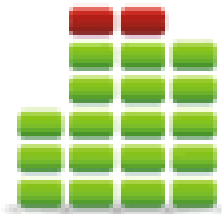


# Instituto Politécnico Nacional

## Escuela Superior de Cómputo



## Estructuras de Datos

### **Tema 10:** Árbol binario de búsqueda

M. en C. Edgardo Adrián Franco Martínez

<http://www.eafranco.com>

[edfrancom@ipn.mx](mailto:edfrancom@ipn.mx)

[@edfrancom](https://twitter.com/edfrancom) [f](https://www.facebook.com/edgardoalfranco) [edgardoalfranco](https://www.facebook.com/edgardoalfranco)



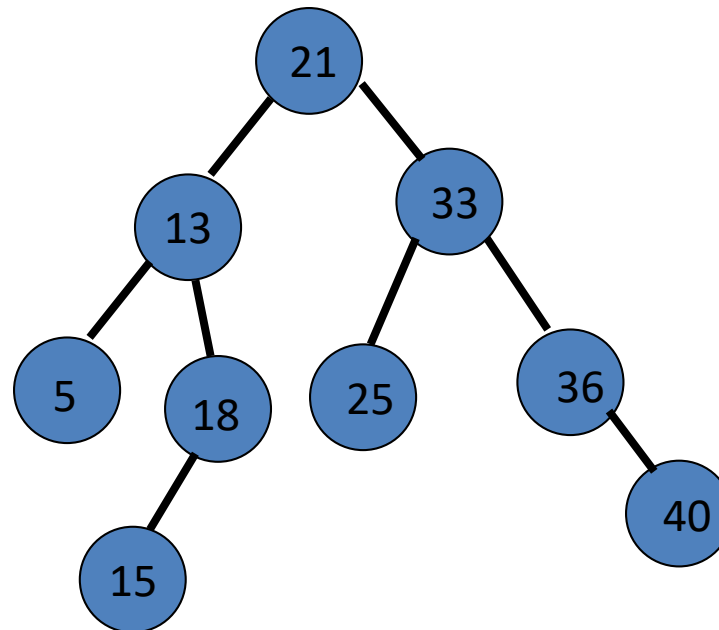
# Contenido

- *Árbol binario de búsqueda*
  - *Búsquedas*
  - *Inserción*
  - *Eliminación*
- *Operaciones útiles en un ABB*
  - *Contar nodos*
  - *Sumar nodos*
  - *Contar hojas*
  - *Calcular la profundidad*
- *Comentarios importantes*
  - *Liga web*

