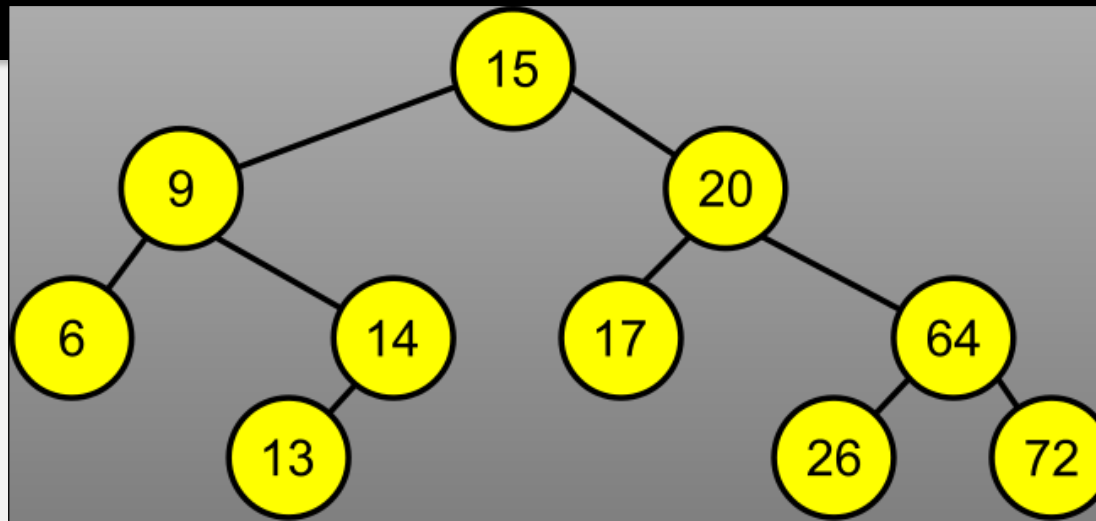


ÁRBOLES BINARIOS DE BÚSQUEDA.

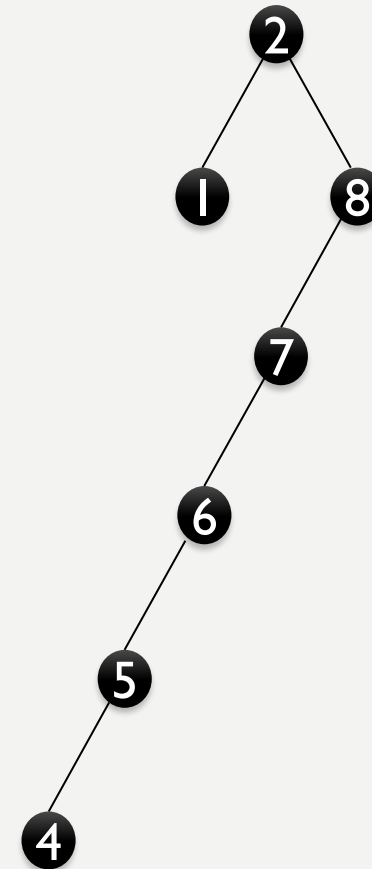
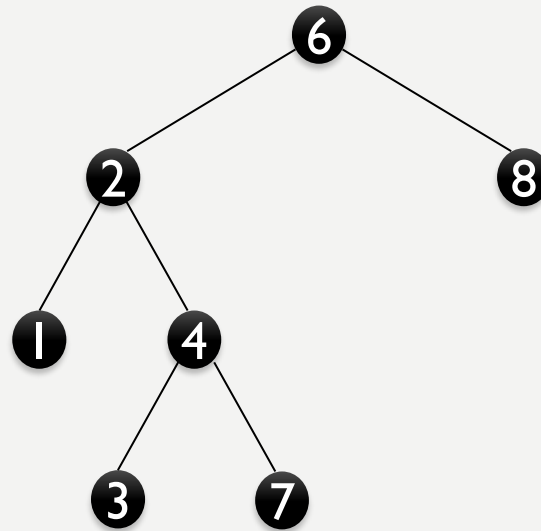
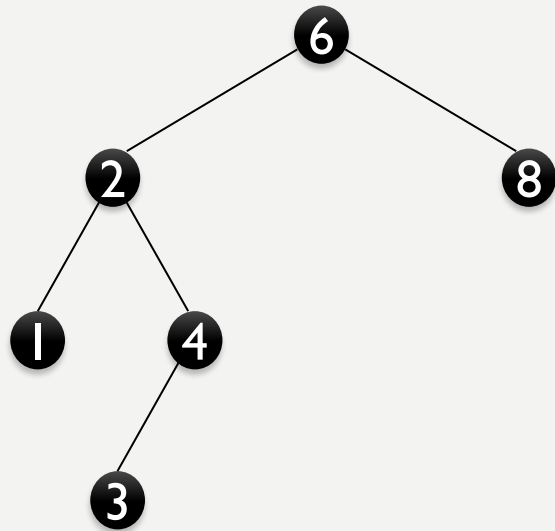
Un árbol binario de búsqueda (ABB) es un árbol binario definido de la siguiente forma:

1. Todo árbol vacío es un árbol binario de búsqueda.
2. Un árbol binario no vacío, de raíz R, es un árbol binario de búsqueda si:
 - En caso de tener subárbol izquierdo, la raíz R debe ser mayor que el valor máximo almacenado en el subárbol izquierdo, y el subárbol izquierdo debe ser un árbol binario de búsqueda.
 - En caso de tener subárbol derecho, la raíz R debe ser menor que el valor mínimo almacenado en el subárbol derecho, y el subárbol derecho debe ser un árbol binario de búsqueda.



EJEMPLOS

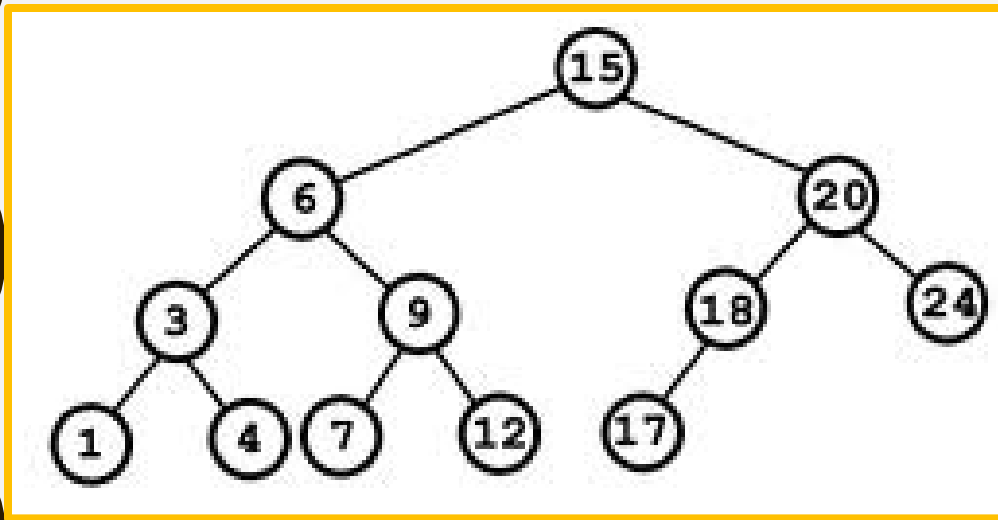
- ¿son todos árboles binarios de búsqueda?



ÁRBOL BINARIO DE BÚSQUEDA

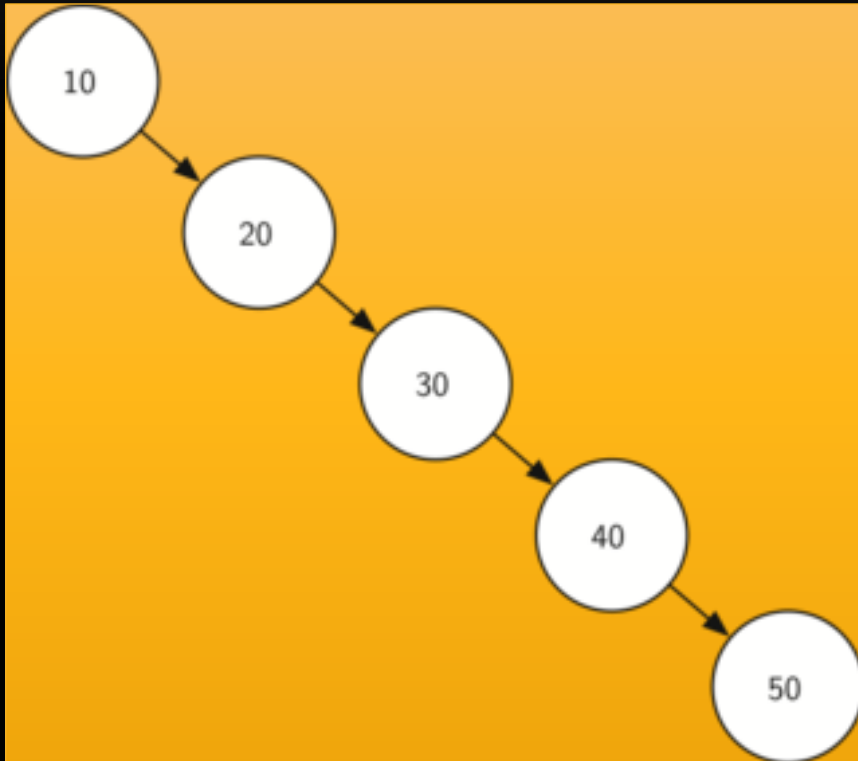
- **Es un árbol:**
 - Una colección de nodos que puede ser vacía, o que en su defecto consiste de un nodo raíz R y un número finito de estructuras tipo árbol T_1, \dots, T_k , llamados subárboles, los cuales son disjuntos y sus respectivos nodos raíz están conectados a R .
- **Es binario:**
 - Cada nodo puede tener como máximo dos hijos, en otras palabras, cada nodo sólo puede tener dos subárboles.
- **Es de búsqueda** porque:
 - Los nodos están ordenados de manera conveniente para la búsqueda.
 - Todas las datos del subárbol izquierdo son menores que el dato del nodo raíz, y todas los datos del subárbol derecho son mayores.

