Árboles Binarios de Búsqueda

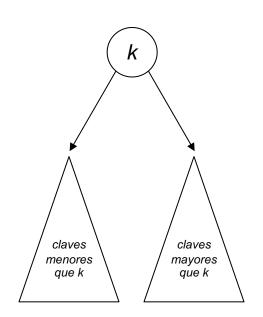
Programación II

Facultade de Informática



Definición

- Un árbol binario de búsqueda (ABB)
 - Es un árbol binario
 - Tiene asociada una clave de ordenación
 - Cumple que para cualquier nodo T del árbol,
 - los valores de los nodos del subárbol izquierdo de T son menores que el valor de T
 - los valores de los nodos del subárbol derecho de T son mayores que el valor de T.



- Mayor eficiencia frente a...
 - estructuras estáticas en operaciones de inserción y eliminación
 - estructuras dinámicas en la operación de búsqueda

Ventajas e Inconvenientes

- Eficiencia del proceso de búsqueda en árboles equilibrados
 - Árbol equilibrado: las ramas izquierda y derecha de cada nodo tienen aproximadamente la misma altura
 - El árbol lleno sería el árbol equilibrado perfecto con todos los nodos con subárboles izquierdo y derecho de la misma altura
- Si los nodos a insertar en el árbol aparecen en orden aleatorio el árbol tenderá a ser equilibrado
- Si los nodos a insertar aparecen con un orden determinado el árbol tenderá a ser degenerado y se pierde eficiencia en las búsquedas

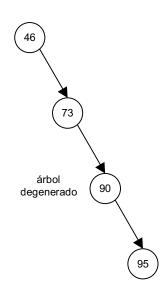


ABB: Búsqueda de una clave

- Pseudocódigo
 - Se compara la clave a buscar con la raíz del árbol
 - · Si el árbol es vacío la búsqueda acaba sin éxito
 - Si clave = valor de la raíz, la búsqueda acaba con éxito
 - Si clave < valor de la raíz, la búsqueda continúa por el subárbol izquierdo
 - Si clave > valor de la raíz, la búsqueda continúa por el subárbol derecho

```
tBST findKey(tBST tree, tKey key)
{
   if (isEmptyTree(tree))
     return NULLBST;
   else if (key == tree->key)
     return tree;
   else if (key < tree->key)
     return findKey(tree->left, key);
   else // (key > tree->key)
     return findKey(tree->right, key);
}
```

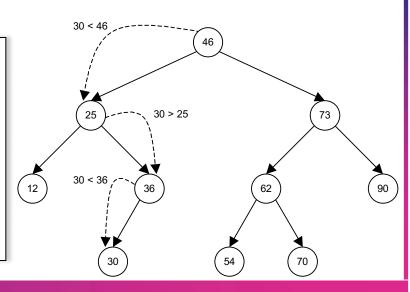
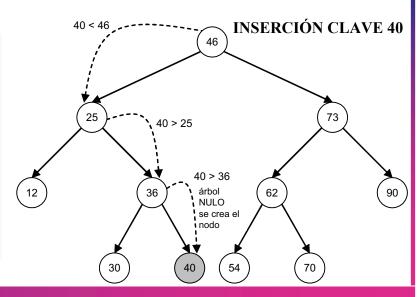


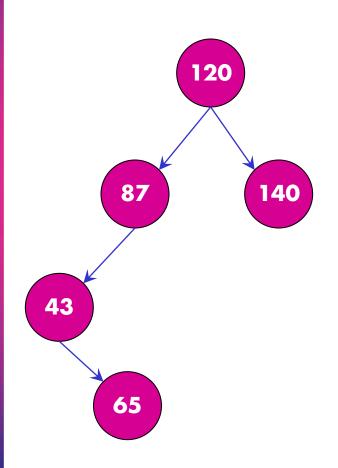
ABB: Inserción de una clave

Pseudocódigo

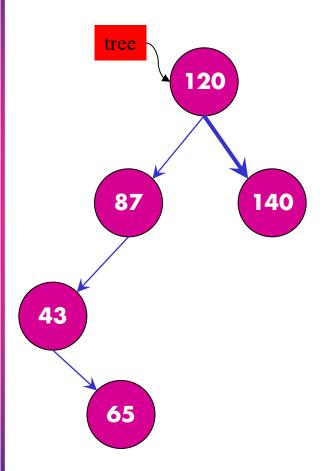
- Se compara la clave a insertar con la raíz del árbol
 - Si el árbol está vacío insertamos una hoja con la clave en esa posición
 - Si clave < valor de la raíz, la inserción continúa por el subárbol izquierdo
 - Si clave > valor de la raíz, la inserción continúa por el subárbol derecho
 - Si clave = valor (claves repetidas) no se hace nada

```
bool insertKey(tBST* tree, tKey key)
{
   if (isEmptyTree(*tree))
      return createBSTNode(tree, key);
   else if (key == (*tree)->key)
      return true;
   else if (key < (*tree)->key)
      return insertKey(&(*tree)->left, key);
   else // (key > (*tree)->key)
      return insertKey(&(*tree)->right, key);
}
```