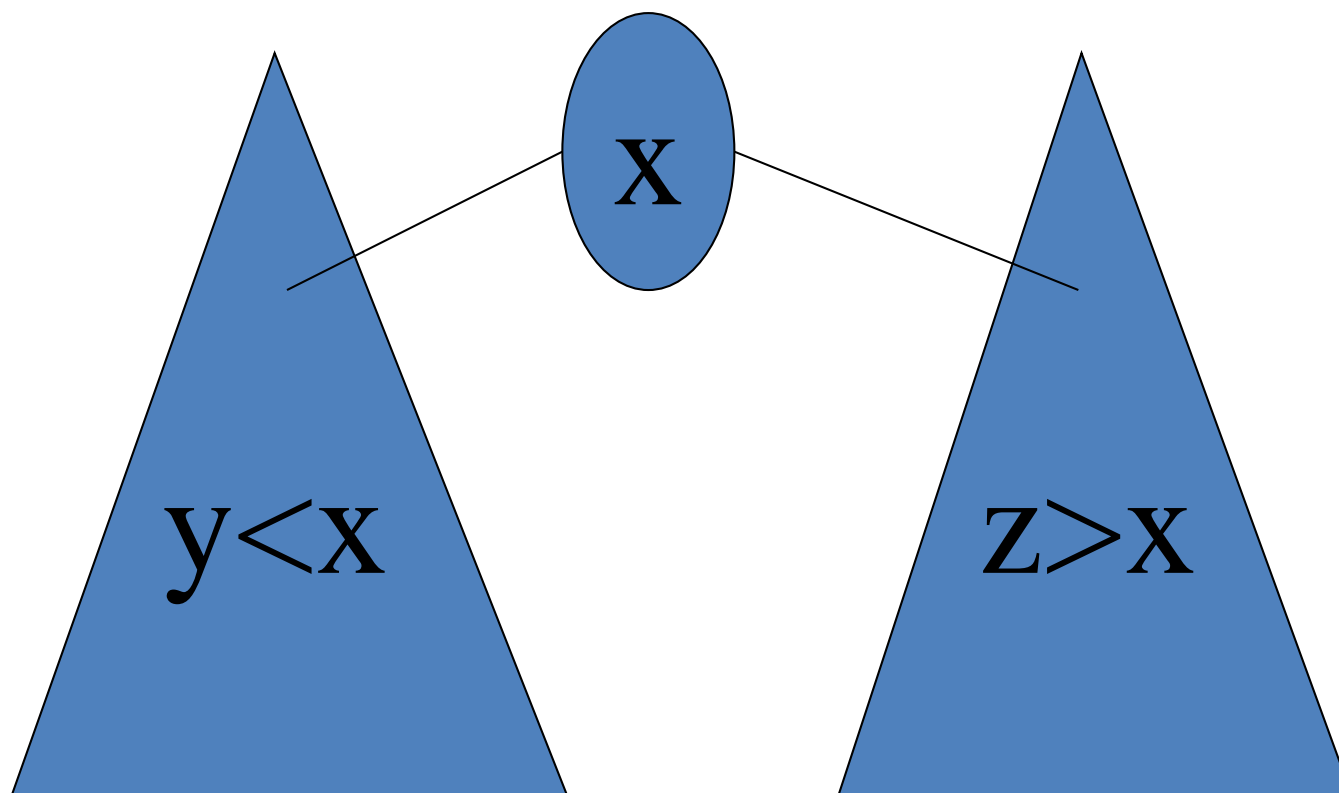


# Árbol binario de búsqueda

- Un árbol binario de búsqueda es un tipo especial de árbol binario cuya principal característica es que la información se almacena en los nodos cuidando mantener cierto orden.

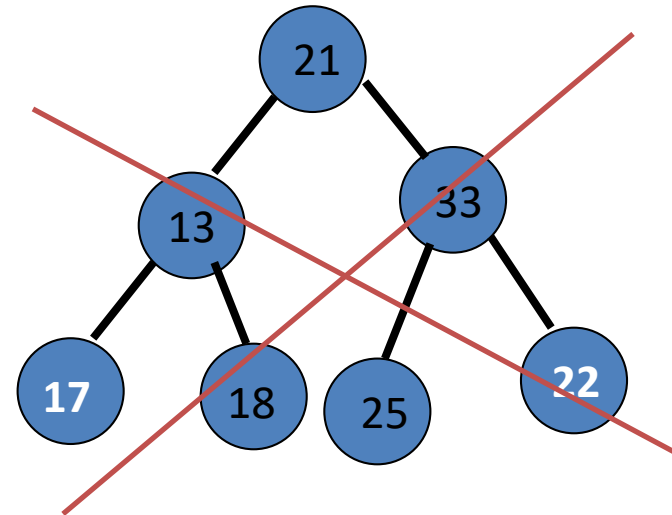
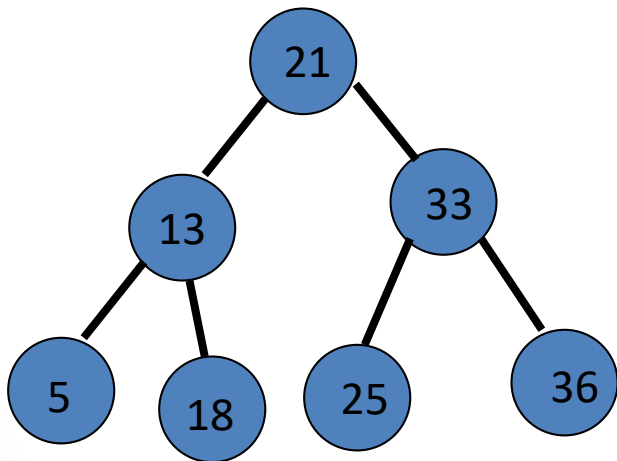


- En un ABB sus nodos también son ABB y contienen información ordenada de tal manera que todos los elementos a la izquierda de la raíz son menores a la raíz y todos los elementos a la derecha de la raíz son mayores a la raíz.



- En un ABB

- Todos los nodos a la izquierda son menores al padre.
- Todos los nodos a la derecha son mayores al padre.
- Un nodo solo puede tener 2 hijos a lo mucho.



- Los árboles binarios de búsqueda se utilizan típicamente como estructura de datos para la representación de **conjuntos de datos** con **una clave única y operaciones**:

- **Inserta:** para insertar un elemento dado en el conjunto.
- **Suprime:** para suprimir un elemento determinado de el conjunto
- **Busca:** para saber y obtener si un elemento dado pertenece o no al conjunto.



# Árbol binario de búsqueda (Inserción)

- La ***inserción*** es una operación que se puede realizar eficientemente en un árbol binario de búsqueda. **La estructura crece conforme se inserten elementos al árbol.**
- Los pasos que deben realizarse para insertar un elemento a un ABB son los siguientes:
  1. Debe **compararse el valor o (clave del elemento)** a insertar con la raíz del árbol. **Si es mayor**, debe avanzarse hacia el **subárbol derecho**. **Si es menor**, debe avanzarse hacia el **subárbol izquierdo**.



