AVL

Algoritmos y Estructuras de Datos UNLA Mg. Ing. Damián Santos Lic. Romina Mansilla Agustín Di Stefano

Repaso de árboles

- Qué es un árbol?
- Qué es un nodo?
- Qué significa que un nodo sea raíz, hijo o padre?
- Qué significa el grado de un nodo y el grado de un árbol?
- A qué se denomina "altura" de un árbol?
- Qué es un árbol binario de búsqueda?

Motivación

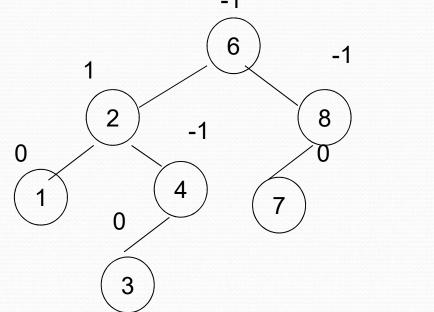
- Insertar los siguiente elementos en un árbol binario de búsqueda
- 24, 29, 31, 20, 19, 17, 15, 1, 2, 3, 4, 5, 7, 6, 9, 8

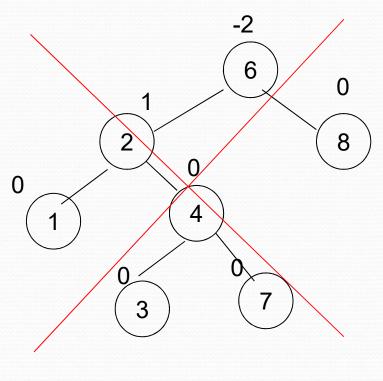


Definición

- AVL son las iniciales de quienes idearon este tipo de árbol (Adelson-Velskii y Landis en 1962).
- Es un Árbol Binario de Búsqueda (ABB) que siempre debe estar equilibrado. Es decir, para todo nodo la altura de sus subárboles izquierdo y derecho pueden diferir a lo sumo en 1.
- Cada nodo tiene asignado un peso de acuerdo a las alturas de sus subárboles (1 si su subárbol derecho es más alto, -1 si su subárbol izquierdo es más alto y o si las alturas son las mismas)

Ejemplo de AVL





El árbol de la izquierda es AVL. El de la derecha viola la condición de equilibrio en el nodo 6, ya que su subárbol izquierdo tiene altura 3 y su subárbol derecho tiene altura 1.

Operaciones sobre un AVL

- Insertar
- Balancear
 - Caso 1 Rotación simple Izquierda RSI
 - Caso 2 Rotación simple Derecha RSD
 - Caso 3 Rotación doble Izquierda Derecha RDID
 - Caso 4 Rotación doble Derecha Izquierda RDDI
- Eliminar
- Calcular Altura

Equilibrio

- Equilibrio (n) = altura-der (n) altura-izq (n) describe relatividad entre subárbol der y subárbol izq.
 - + (positivo) → der mas alto (profundo)
 - (negativo) → izq mas alto (profundo)
- ► Un árbol binario es un AVL si y sólo si cada uno de sus nodos tiene un equilibrio de -1, o, + 1
- Si alguno de los pesos de los nodos se modifica en un valor no válido (2 o -2) debe seguirse un esquema de rotación.

Implementación: Nodos

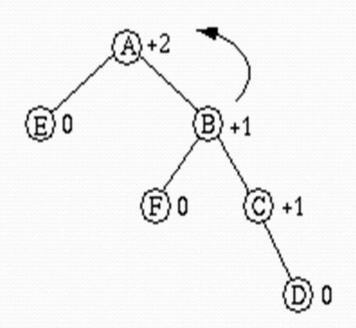
```
Struct Nodo {
   int fe; //para almacenar el valor del equilibrio del nodo
   void* ptrDato;
   Nodo* ptrIzq;
   Nodo* ptrDer;
}
```

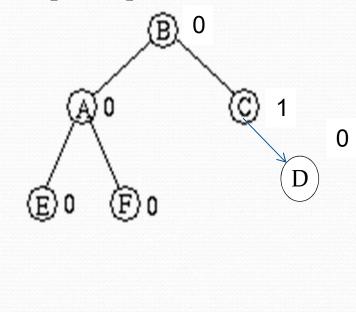
Insertar

- La técnica es la misma que en un ABB
- Se inserta el nodo como un nodo hoja en el lugar correspondiente.
- Se sube hasta la raíz actualizando el equilibrio de cada nodo.
- Si el equilibrio de un nodo pasa a ser + 2, se realizan rotaciones para balancear el árbol

Balancear RSI

- Caso 1: Rotación Simple Izquierda RSI
 - Si esta desequilibrado a la derecha y su hijo derecho tiene el mismo signo (+) hacemos rotación simple izquierda.





Single Left Rotation

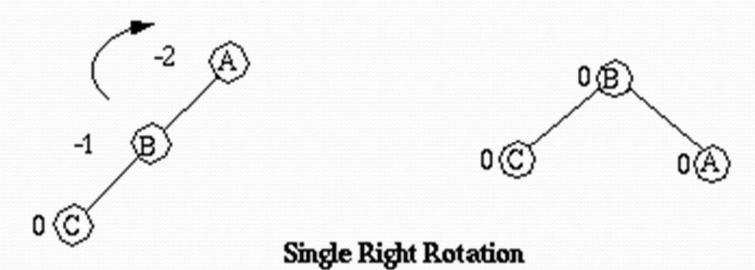
Código RSI

- Cuando: n->fe = +1+1, n1->fe >= 0
- Código:

```
n->der = n1->izq
n1->izq = n
n = n1
```

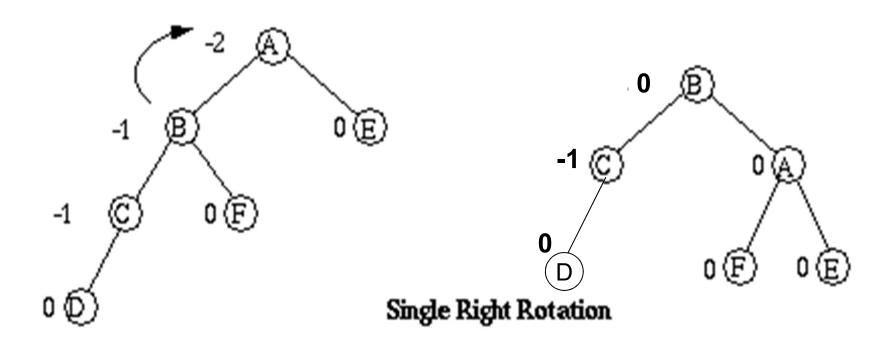
Balancear RSD

- Caso 2: Rotación simple derecha RSD
 - Si esta desequilibrado a la izquierda y su hijo izquierdo tiene el mismo signo (-) hacemos rotación simple derecha.