EJEMPLOS DE ABB:

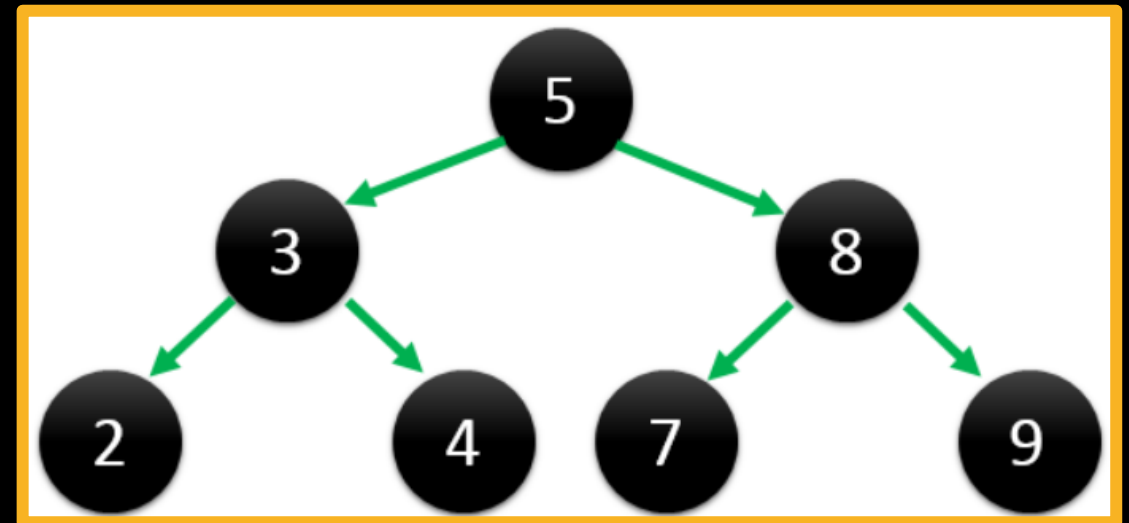


- Preorden: 15, 6, 3, 1, 4, 9, 7, 12, 20, 18, 17, 24
- InOrden: 1, 3, 4, 6, 7, 9, 12, 15, 17, 18, 20, 24.
- PostOrden: 1, 4, 3, 7, 12, 9, 6, 17, 18, 24, 20, 15
- Amplitud: 15, 6, 20, 3, 9, 18, 24, 1, 4, 7, 12, 17

- Se considera que hay una relación de orden establecida entre los elementos de los nodos, sin embargo, puede haber distintos árboles binarios de búsqueda para un mismo conjunto de elementos; estos varían según el orden en que son ingresados los elementos.
- La altura h en el peor de los casos siempre
- el mismo tamaño que el número de elementos
- disponibles.



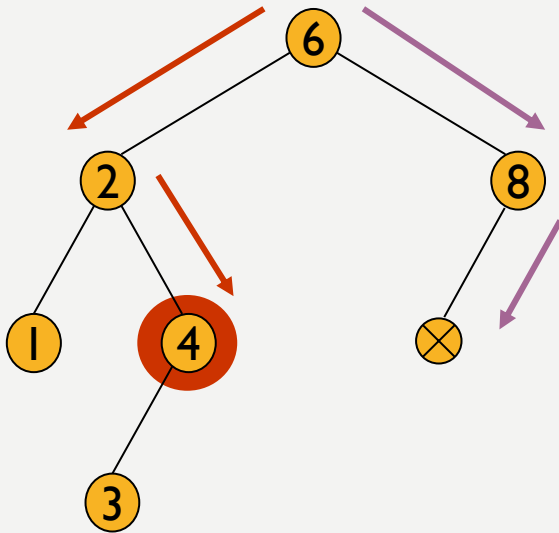
En el mejor de los casos el orden de búsqueda es $O(\log_2 N)$ y corresponde a un árbol completo.



BÚSQUEDA EN ABB:

- La búsqueda consiste acceder a la raíz del árbol.
- Si el elemento a localizar coincide con éste la búsqueda ha concluido con éxito.
- Si el elemento es menor se busca en el subárbol izquierdo y si es mayor en el derecho.
- Si se alcanza un nodo hoja y el elemento no ha sido encontrado se supone que no existe en el árbol.

OPERACIÓN BUSCAR



Buscando 4: VERDADERO

Buscando 7: FALSO

```
boolean buscar(Arbol *nodo, int elem)
{
    if (nodo == NULL) return FALSE;
    else if (nodo->dato < elem) return buscar(nodo->izq, elem);
    else if (nodo->dato > elem) return buscar(nodo->der, elem);
    else return TRUE;
}
```

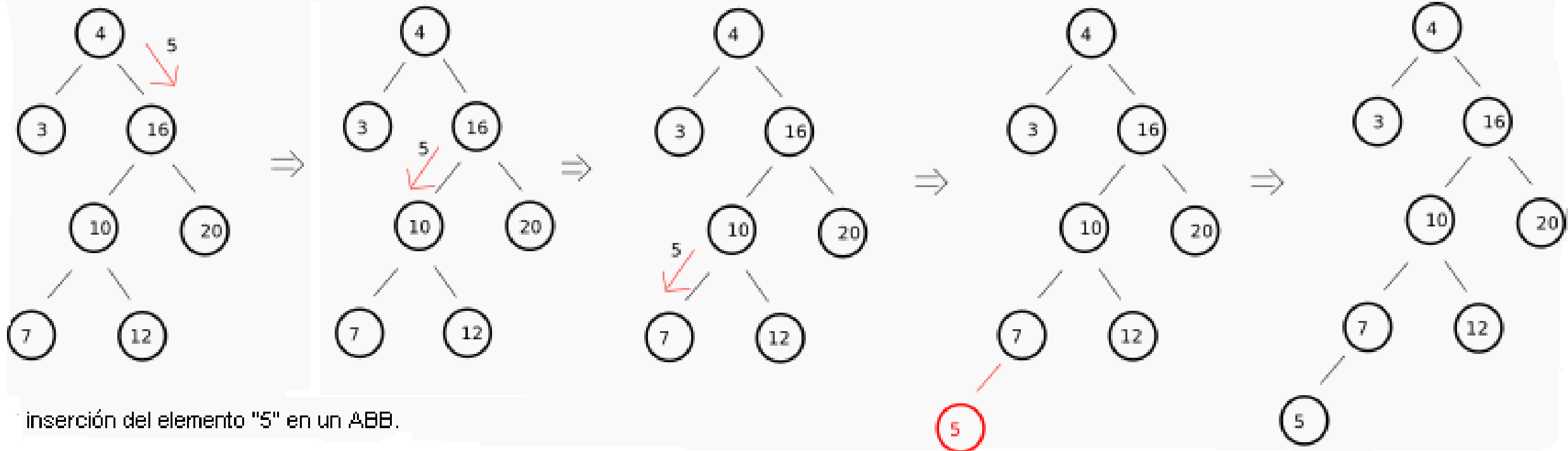
BÚSQUEDA EN ABB:

- La búsqueda en este tipo de árboles es muy eficiente, representa un método logarítmica.
- El máximo número de comparaciones necesario 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 un elemento en un ABB (Árbol Binario de Búsqueda) se puede realizar de dos formas, iterativa o recursiva.

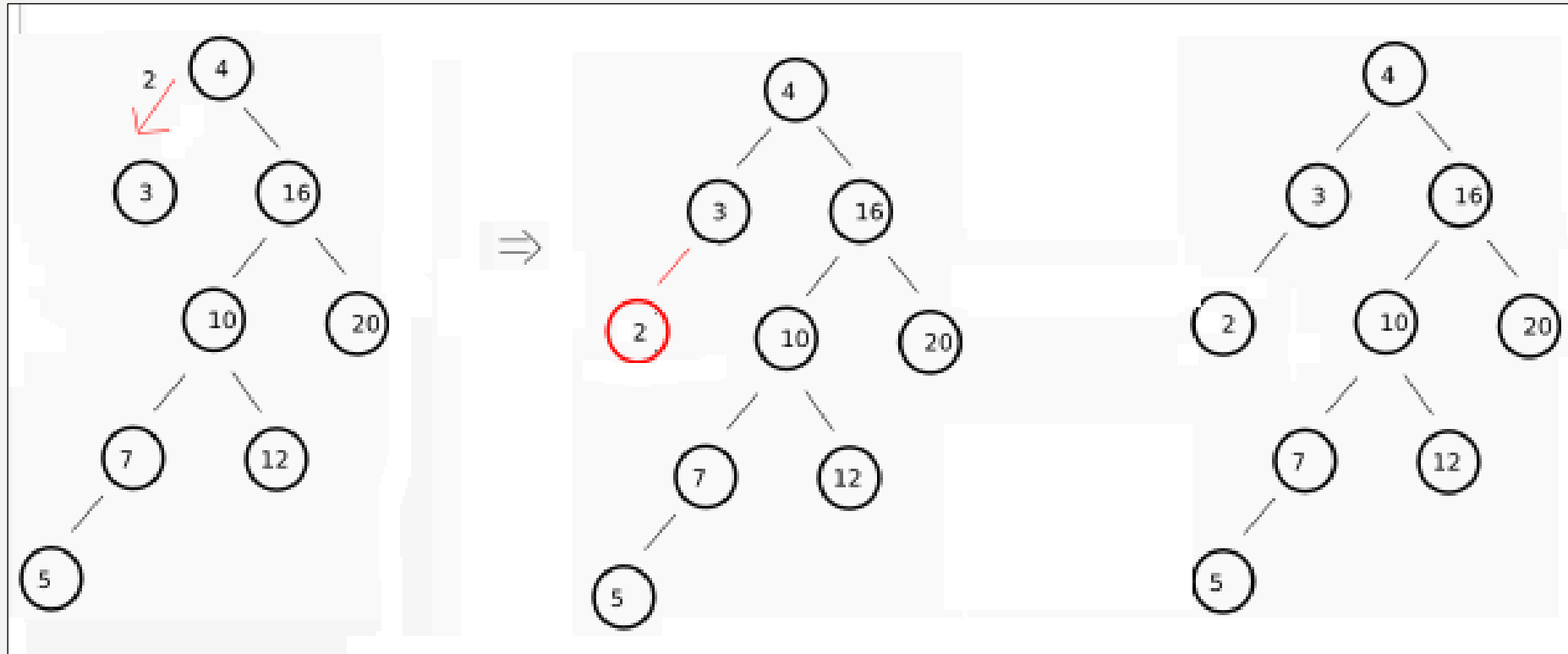
INSERCIÓN

- La inserción es similar a la búsqueda y se puede dar una solución tanto iterativa como recursiva.
- Si inicialmente se tiene un árbol vacío se crea un nuevo nodo como único contenido el elemento a insertar.
- Si no lo está, se comprueba si el elemento dado es menor que la raíz del árbol inicial con lo que se inserta en el subárbol izquierdo y si es mayor se inserta en el subárbol derecho.
- De esta forma las inserciones se hacen en las hojas.