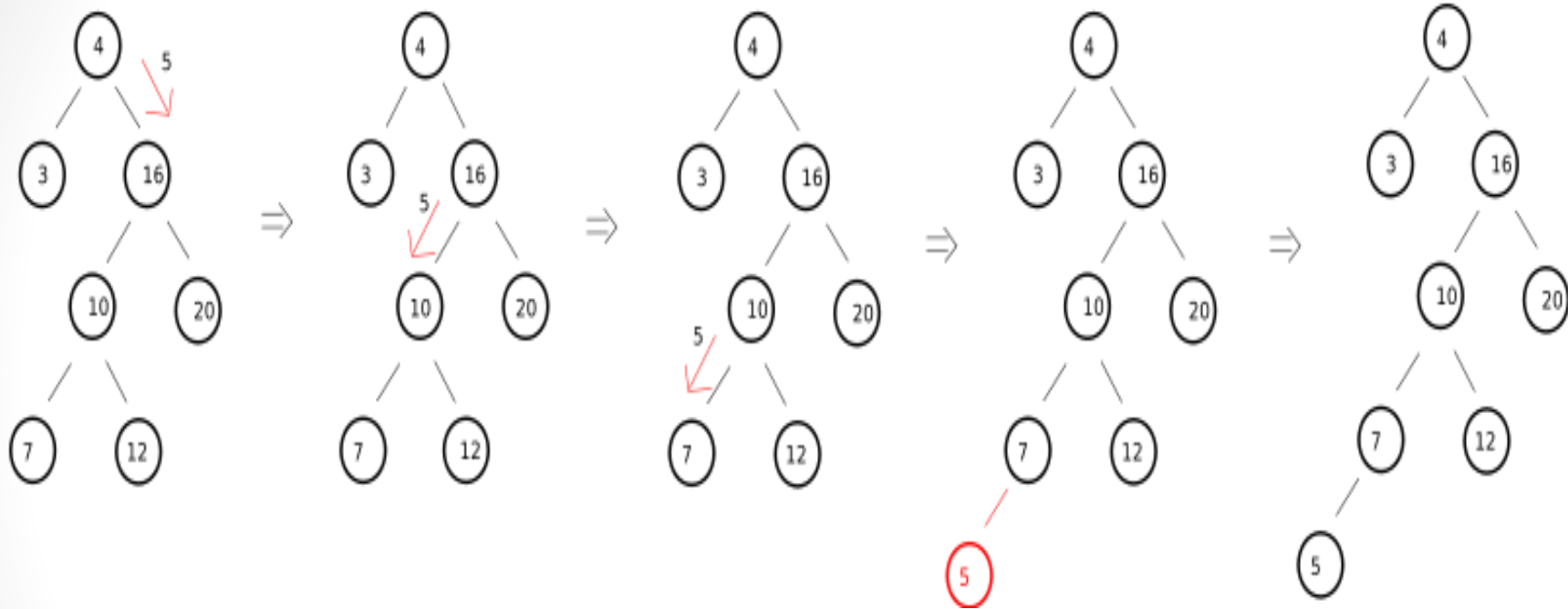
2. Repetir sucesivamente el paso 1 hasta que se cumpla alguna de las siguientes condiciones

- El **subárbol derecho es igual a vacío**, o el **subárbol izquierdo es igual a vacío**; en cuyo caso se procederá a **insertar el elemento en el lugar que le corresponde**.
- El valor o clave que quiere insertarse **es igual a la raíz** del árbol; en cuyo caso **no se realiza la inserción**.





# Árbol binario de búsqueda (Inserción)



# Árbol binario de búsqueda

## (Inserción: Ejemplo 01)

- Supóngase que quieren insertarse elementos con las siguientes claves, en un árbol binario de búsqueda que se encuentra vacío.

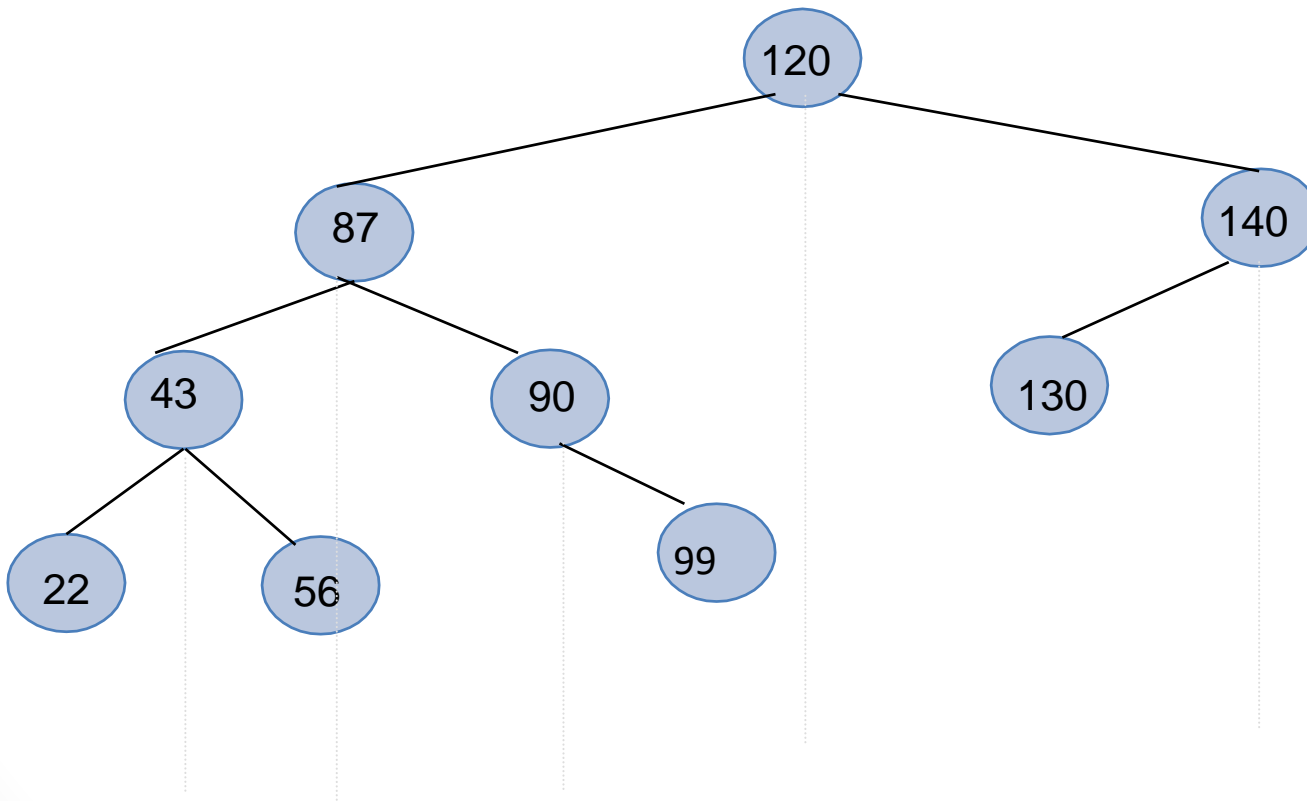
120 – 87 – 43 – 90 – 140 – 99 – 130 – 22 – 56