Balancear RSD

Caso 2: Rotación simple derecha RSD



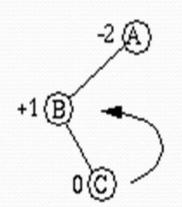
Código RSD

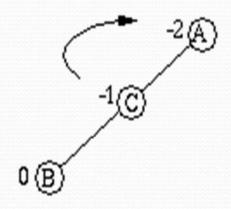
- Cuando: n->fe = -1-1, n1->fe <= 0
- Código:

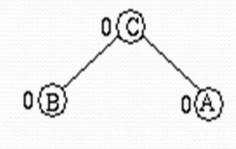
```
n->izq = n1->der
n1->der = n
n = n1
```

Balancear RDID

- Caso 3: Rotación doble izquierda derecha RDID
 - Si está desequilibrado a la izquierda (FE < -1), y su hijo izquierdo tiene distinto signo (+) hacemos rotación doble izquierda-derecha.



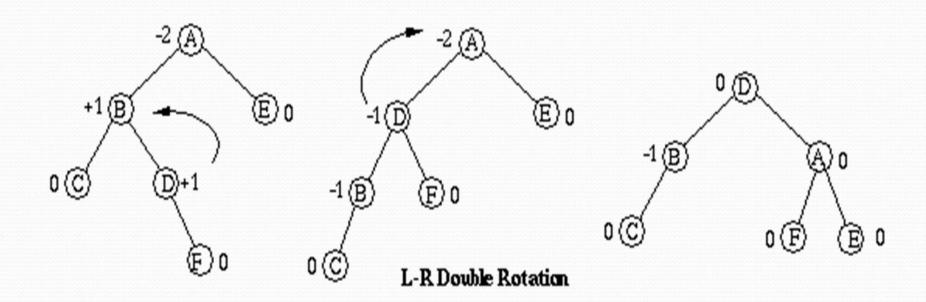




L-R Double Rotation

Balancear RDID

Caso 3: Rotación doble izquierda derecha RDID
 Ejemplo 2



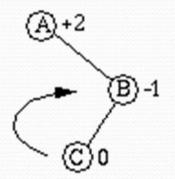
Código RDID

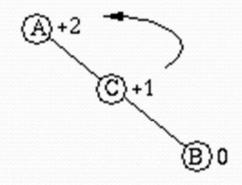
- Cuando: n->fe = -1-1, n1->fe > o
- Código:

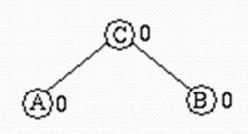
```
n1->der = n2->izq
n2->izq = n1
n->izq = n2->der
n2->der = n
n = n2
```

Balancear RDDI

- Caso 4: Rotación doble derecha izquierda RDDI
 - Si esta desequilibrado a la derecha y su hijo derecho tiene distinto signo (–) hacemos rotación doble derechaizquierda.



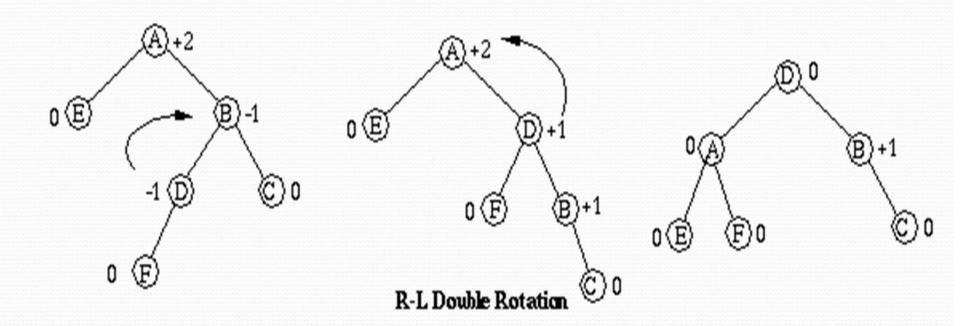




R-L Double Rotation

Balancear RDDI

Caso 4: Rotación doble derecha Izquierda RDDI
 Ejemplo 2



Código RDDI

- Cuando: n->fe = +1+1, n1->fe < o
- Código:

```
n1->izq= n2->der
n2->der = n1
n->der = n2->izq
n2->izq = n
n = n2
```

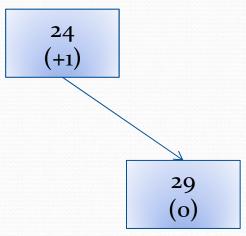
Eliminar

Se elimina igual al ABB:

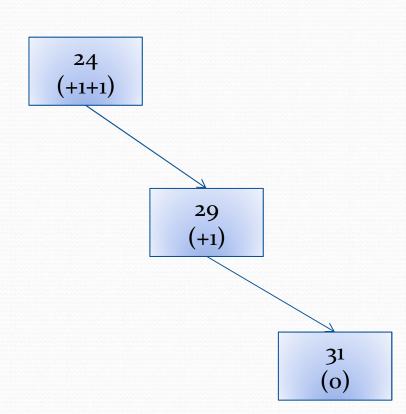
- Si el nodo es un nodo hoja, simplemente lo eliminamos.
- Si el nodo solo tiene un hijo, lo sustituimos con su hijo.
- Si el nodo eliminado tiene dos hijos, lo sustituimos por el hijo derecho y colocamos el hijo izquierdo en el subárbol izquierdo del hijo derecho.