EJEMPLO:



EJEMPLO:

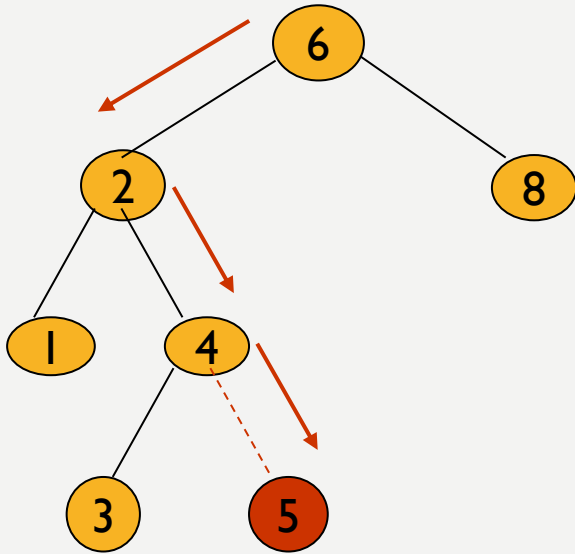


IMPLEMENTACIÓN EN C:

```
1. typedef struct tarbol
2. {
3.     int clave;
4.     struct tarbol *hizq;
5.     struct tarbol *hder;
6. } tarbol;
```

OPERACIÓN INSERTAR

Insertando 5



```
void insertanodonuevo(ARBOL *rarb, int nuevo)
{
    if(*rarb == NULL){
        *rarb = (NODO *)malloc(sizeof(NODO));
        if(*rarb != NULL){
            (*rarb)->info = nuevo;
            (*rarb)->izqnodo = NULL;
            (*rarb)->dernodo = NULL;
        }
        else{ printf("\n Memoria No Disponible !!!!\n"); }
    }
    else
        if(nuevo < (*rarb)->info) insertanodonuevo(&((*rarb)->izqnodo), nuevo);
        else if(nuevo > (*rarb)->info) insertanodonuevo(&((*rarb)->dernodo), nuevo);
}
```

INSERCIÓN EN ABB:

- Como en el caso de la búsqueda puede haber varias variantes a la hora de implementar la inserción en el Árbol Binario de Búsqueda, y es una decisión a tomar cuando el elemento (o clave del elemento) a insertar ya se encuentra en el árbol: puede que éste sea modificado o que sea ignorada la inserción.

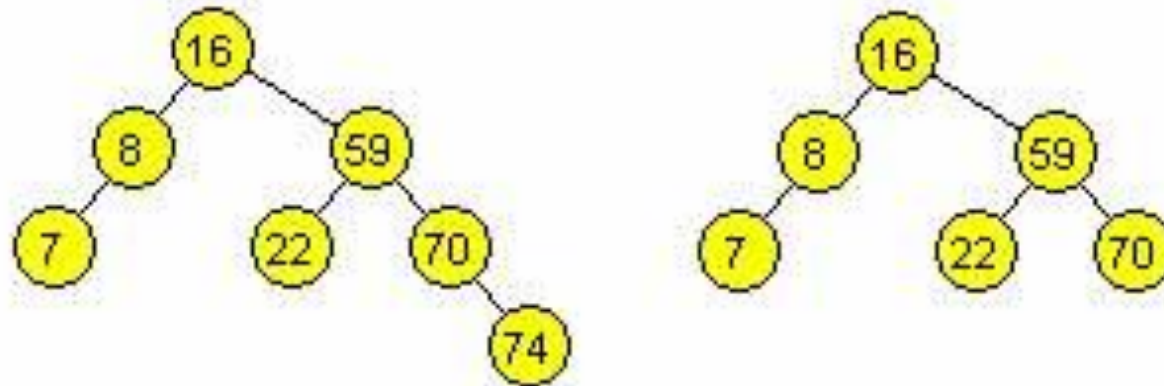
OPERACIÓN ELIMINAR

- Existen cuatro distintos escenarios:
 1. **Intentar eliminar un nodo que no existe.**
 - No se hace nada, simplemente se regresa FALSE.
 2. **Eliminar un nodo hoja.**
 - Caso sencillo; se borra el nodo y se actualiza el puntero del nodo padre a NULL.
 3. **Eliminar un nodo con un solo hijo.**
 - Caso sencillo; el nodo padre del nodo a borrar se convierte en el padre del único nodo hijo.
 4. **Eliminar un nodo con dos hijos.**
 - Caso complejo, es necesario mover más de un puntero.

ELIMINACIÓN: NODO HOJA

- Simplemente se borra y se establece a nulo el puntero de su padre.

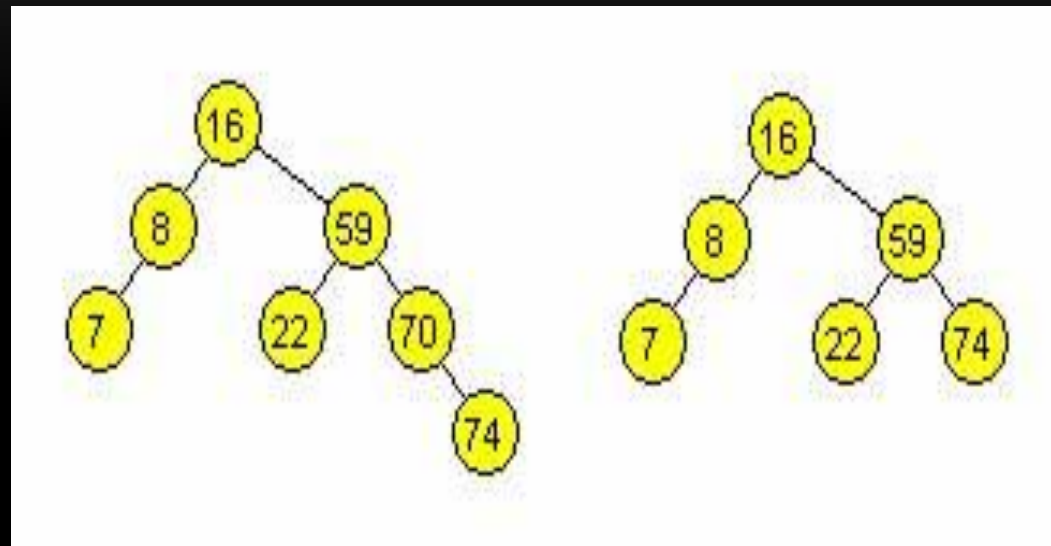
Nodo a eliminar 74



BORRAR UN NODO CON UN SUBÁRBOL HIJO

- se borra el nodo y se asigna su subárbol hijo como subárbol de su padre.

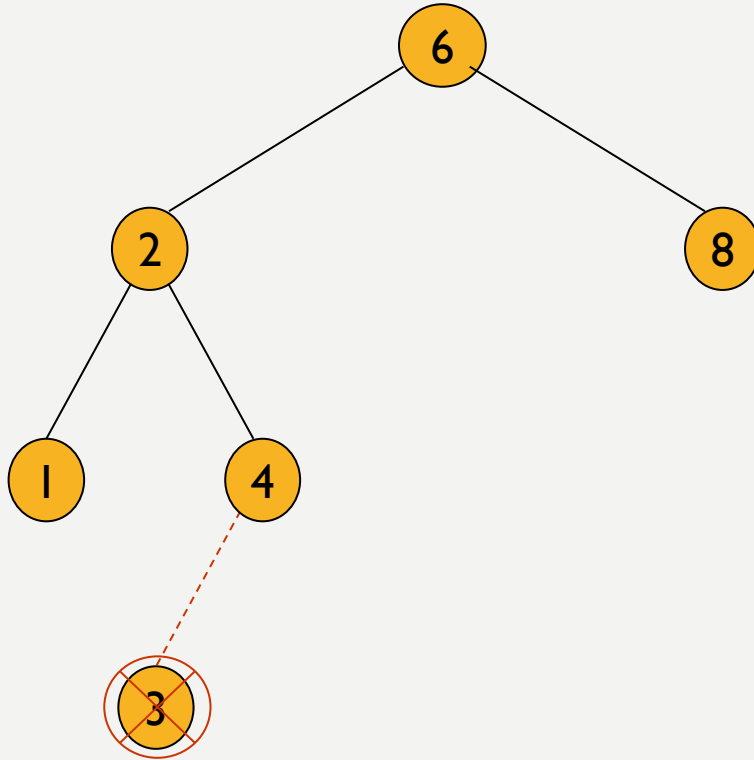
Nodo a eliminar 70



ELIMINAR (CASOS SENCILLOS)