# Árbol binario de búsqueda

## (Inserción: Ejemplo 02)

- Si se tiene la siguiente secuencia de inserción: 120 – 87 – 43 – 90 – 140 – 99 – 130 – 22 – 56



# Árbol binario de búsqueda (Búsquedas)

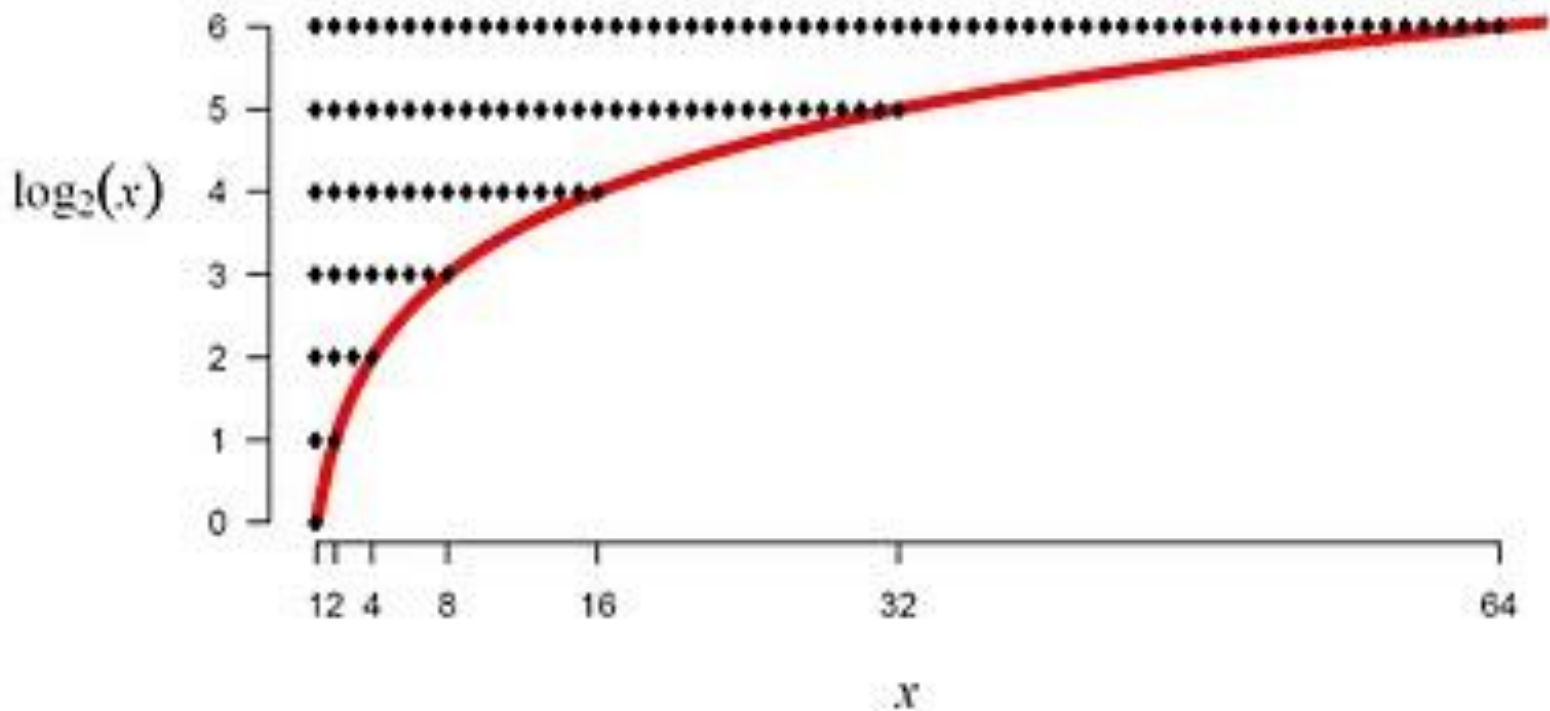
- El árbol de búsqueda facilita el almacenamiento y búsqueda de información contenida en sus nodos, por medio de un campo clave.
- La búsqueda consiste en acceder a la raíz del árbol, si la clave del elemento a localizar coincide con ésta la búsqueda ha concluido con éxito, si la clave del elemento es menor se busca en el subárbol izquierdo y si es mayor en el derecho. Si se alcanza un nodo hoja y la clave no ha sido encontrado se supone que no existe en el árbol.