Al eliminar un nodo en un árbol AVL puede afectar el equilibrio de sus nodos. Entonces hay que hacer rotaciones simples o dobles.

• Insertamos 24 y 29

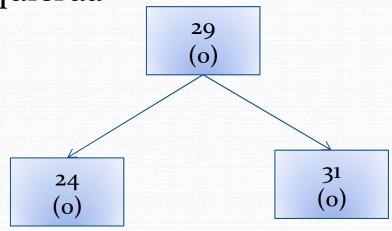


• Insertamos 31

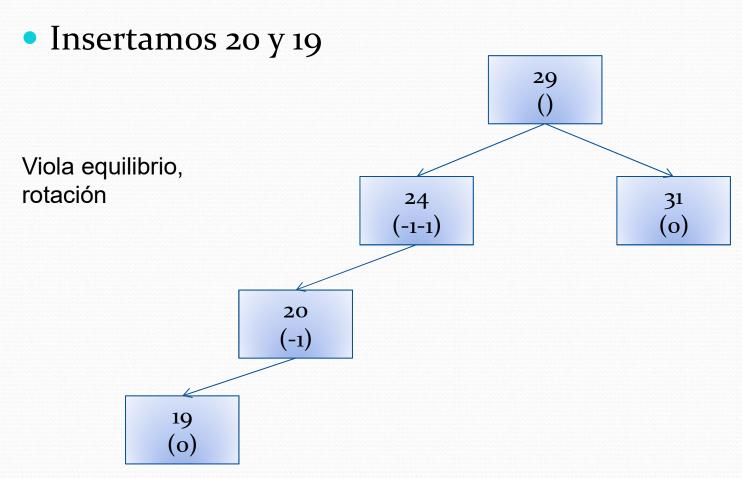


Viola equilibrio, rotación

