (modeloId, tallasModelo = new TreeSet <> ();
    }
    for (Integer talla : tallas) {
        tallasModelo.add (talla);
    }
}
    
```



### Método getTienda

```
public TreeSet <String> getTienda (int table) {
```

```
    TreeSet <String> result = new TreeSet <> ();
```

```
    for (Entry <String, TreeMap <String, TreeSet <Integer>>> perCmn : this.dates.entrySet()) {
```

```
        for (TreeSet <Integer> tablesCmn : perCmn.getValue().values()) {
```

```
            if (! tablesCmn.contains (table)) continue;
```

```
            result.add (perCmn.getKey());
```

```
            break;
```

```
        }
```

```
    }
```

```
    return result;
```

```
}
```

### Método getModelo

```
public TreeSet <String> getModelo (int table) {
```

```
    TreeSet <String> result = new TreeSet <> ();
```

```
    for (TreeMap <String, TreeSet <Integer>> subMapa : this.dates.values()) {
```

```
        for (Entry <String, TreeSet <Integer>> perCmn : subMapa.entrySet()) {
```

```
            if (! perCmn.getValue().contains (table)) continue;
```

```
            result.add (perCmn.getKey());
```

```
        }
```

```
    }
```

```
    return result;
```

```
}
```

## Metodo getModels

```
public TreeSet <String> getModels (String tienda Id) {  
    TreeMap <String, TreeSet <Integer>> modelosCun = this. datos.get (tienda Id);  
    return modelosCun == null ? null : new TreeSet <> (modelosCun.keySet ());  
}
```

## CLOSE PUNTO

```
private AVLTree <Pa <String, ArrayList <Integer>>> estructura Principal;  
private AVLTree <Pa <String, ArrayList <String>>> estructura Secundaria;  
public void data Dump () {
```

... estructura Principal → estructura Secundaria

```
}  
  
public ArrayList <Pa, <Integer>> transform () {  
    // estructura Principal  
}
```

TreeMap <K, V> → new ()  
TreeSet <T> → new ()

comparator

TreeSet <ArrayList <Integer>> datos = new TreeSet <> (Comparator NPS)

NO es posible

TreeSet <T> → Colección (ArrayList <Integer>)

```
public class Grupos implements Comparable <Grupos> {  
    private ArrayList <Integer> datos;  
    ;  
    compare (d);  
}
```

¿Cuanto tiempo tarda en implementar el método transform()?

public class prueba {

private ArrayList <Par, <String, TreeSet <Integer>>> datos Original;

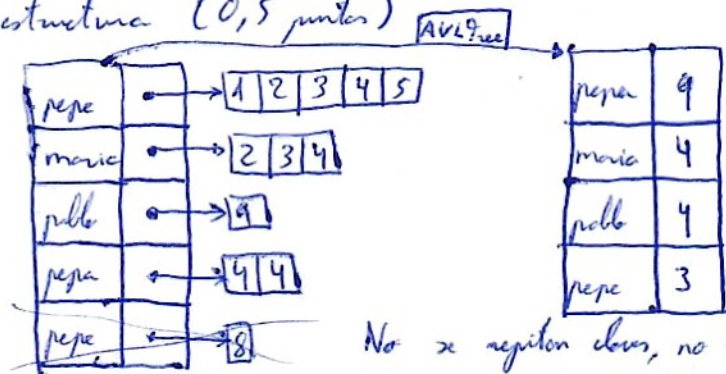
private AVLTree <Par, <String, Double>> datos Dispositivo;

1) Comentar la implementación (0,5 puntos)

En lenguaje formal, sin código. Mostrar la idea de lo que queremos hacer.

2) Dibujar la estructura (0,5 puntos)

datos Original



No se repiten claves, no hay nulos

3) Rellenar el método (1 punto) → Resaltar eficiencia y casos de uso

for (Par <String, TreeSet <Integer>> par : datos Original) {

int suma = 0;

for (Integer valor : par.getValue()) {

suma += valor;

}

datos Dispositivo.add (new Par <> (par.getKey(), suma / par.getValue().size()));

}

4) Suponemos que se repite la clase `Per`

```
for (Per < String, TreeSet < Integer >> per : datos Originales) {
```

```
    int suma = 0;
```

```
    for (Integer valor : per.getValue()) {
```

```
        suma += valor;
```

```
    }
```

```
    Per < String, Double> promedio = datos Dispositivos.find (new Per <> (per.getKey(1, null)));
```

```
    if (promedio == null) {
```

```
        datos Dispositivos.add (new Per <> (per.getKey(), suma / per.getValue().size()));
```

```
    } else {
```

```
        promedio.setValue (promedio.getValue() + suma / per.getValue().size() / 2.0);
```

```
    }
```

```
}
```