- La búsqueda en un ABB es muy eficiente, representa una función logarítmica.
- El máximo número de comparaciones que necesitaríamos para saber si un elemento se encuentra en un árbol binario de búsqueda estaría entre  $\lceil \log_2(N+1) \rceil$  y  $N$ , siendo  $N$  el número de nodos.
- La **búsqueda de una clave de elemento** en un ABB (Árbol Binario de Búsqueda) se puede realizar de dos formas, **iterativa** o **recursiva**.



- Si se habla de un árbol binario completamente lleno este tendrá  $2^{n-1}$  elementos, por lo que el orden de complejidad de la búsqueda será ideal  $O(\log_2(N+1))$ .

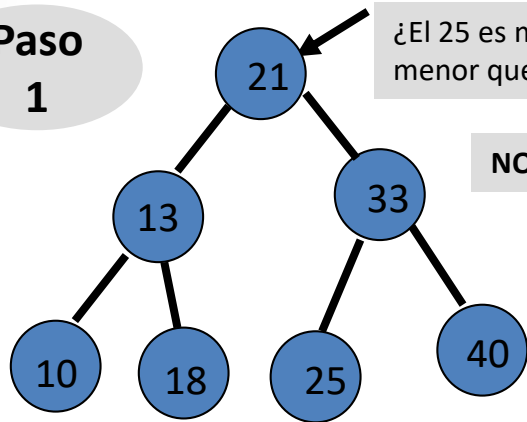


# Árbol binario de búsqueda

## (Búsquedas: Ejemplo 01)

### Buscar el 25

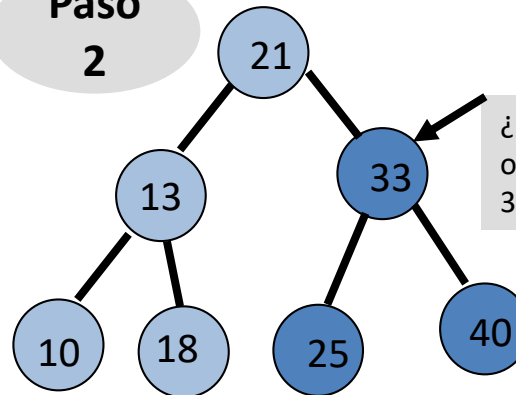
Paso 1



¿El 25 es mayor o menor que el 21?

NO "Ir por la derecha"

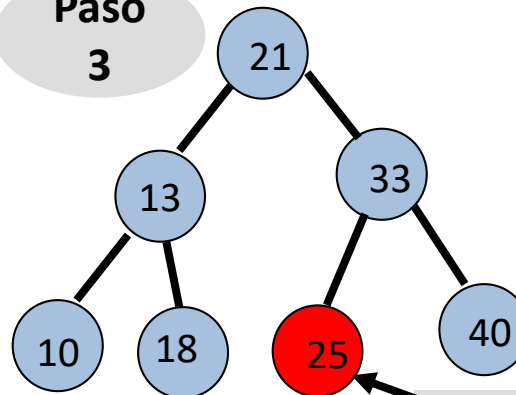
Paso 2



¿El 25 es mayor o menor que el 33?

SI "Ir por la izquierda"

Paso 3



Encontrado



# Árbol binario de búsqueda (Eliminación)

- Debido a que **al eliminar un nodo, no se desea eliminar al subárbol de debajo** de este, es necesario realizar los siguientes casos:
  1. Si el elemento a borrar es terminal (hoja)
  2. Si el elemento a borrar tiene un solo hijo
  3. Si el elemento a borrar tiene los dos hijos