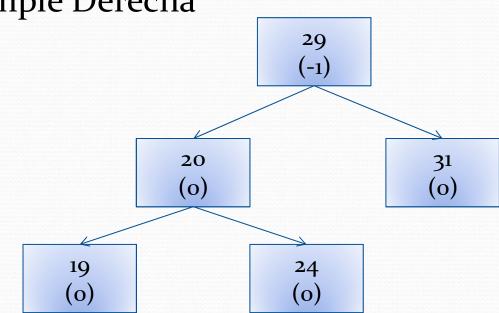
• Rotación Simple Izquierda



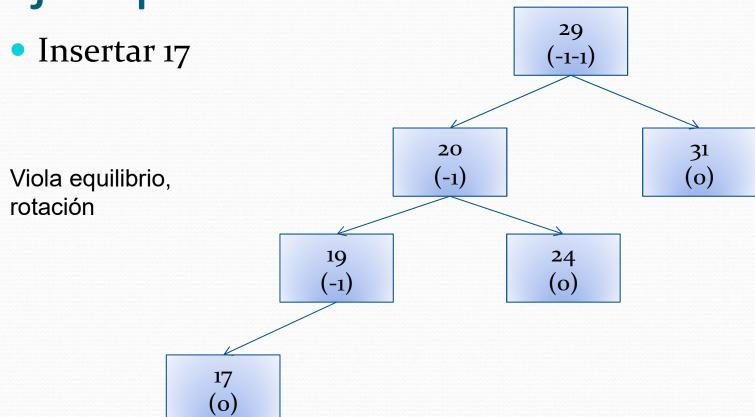
Ahora está balanceado

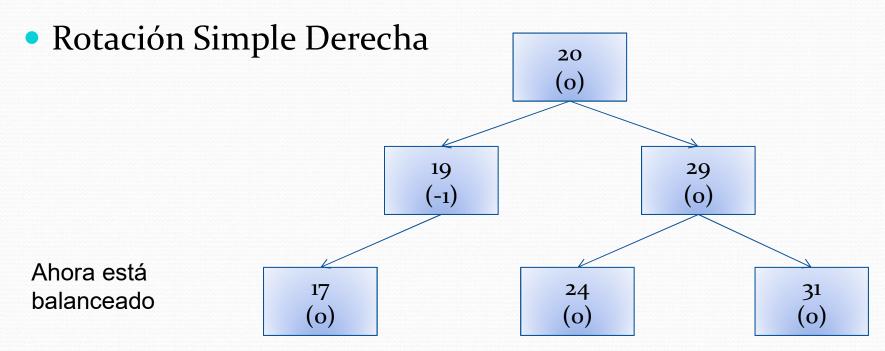


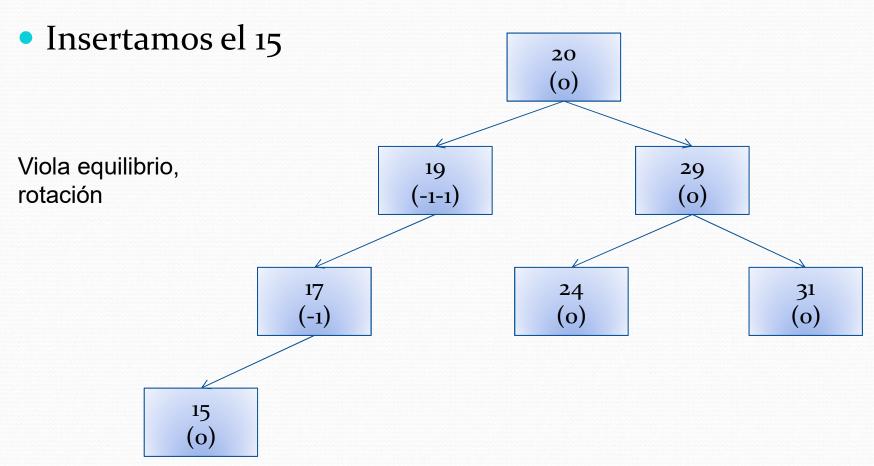
• Rotación Simple Derecha

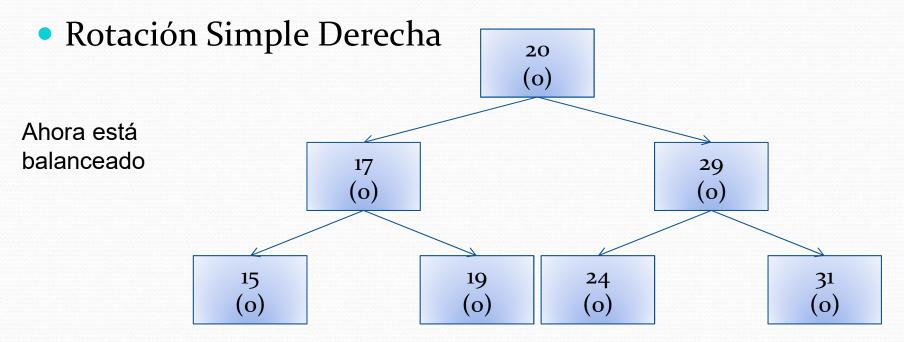