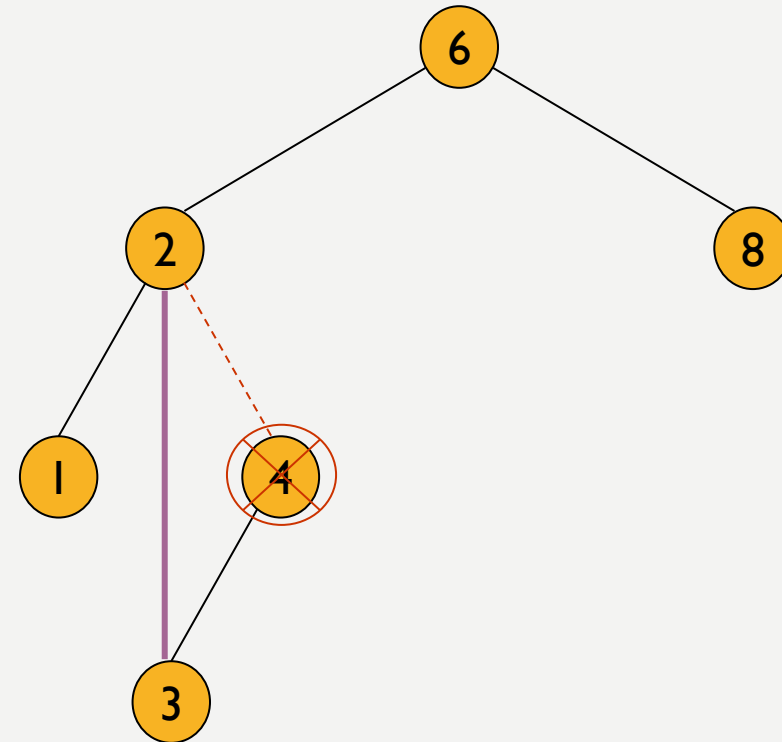
Eliminar nodo hoja

Eliminar 3



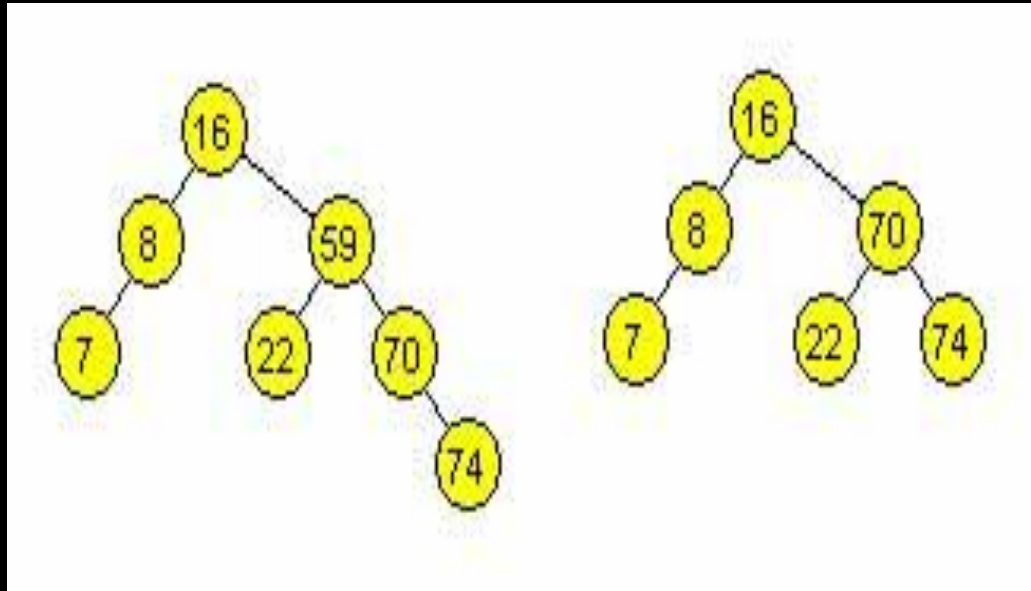
Eliminar nodo con un hijo

Eliminar 4



BORRAR UN NODO CON DOS SUBÁRBOLES HIJO:

- la solución está en reemplazar el valor del nodo por el de su predecesor o por el de su sucesor en inorden y posteriormente borrar este nodo.
- Su predecesor en inorden será el nodo más a la derecha de su subárbol izquierdo (mayor nodo del subarbol izquierdo), y su sucesor el nodo más a la izquierda de su subárbol derecho (menor nodo del subarbol derecho).
- En la siguiente figura se muestra cómo existe la posibilidad de realizar cualquiera de ambos reemplazos:

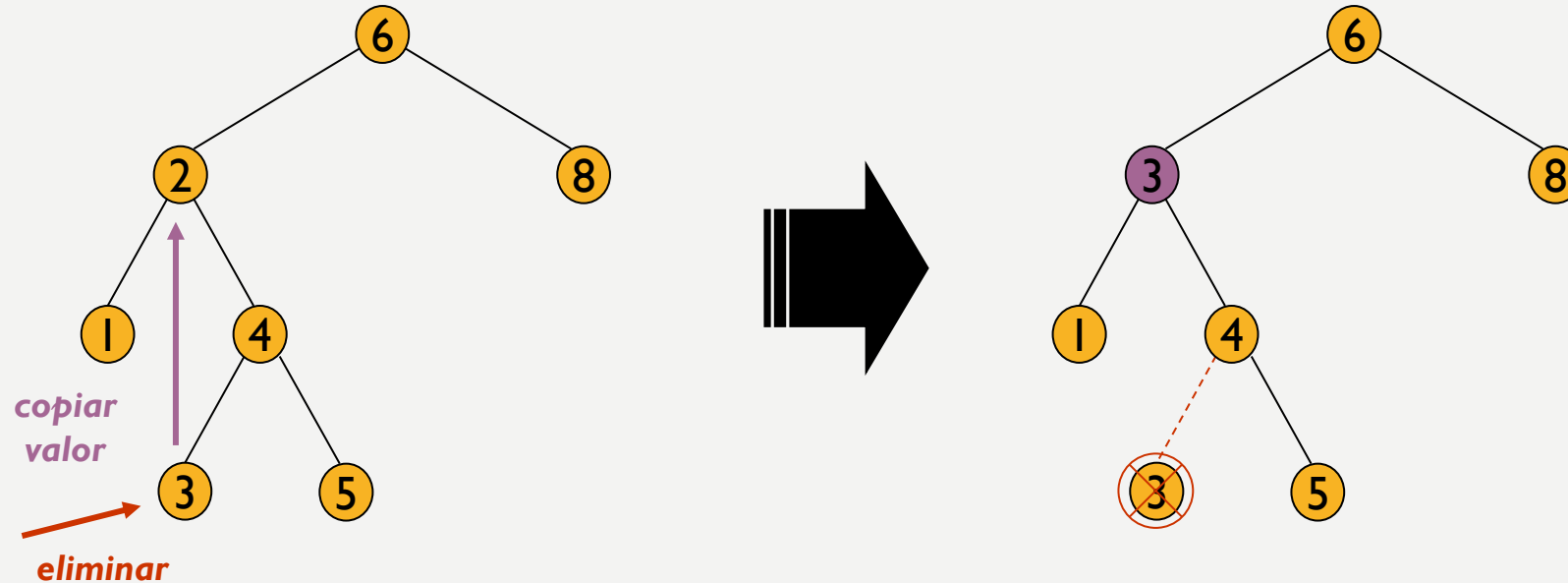


Nodo a eliminar: 59

ELIMINAR (CASO COMPLEJO)

Eliminar nodo con dos hijos

Eliminar 2

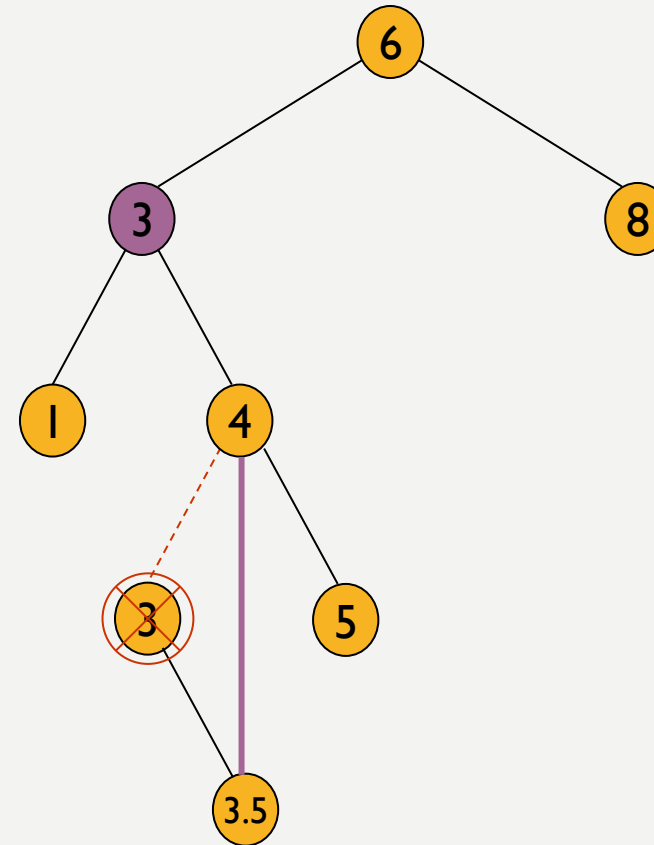
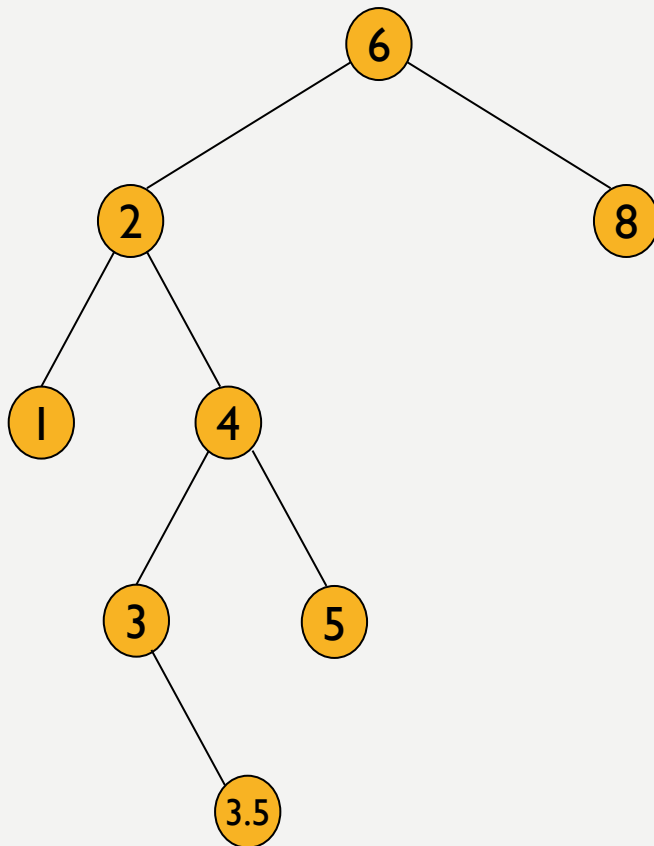


- Reemplazar el dato del nodo que se desea eliminar con el dato del nodo más pequeño del subárbol derecho (predecesor inorden).
- Después, eliminar el nodo más pequeño del subárbol derecho (caso fácil)