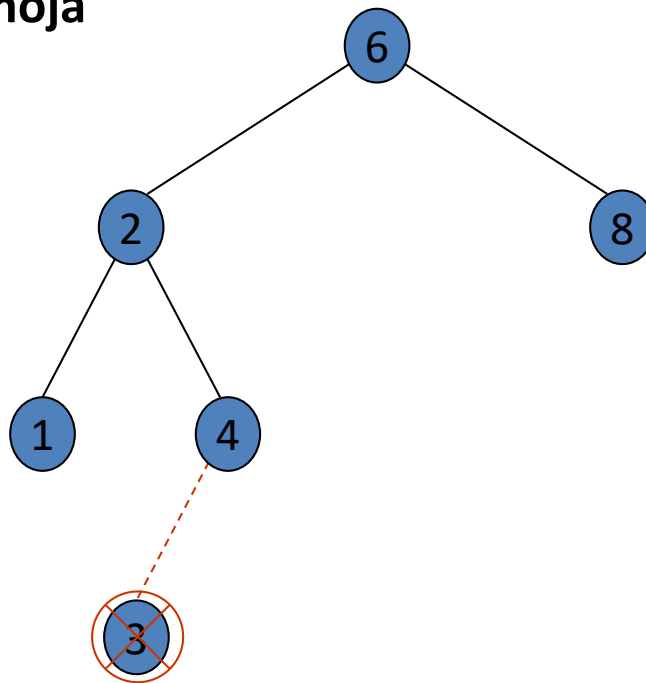


- **Caso 1**

- Si el elemento a borrar es terminal (hoja), simplemente se elimina.

**Eliminar nodo hoja**

*Eliminar 3*

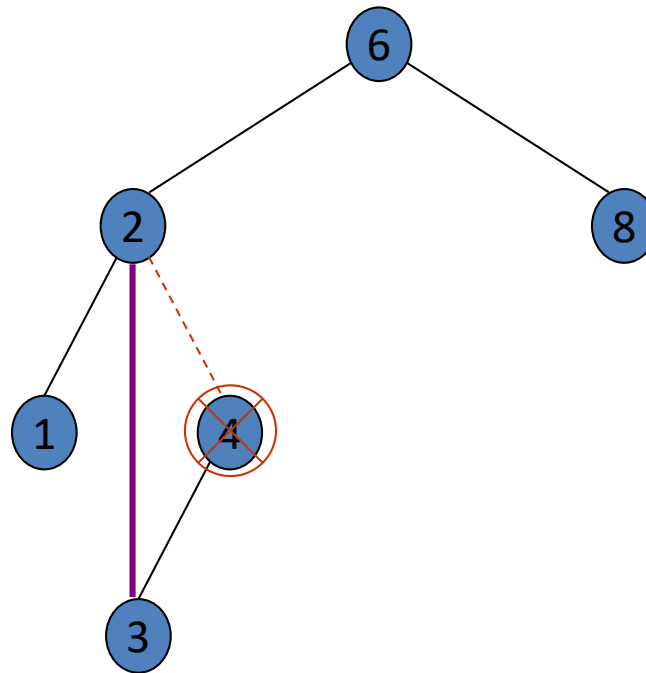


## • Caso 2

- Si el elemento a borrar tiene un solo hijo, entonces tiene que ser sustituido por el hijo