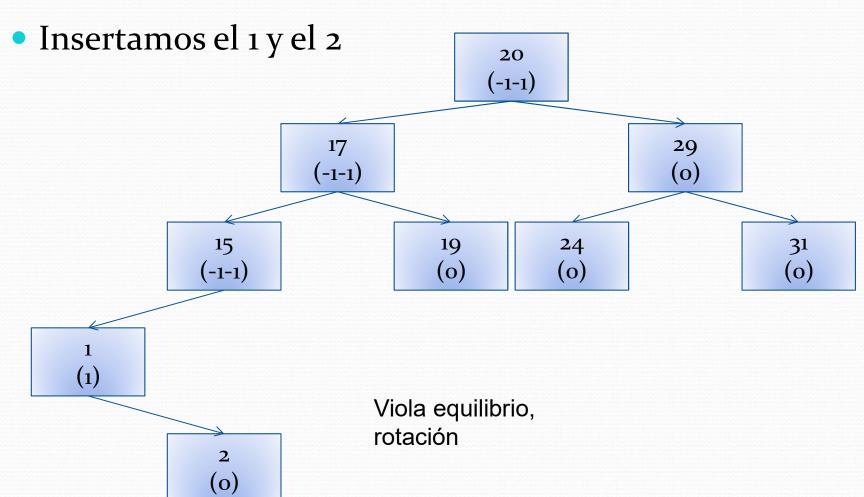
Ahora está balanceado

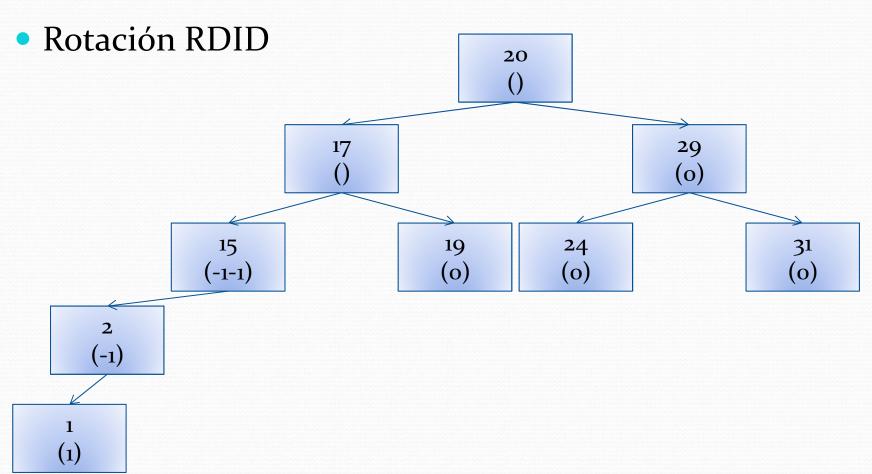


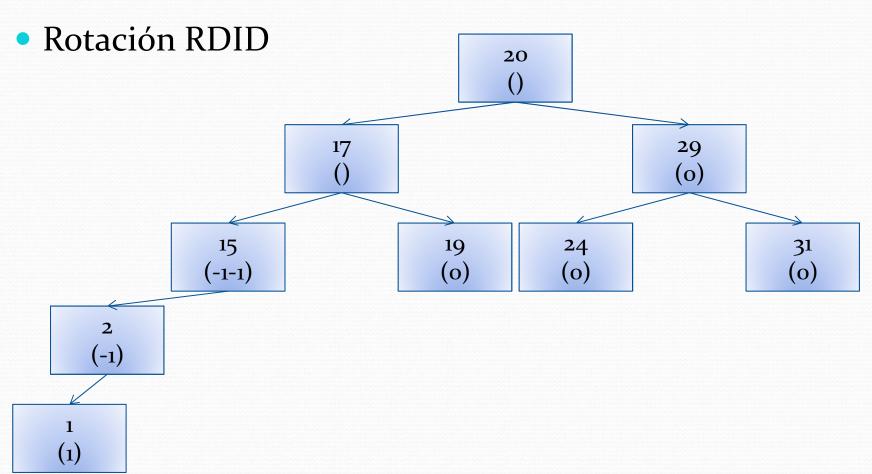


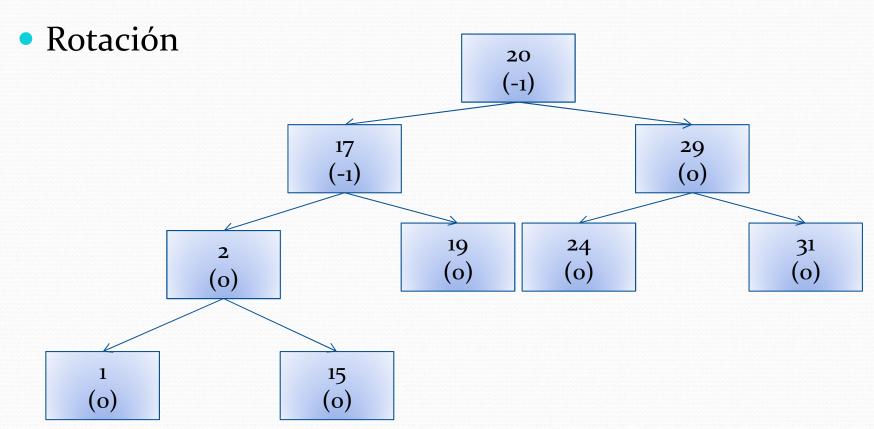


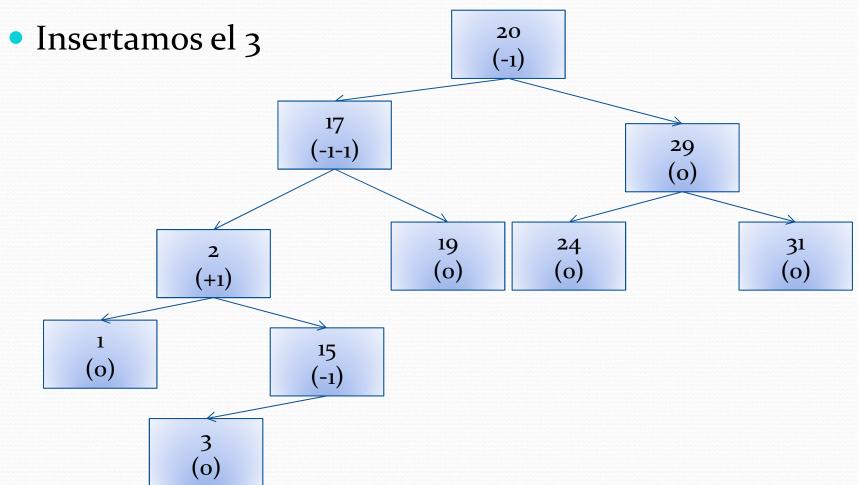


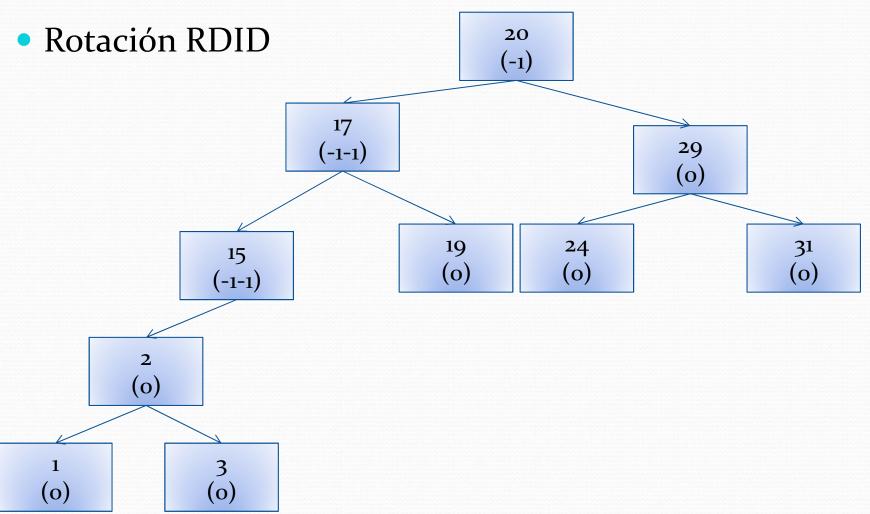