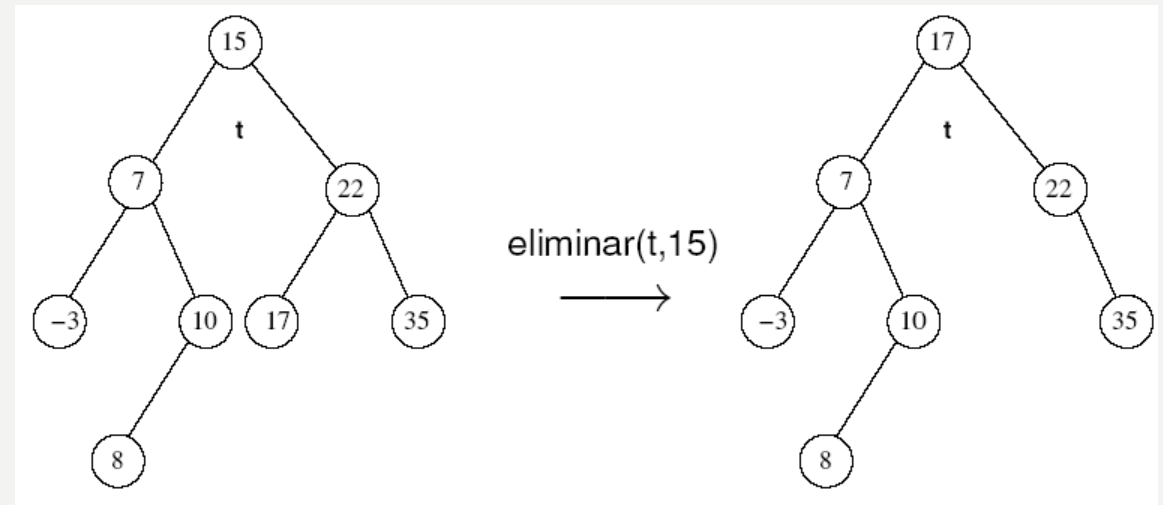
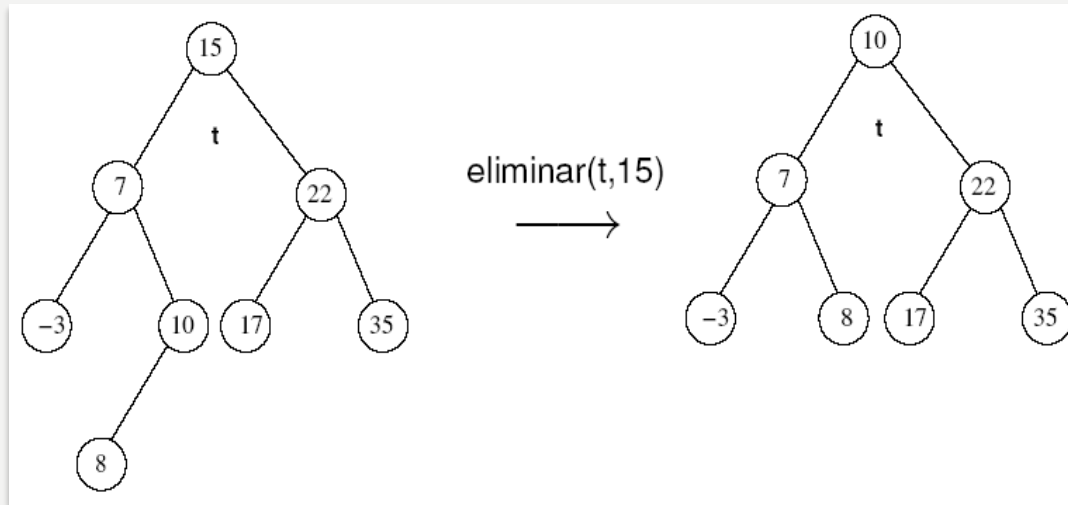
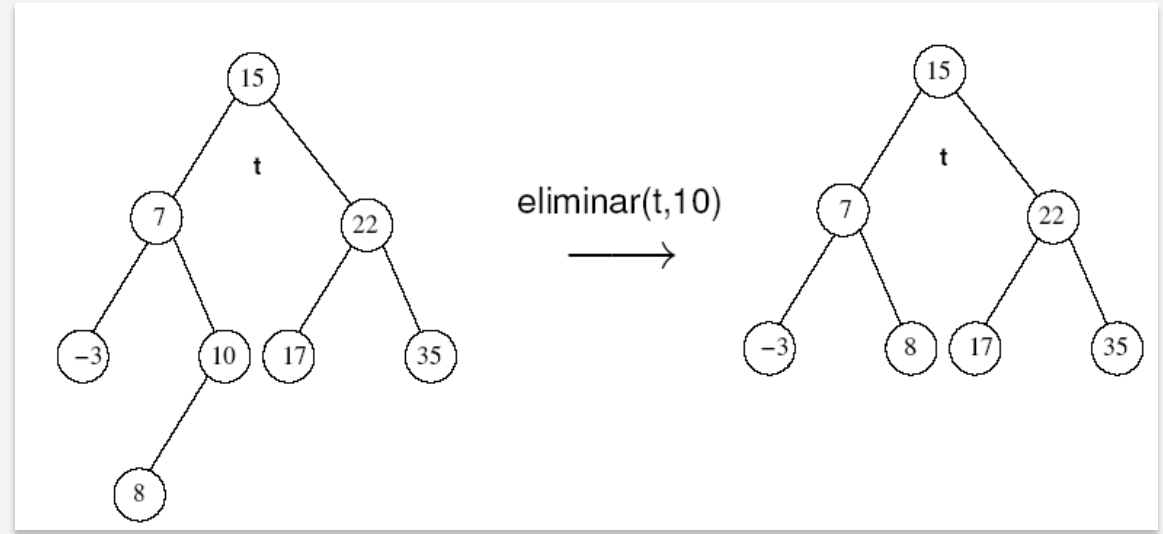
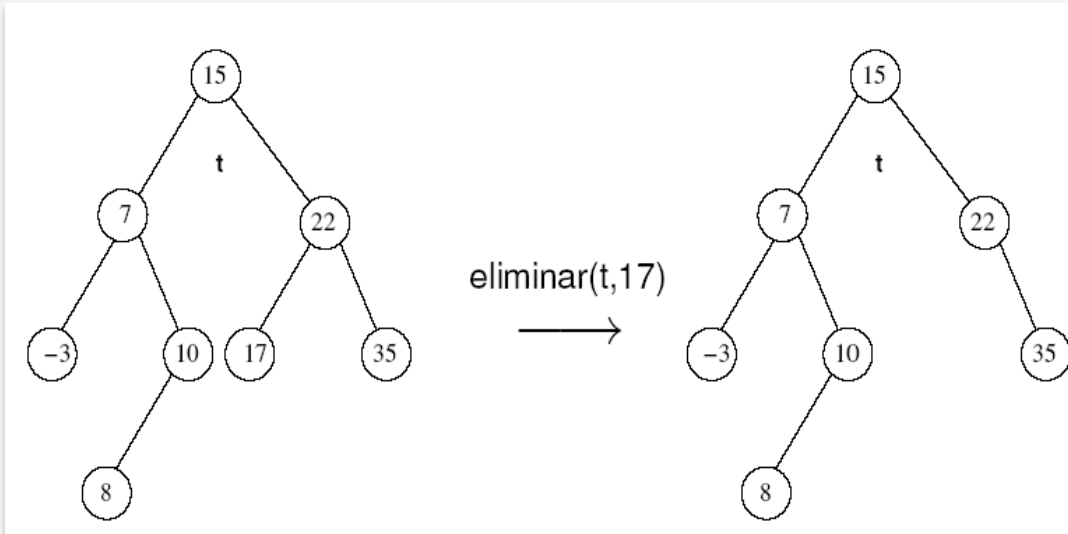
OTRO EJEMPLO (CASO COMPLEJO)

Eliminar nodo con dos hijos

Eliminar 2



EJEMPLO:



EJERCICIO:

1. Mostrar el resultado de insertar los valores 3, 1, 4, 6, 9, 2, 5 y 7 en un ABB inicialmente vacío.
2. Repetir la operación insertando los valores en orden creciente.
3. Repetir de nuevo la operación insertándolos en el orden siguiente: 5, 2, 4, 3, 7, 9, 6, 1.

EJERCICIO: VERIFIQUE SI LA FUNCIÓN ENTREGA EL RESULTADO CORRECTO (PREDECESOR INORDEN DEL NODO CON CLAVE "C" EN UN ABB).

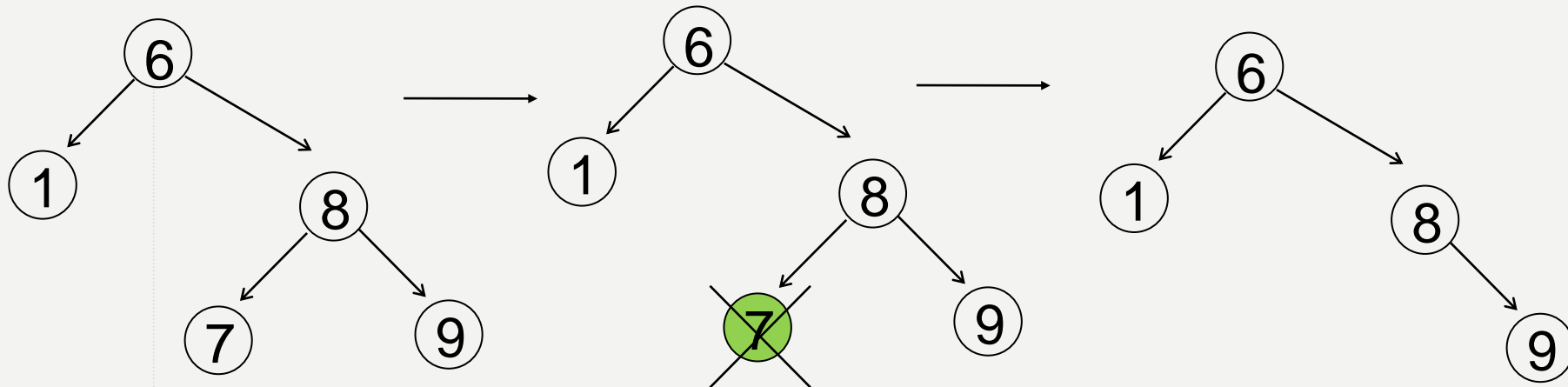
```
1. void predecesorInorden(tarbol *a,int c)
2. {   int flag=0;
3.     tarbol *aux=a, *auxl=NULL;
4.     while(aux->clave != c)if(aux->clave > c)aux=aux-
5.         >hizq;
6.         else aux=aux->hder;
7.     if (aux->hizq != NULL){
8.         auxl=aux->hizq;
9.         while(auxl->hder!=NULL)auxl=auxl-
10.            >hder;
11.         printf("\n Predecesor InOrden de %c es
12.            %c",aux->clave, auxl->clave);
13.     }
14.     else if (aux ==a)printf("El nodo no tiene
15.        predecesor");
```

```
• else if (aux ==a)printf("El nodo no tiene predecesor");
•     else {auxl=aux;
•         while(flag==0){
•             auxl=padreDe(a,auxl->clave);
•             if(auxl->clave < aux->clave){
•                 printf("El predecesor es %c", auxl->clave);
•                 flag=1;
•             }
•             else if(auxl==a){flag=1;
•                 printf("El nodo no tiene
•                 predecesor");
•             }
•         }
•     }
• }
• /*****/
```


REVISIÓN: ELIMINACIÓN DE NODOS EN ÁRBOLES BINARIOS DE BÚSQUEDA.