**Eliminar nodo con un hijo**

*Eliminar 4*



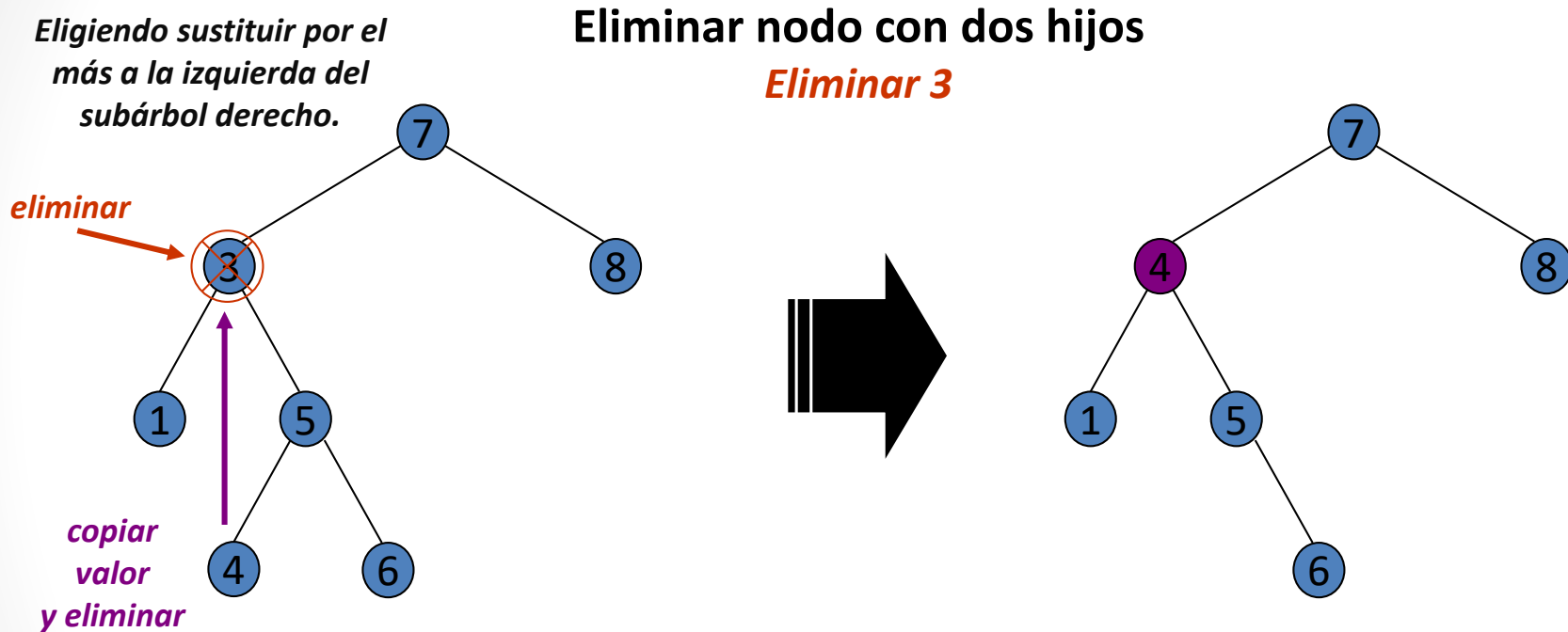
## • Caso 3

- Si el elemento a borrar tiene los dos hijos, entonces se tienen que sustituir por el nodo:
  1. Que se encuentra mas a la derecha en el subárbol izquierdo, **o por el nodo**
  2. Que se encuentra mas a la izquierda en el subárbol derecho.
- **Nota:** Si el nodo sustituto tuviera un hijo, lo colocamos en lugar de este.



# Árbol binario de búsqueda

## (Eliminación: Ejemplo 01)

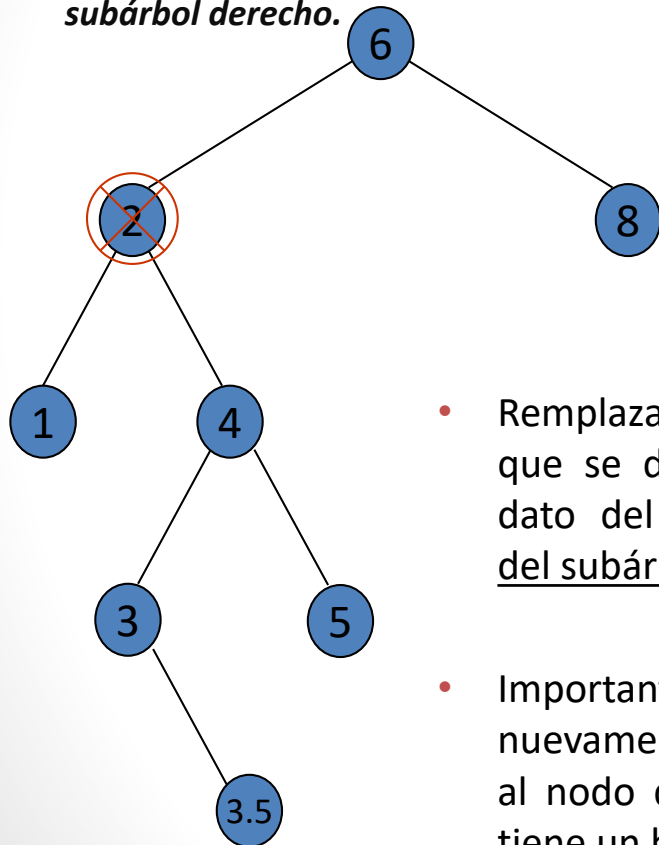


- Reemplazar el dato del nodo que se desea eliminar con el dato del nodo más pequeño del subárbol derecho
- Después, eliminar el nodo más pequeño del subárbol derecho (caso fácil)



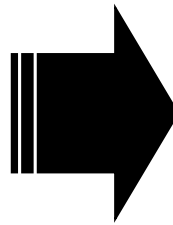
# Árbol binario de búsqueda (Eliminación)