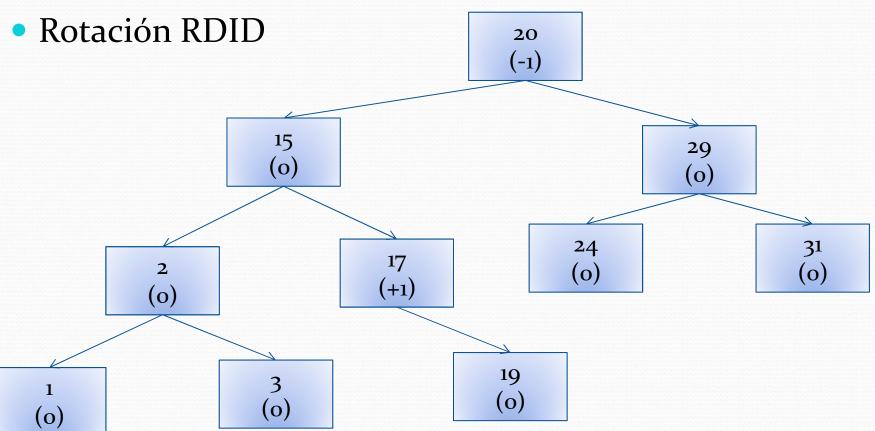


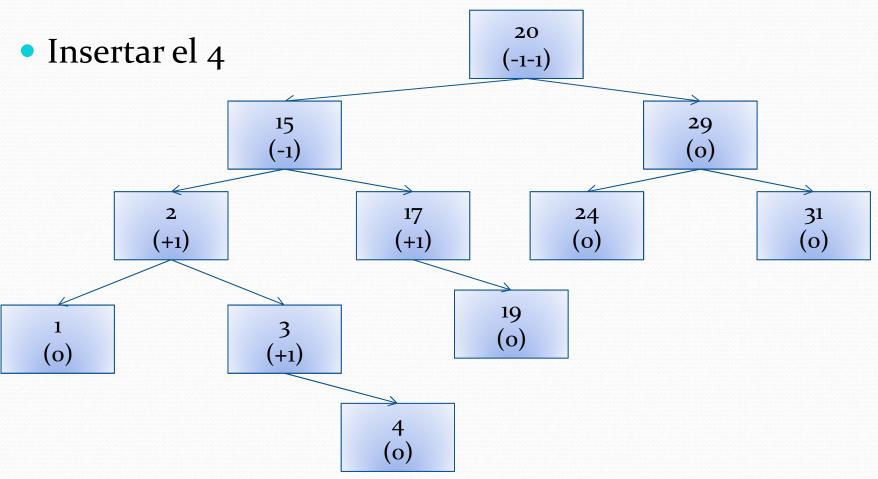


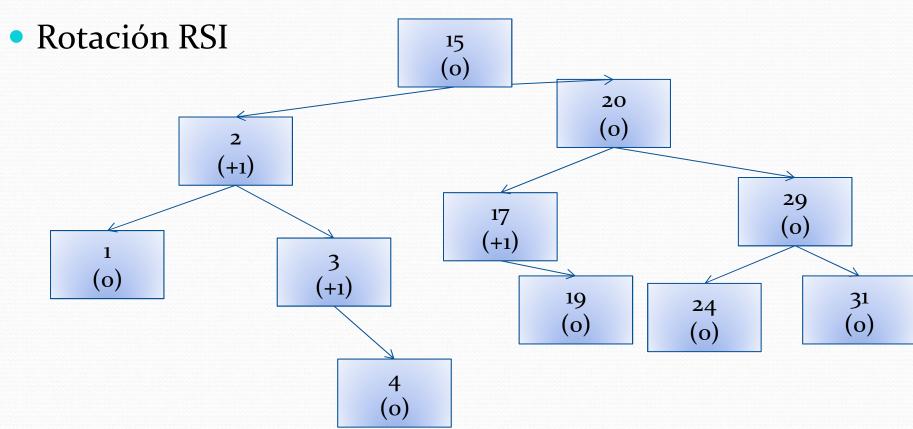


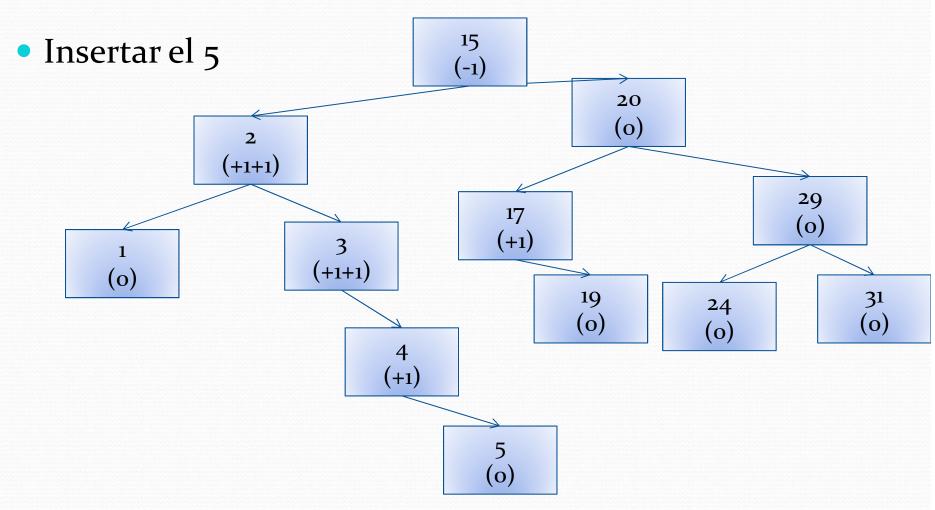


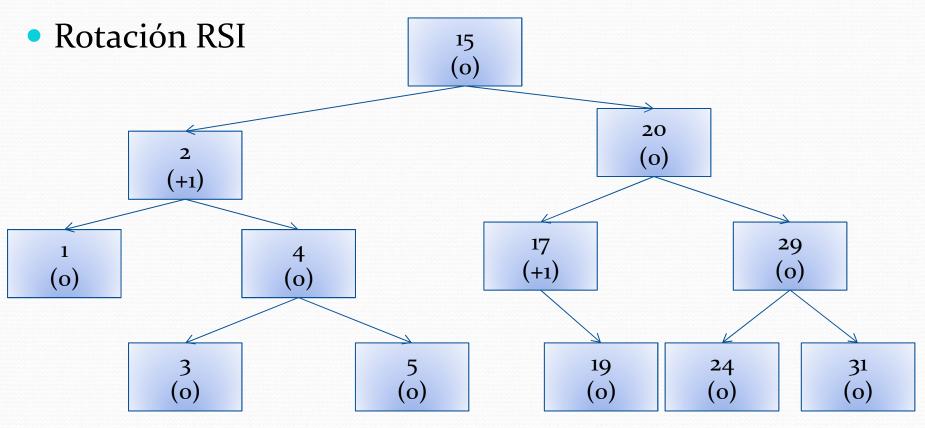


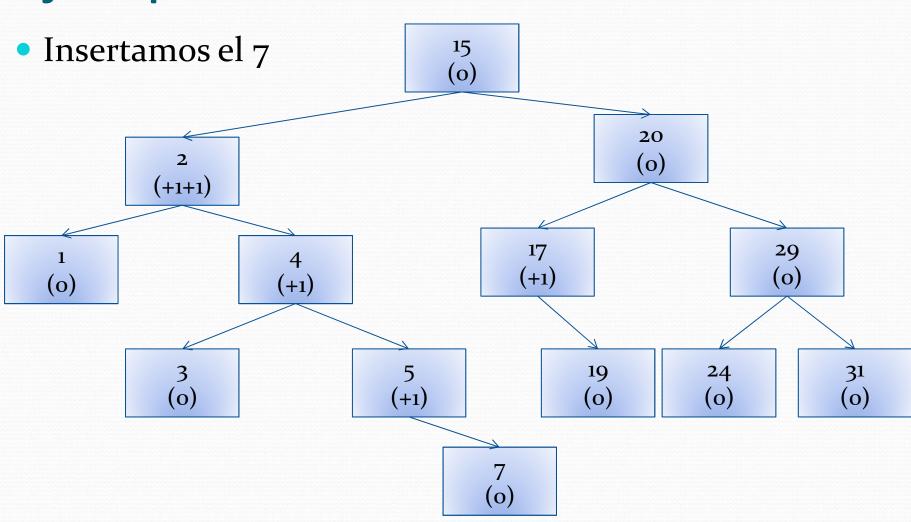