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

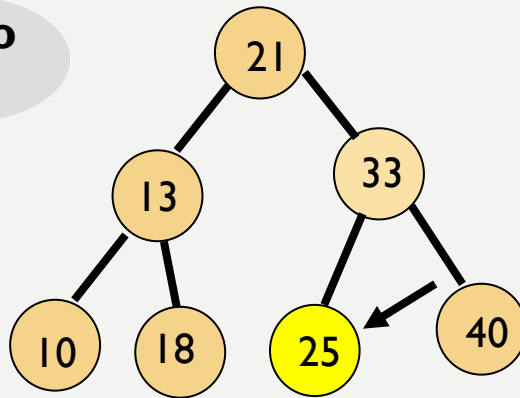
Ejemplo eliminar nodo 7



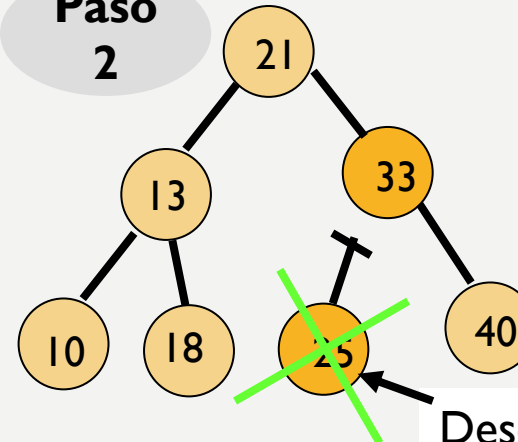
CASO 1: ELIMINAR NODO HOJA

Eliminar el valor 25

Paso
1



Paso
2

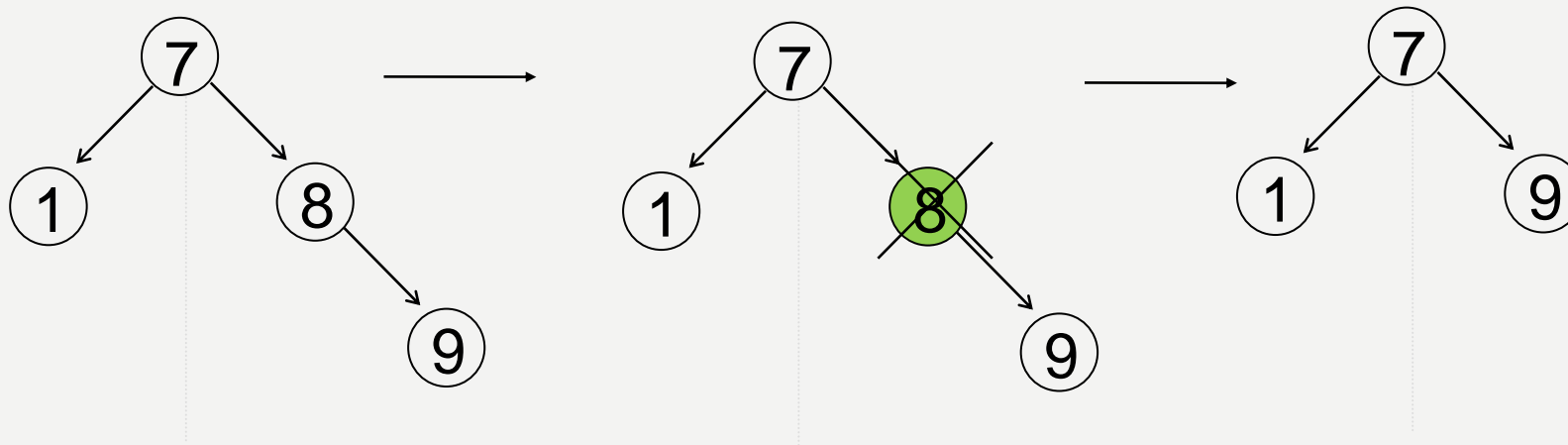


Desconectarlo y
liberar el nodo

CASO 2: ELIMINAR UN NODO CON UN HIJO.

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

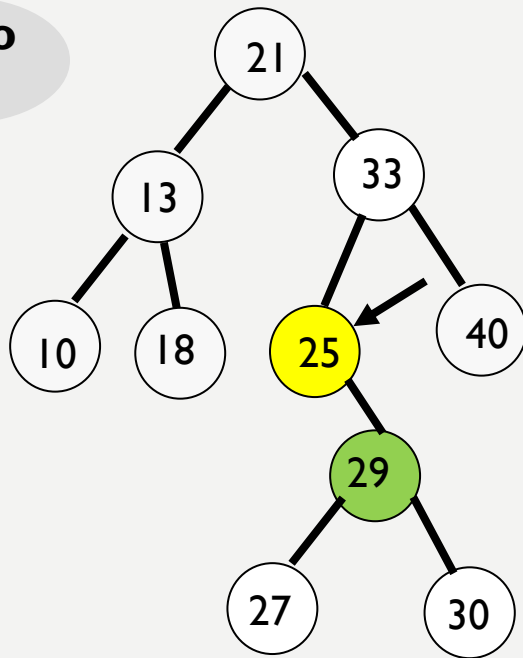
Ejemplo: eliminar nodo 8



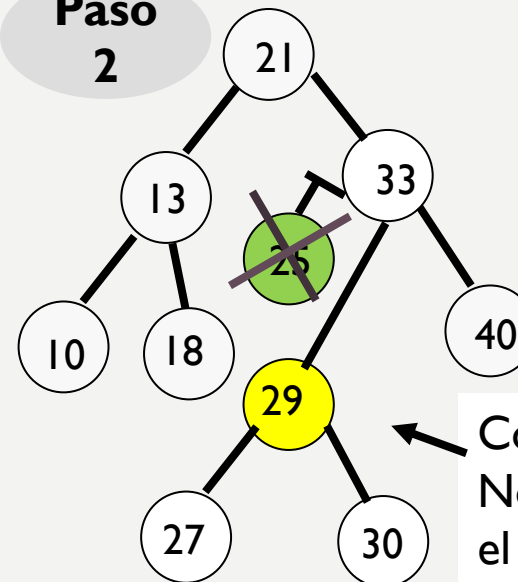
CASO2: ELIMINAR NODO CON UN HIJO

Eliminar el valor 25

Paso 1



Paso 2

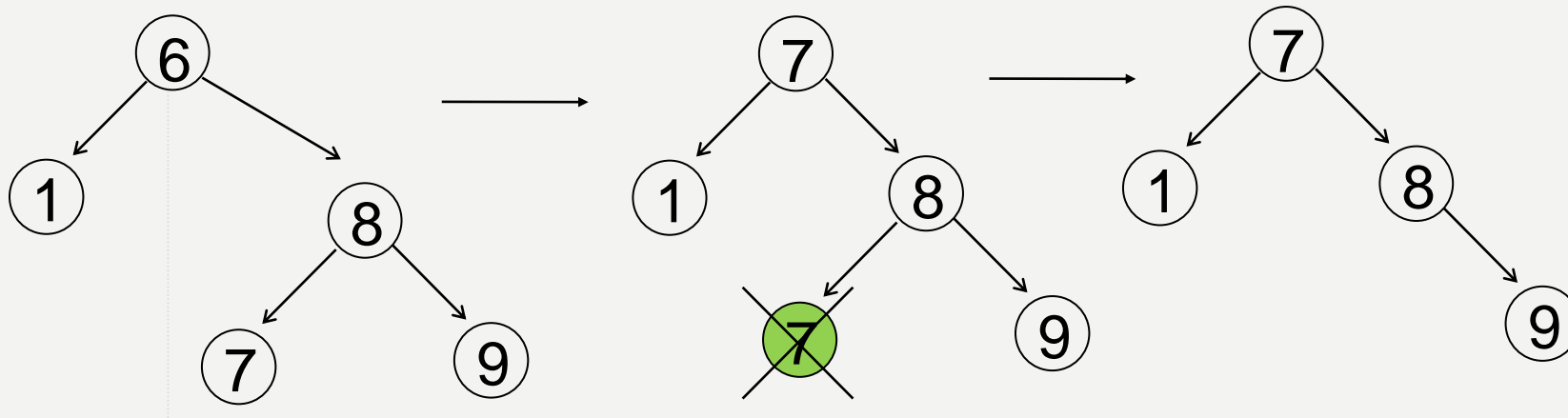


Conectar el
Nodo Padre con
el Nodo Hijo y
liberar el nodo.

CASO 3: ELIMINAR UN NODO CON DOS HIJOS.

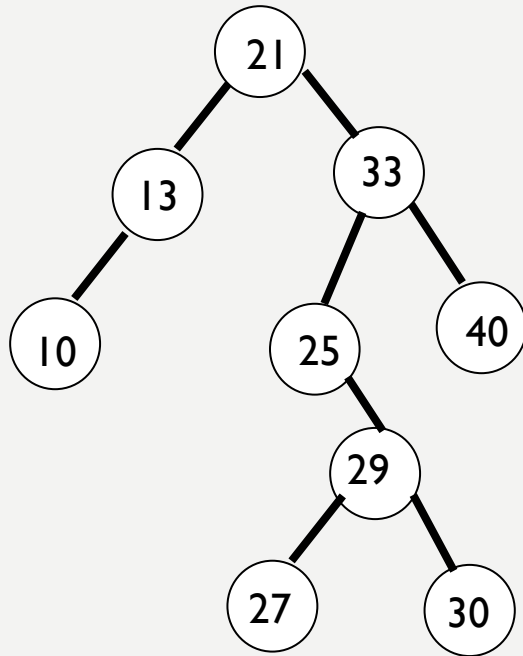
- Si el elemento a borrar tiene los dos hijos, entonces se tienen que sustituir por sucesor o predecesor inorden.