*Eligiendo sustituir por el  
más a la izquierda del  
subárbol derecho.*

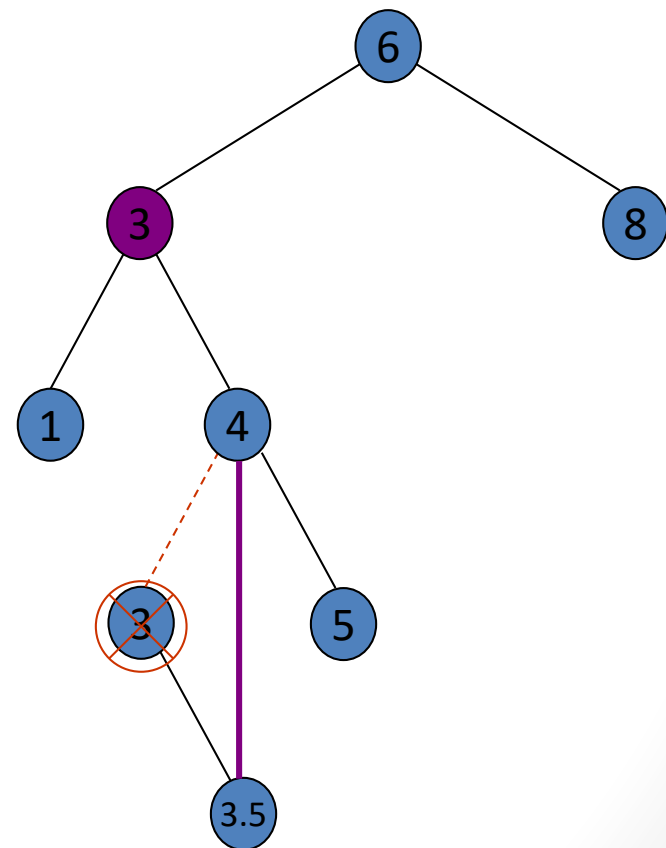


## Eliminar nodo con dos hijos

**Eliminar 2**



- Reemplazar el dato del nodo que se desea eliminar con el dato del nodo más pequeño del subárbol derecho
- Importante aplicar nuevamente la regla al eliminar al nodo que reemplaza, si este tiene un hijo.



# Operaciones útiles en un ABB

## (Contar nodos del ABB)

- El conocer el número de nodos en un árbol binario de búsqueda puede resultar útil para distintas aplicaciones de los mismos.

*Si retomamos las operaciones hechas en C del árbol binario...*

```
//Cuenta los nodos que hay a partir de una posición P
int CuentaNodos(arbol *a,posicion p)
{
    if(NullNode(a,p))
    {
        return 0;
    }
    else
    {
        return (1+ CuentaNodos(a,RightSon(a,p)) + cuentaNodos(a,LeftSon(a,p));
    }
}
```



# Operaciones útiles en un ABB

## (Sumar las claves de los nodos del ABB)

- El conocer la suma de los valores de las claves de los nodos en un árbol binario de búsqueda puede resultar útil para distintas aplicaciones de los mismos.

```
//Suma el valor de las claves de los nodos a partir de una posición
int SumaNodo(arbol *a, posicion p)
{
    elemento e;
    if(NullNode(a,p))
    {
        return 0;
    }
    else
    {
        e=ReadNode(a,p);
        return e.clave+SumaNodo(a,RightSon(a,p))+SumaNodo(a,LeftSon(a,p));
    }
}
```



# Operaciones útiles en un ABB

## (Calcular la profundidad del ABB)

- El conocer la profundidad de un árbol o subárbol binario de búsqueda puede resultar útil para distintas aplicaciones de los mismos.

```
//Calcula la profundidad de un árbol a partir de una posicion p
int Profundidad(arbol *a, posicion p)
{
    if(NullNode(a,p))
        return 0;
    //Retornar la mayor profundidad (Derecha o Izquierda)
    if (Profundidad(a,RightSon(a,p)) > Profundidad(a,LeftSon(a,p)))
        return Profundidad(a,RightSon(a,p)) + 1;
    else
        return Profundidad(a,LeftSon(a,p)) + 1;
}
```





# Operaciones útiles en un ABB

## (Contar las hojas del ABB)

- El contar las hojas de un árbol binario de búsqueda puede resultar útil para distintas aplicaciones de los mismos.

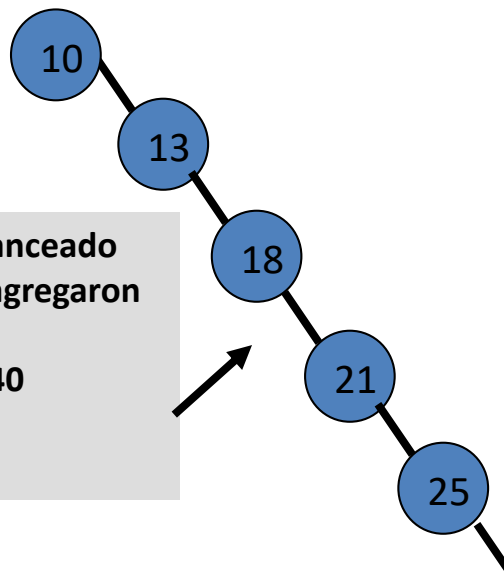
```
//Cuenta  hojas de un árbol a partir de una posición p
int ContarHojas(arbol *a, posicion p)
{
    if(NullNode(a,p))
        return 0;
    else if(NullNode(a,LeftSon(a,p)) && (NullNode(a,RightSon(a,p)))
        return 1;
    else
        return ContarHojas(a,LeftSon(a,p))+ContarHojas(a,RightSon(a,p));
}
```



# Comentarios importantes

- El orden de inserción de los datos, determina la forma del ABB.
- Se tendrá el peor caso si se insertan los datos en forma ordenada
- La forma del ABB determina la eficiencia del proceso de búsqueda.

Este árbol está desbalanceado porque los valores se agregaron en el siguiente orden:  
10, 13, 18, 21, 25, 33, 40



# Liga Web

- Inserta elimina y busca en un árbol binario

<https://www.cs.usfca.edu/~galles/visualization/BST.html>

## Binary Search Tree