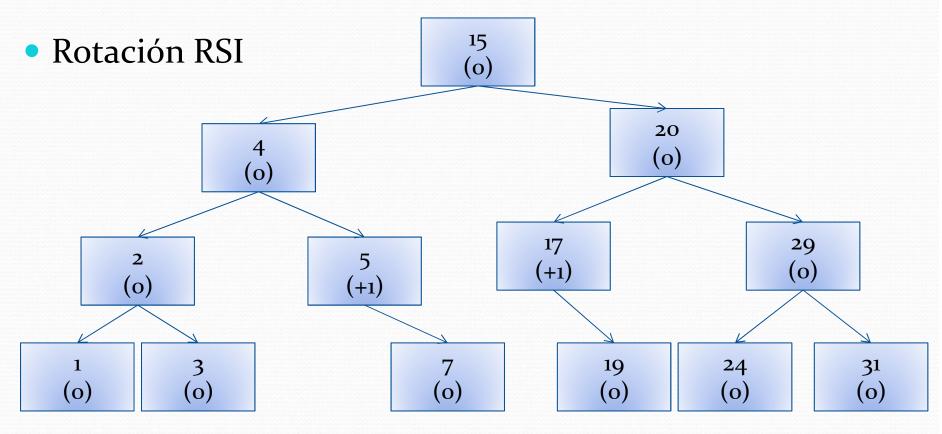


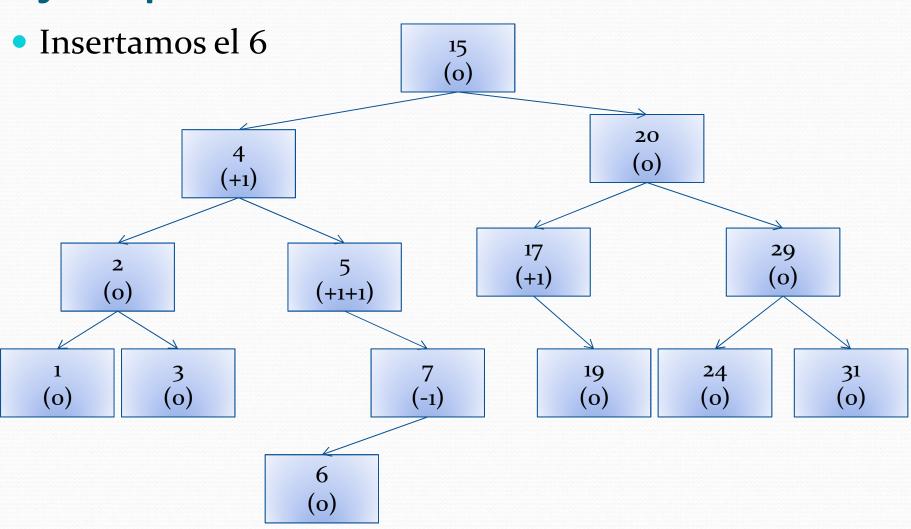


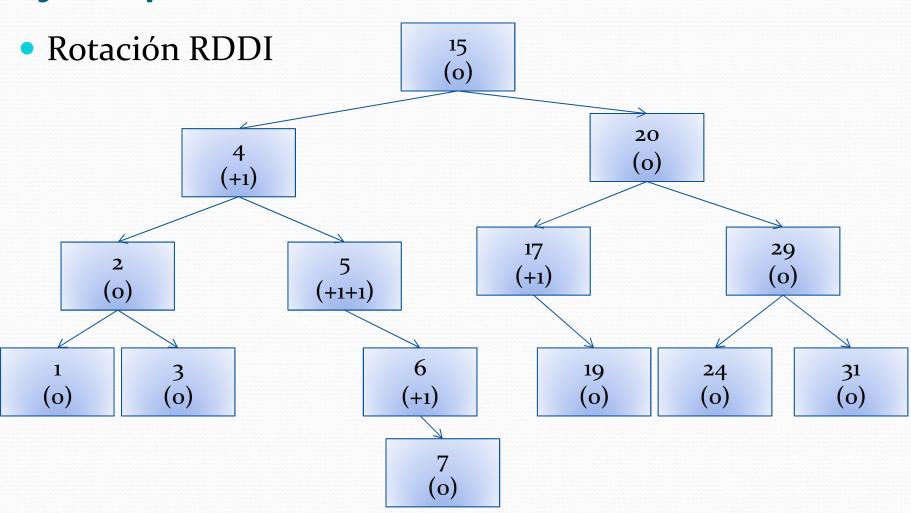


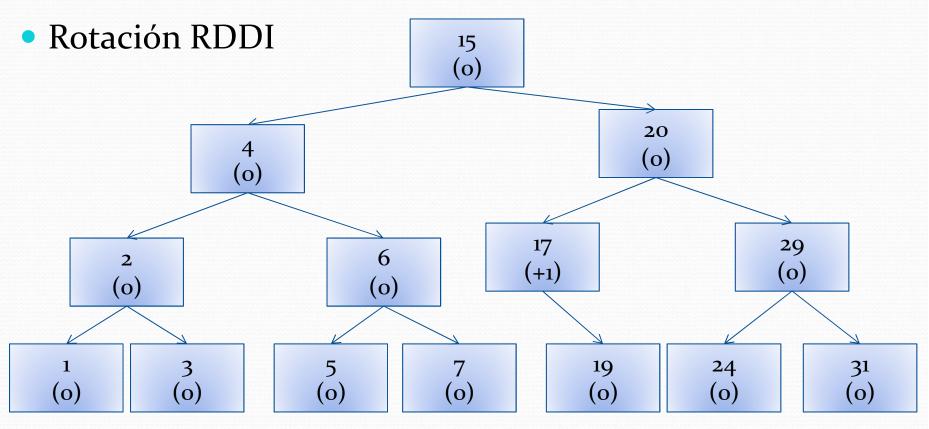


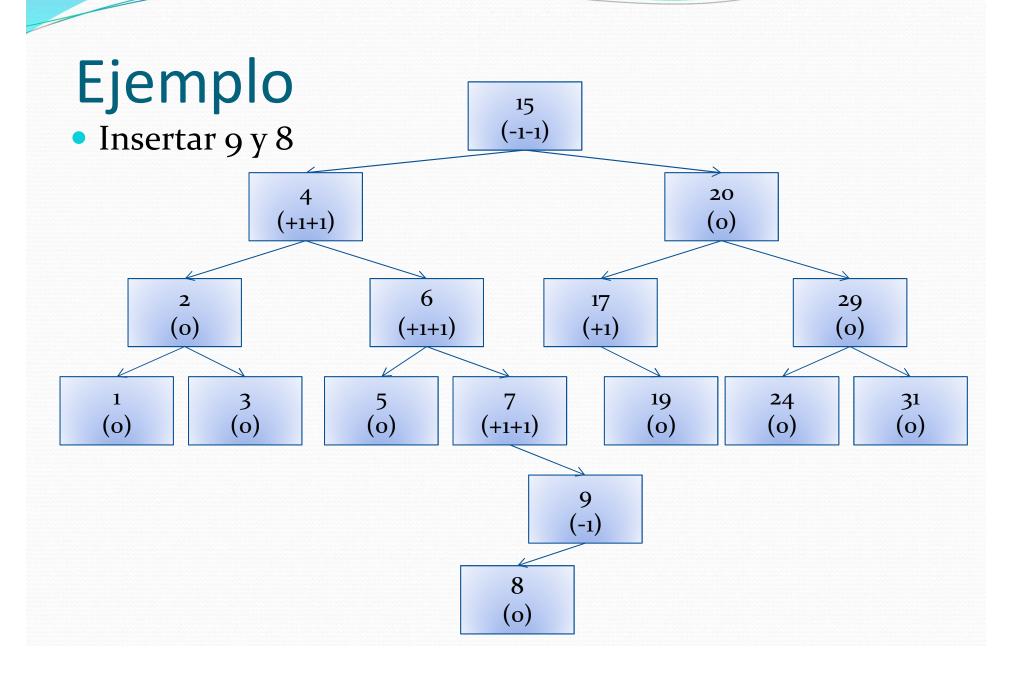


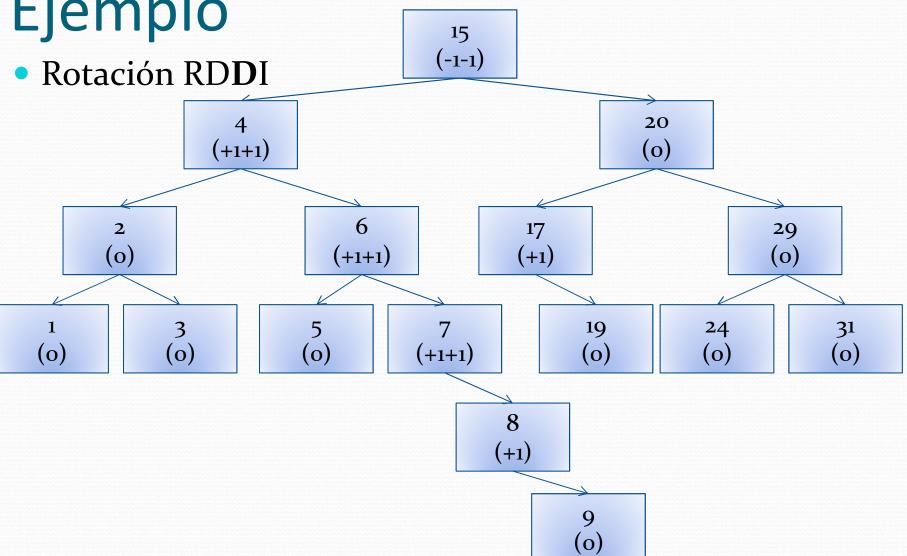