Ejemplo: eliminar el 6



PREDECESOR

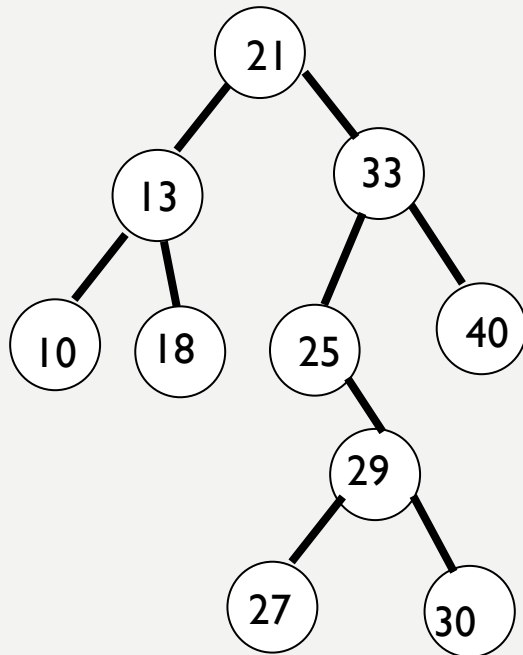
Uno a la **IZQUIERDA** y todo a la **DERECHA**



El predecesor de:	Es:
33	30
21	13
29	27

SUCESOR

Uno a la DERECHA y todo a la IZQUIERDA

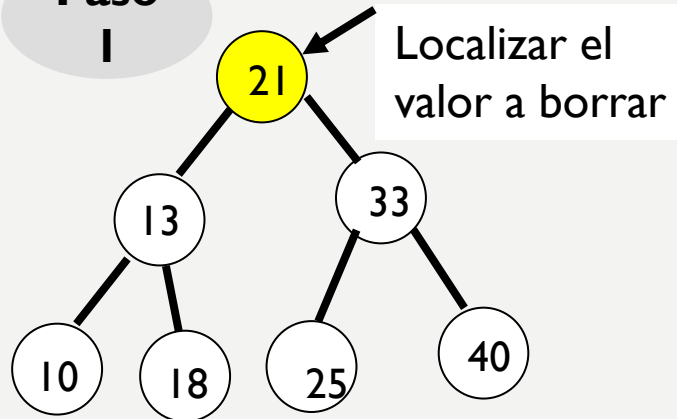


El sucesor de:	Es:
21	25
33	40
29	30

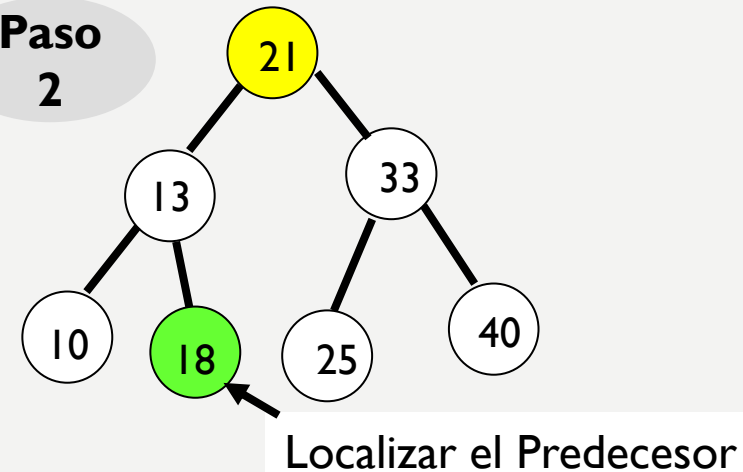
CASO3: ELIMINAR NODO CON DOS HIJOS

Eliminar el valor 21 utilizando el **predecesor**

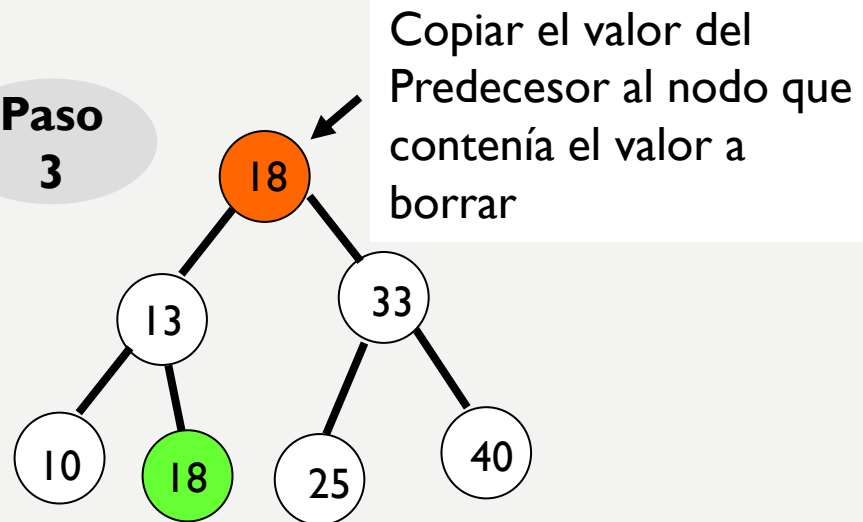
Paso 1



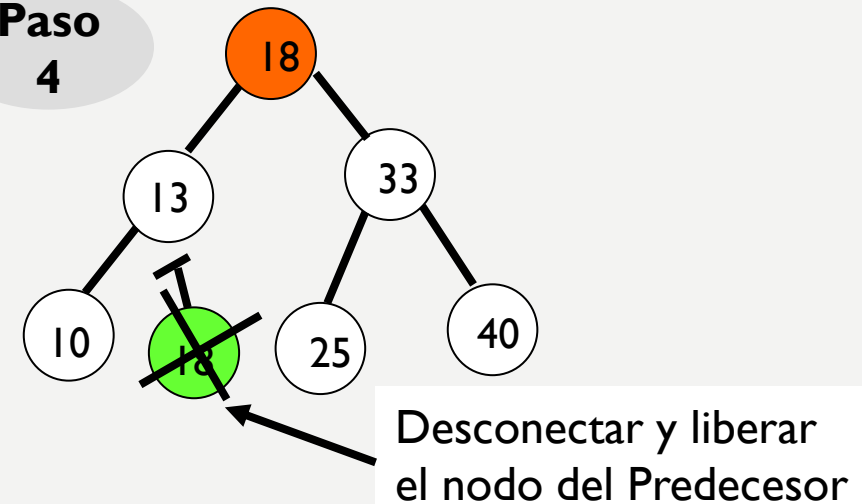
Paso 2



Paso 3



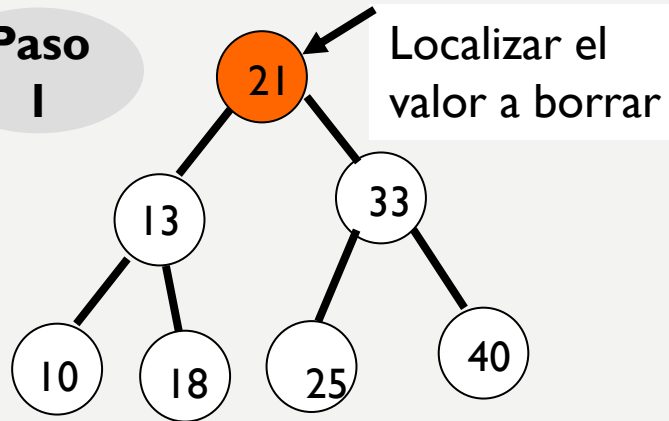
Paso 4



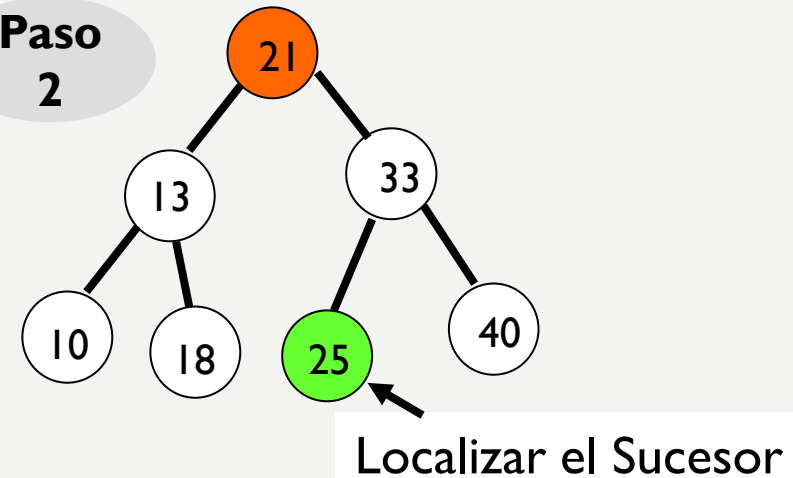
CASO3: ELIMINAR NODO CON DOS HIJOS

Eliminar el valor 21 utilizando el **Sucesor**

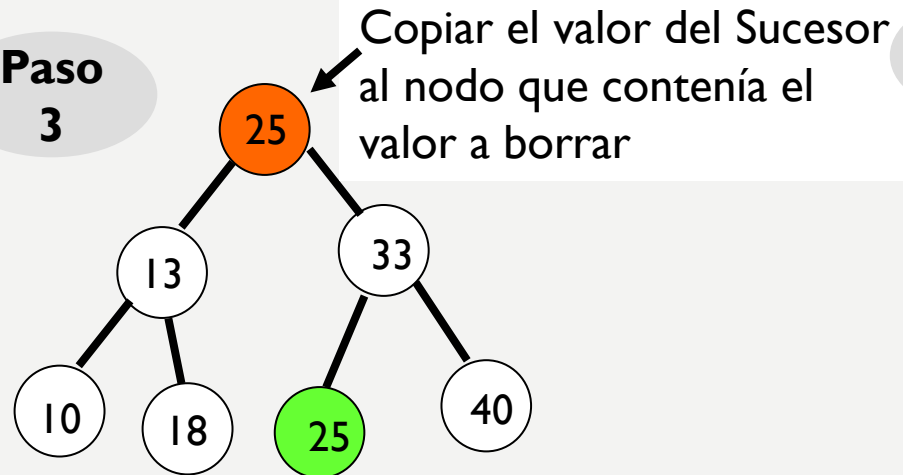
Paso 1



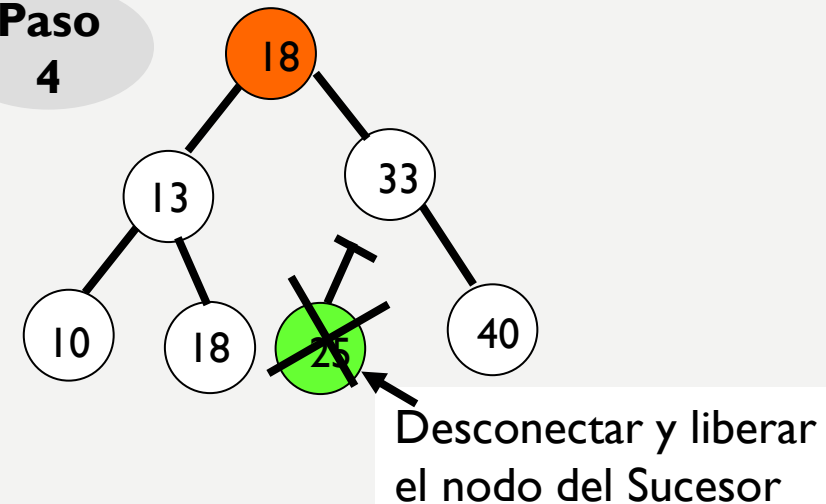
Paso 2



Paso 3

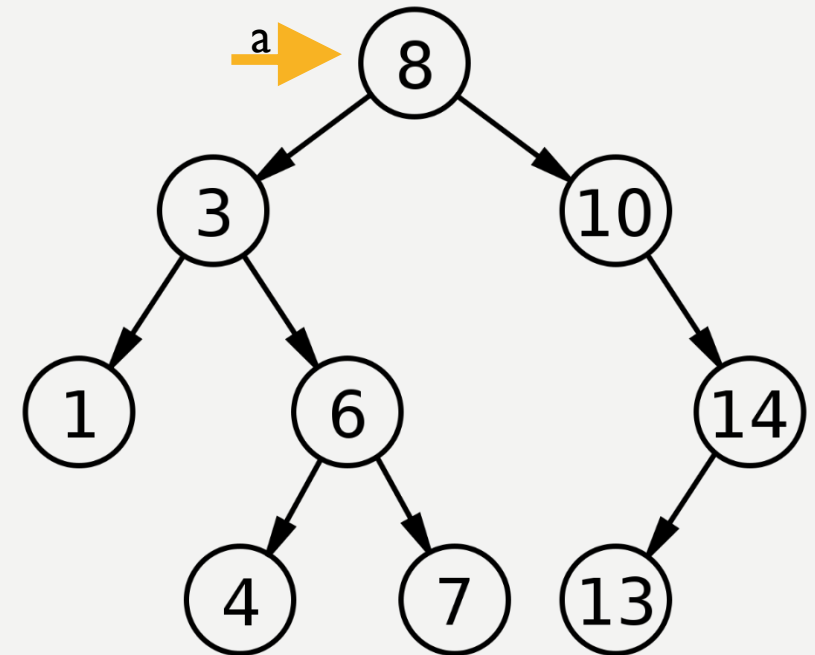


Paso 4



EJERCICIO: VERIFIQUE LA FUNCIÓN QUE RETORNA UN PUNTERO AL PADRE DEL NODO CON CLAVE K.

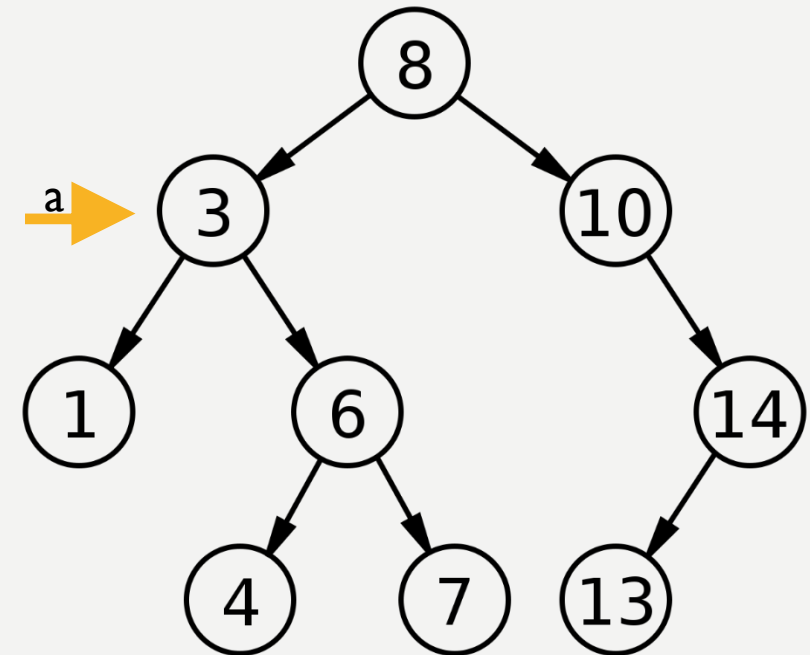
```
1. tarbol *padreDe(tarbol *a, int k)
2. {int flag=0;
3. do{
4. if((a->hizq!=NULL)&&(a->hizq->clave == k)){return(a);
5.         flag=1;
6.     }
7. else if((a->hder!=NULL)&&(a->hder->clave == k)){return(a);
8.         flag=1;
9.     }
10. else if(a->clave < k) a=a->hder;
11.     else a=a->hizq;
12. }while (flag !=1);
13. }
```



Paso 1, k=7