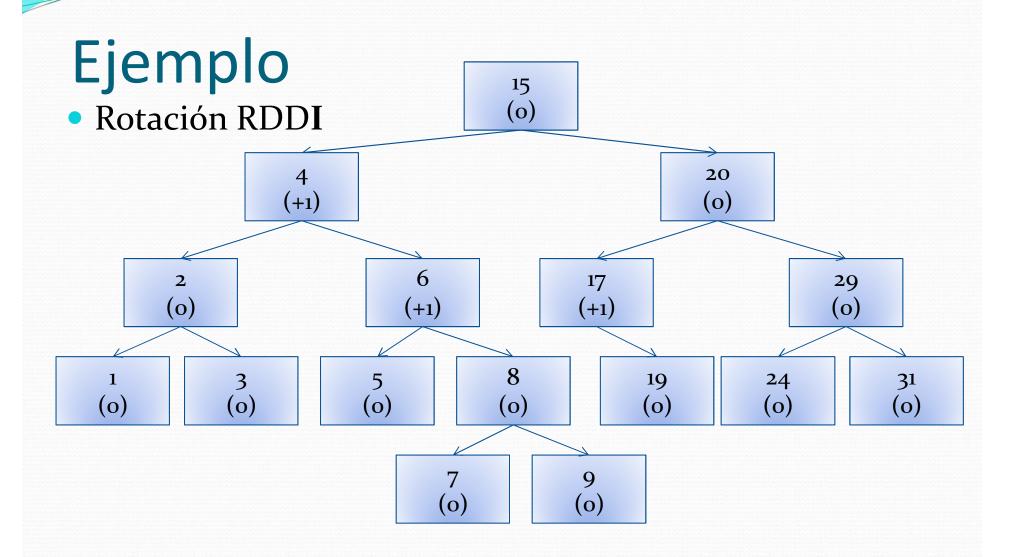












Demostración de AVL

- Creación, Recorridos, rotaciones y eliminación de un nodo.
- http://decsai.ugr.es/~jfv/ed1/tedi/cdrom/docs/avl.html
- http://webdiis.unizar.es/asignaturas/EDA/AVLTree/avltree
 .html

Fin

• Consultas, dudas, sugerencias...