EJERCICIO: VERIFIQUE LA FUNCIÓN QUE RETORNA UN PUNTERO AL PADRE DEL NODO CON CLAVE K.

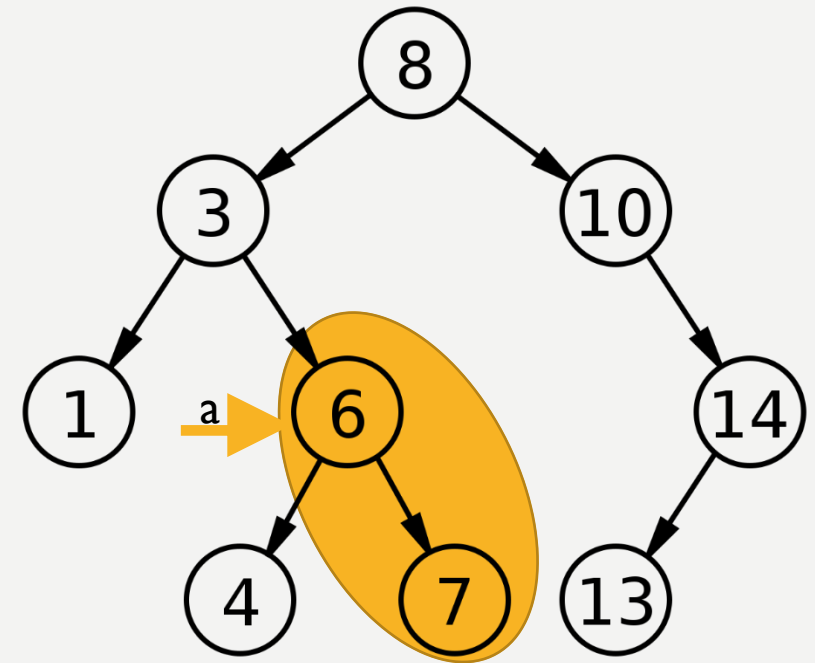
```
1. tarbol *padreDe(tarbol *a, int k)
2. {int flag=0;
3. do{
4. if((a->hizq!=NULL)&&(a->hizq->clave == k)){return(a);
5.         flag=1;
6.     }
7. else if((a->hder!=NULL)&&(a->hder->clave == k)){return(a);
8.         flag=1;
9.     }
10. else if(a->clave < k) a=a->hder;
11.     else a=a->hizq;
12. }while (flag !=1);
13. }
```



Paso 1, k=7

EJERCICIO: VERIFIQUE LA FUNCIÓN QUE RETORNA UN PUNTERO AL PADRE DEL NODO CON CLAVE K.

```
1. tarbol *padreDe(tarbol *a, int k)
2. {int flag=0;
3. do{
4. if((a->hizq!=NULL)&&(a->hizq->clave == k)){return(a);
5.         flag=1;
6.     }
7. else if((a->hder!=NULL)&&(a->hder->clave == k)){return(a);
8.         flag=1;
9.     }
10.    else if(a->clave < k) a=a->hder;
11.    else a=a->hizq;
12. }while (flag !=1);
13. }
```

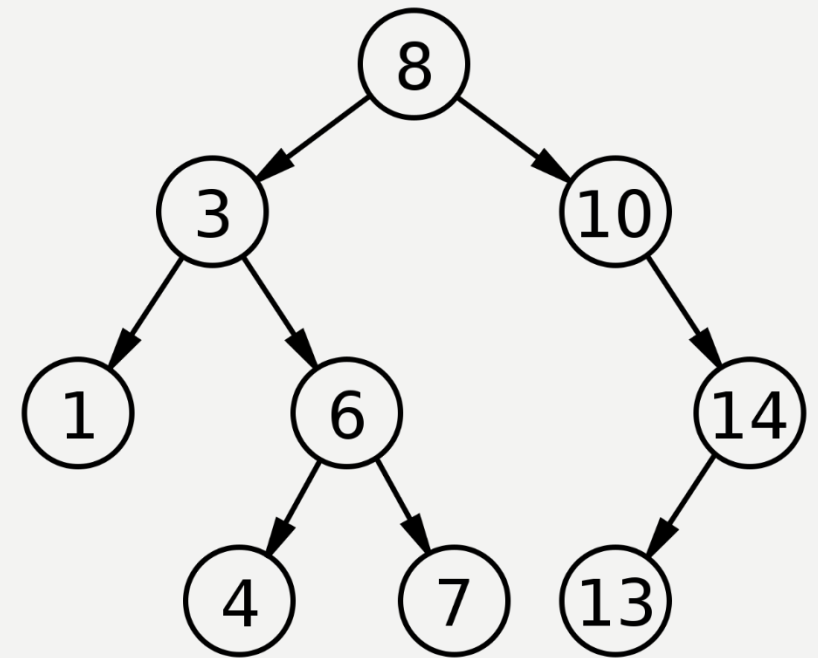


Paso 3, k=7

EJERCICIO:

Escribir una función C que tome como entrada un ABBT y dos claves k_1 y k_2 ($k_1 < k_2$), e imprima la secuencia de elementos x tales que $k_1 < \text{clave}(x) < k_2$.

- Ejemplo: si $k_1 = 3$ y $k_2 = 10$, debería imprimir los valores:
- 4, 6, 7, 8



ELIMINAR NODOS...

- Se les pide eliminar sucesivamente, del ABB presentado, las claves:
- 22, 99, 87, 120, 140, 135, 56.