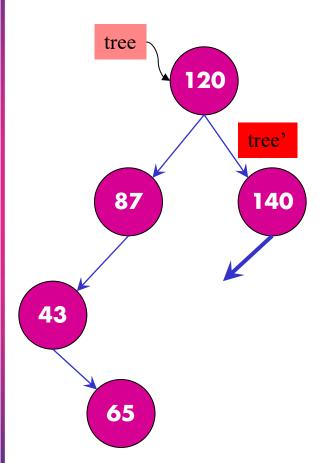




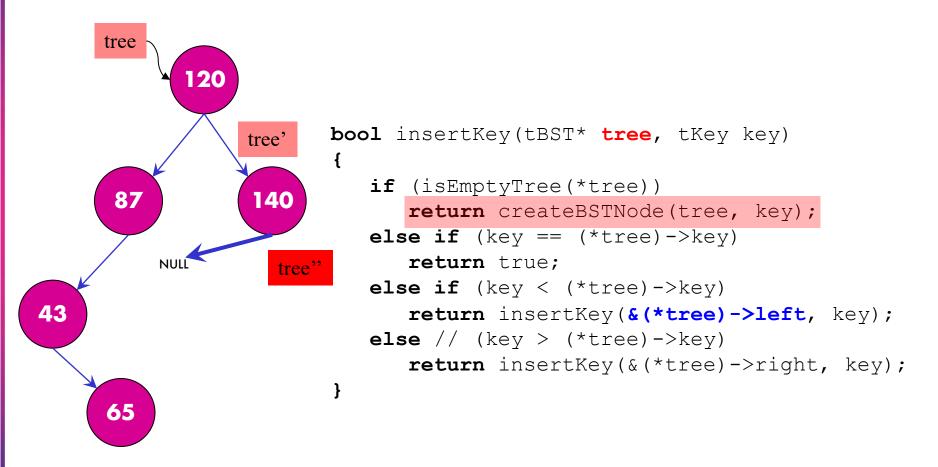
```
bool insertKey(tBST* tree, tKey key)
{
   if (isEmptyTree(*tree))
      return createBSTNode(tree, key);
   else if (key == (*tree)->key)
      return true;
   else if (key < (*tree)->key)
      return insertKey(&(*tree)->left, key);
   else // (key > (*tree)->key)
      return insertKey(&(*tree)->right, key);
}
```



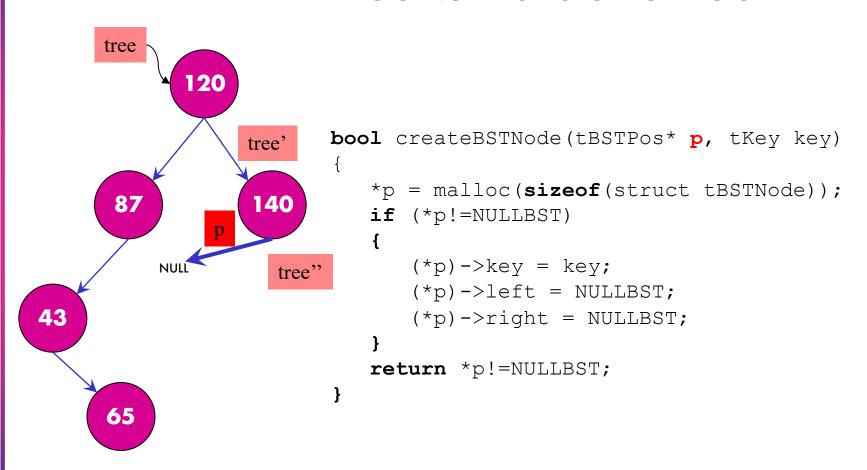
```
bool insertKey(tBST* tree, tKey key)
{
   if (isEmptyTree(*tree))
      return createBSTNode(tree, key);
   else if (key == (*tree)->key)
      return true;
   else if (key < (*tree)->key)
      return insertKey(&(*tree)->left, key);
   else // (key > (*tree)->key)
      return insertKey(&(*tree)->left, key);
}
```

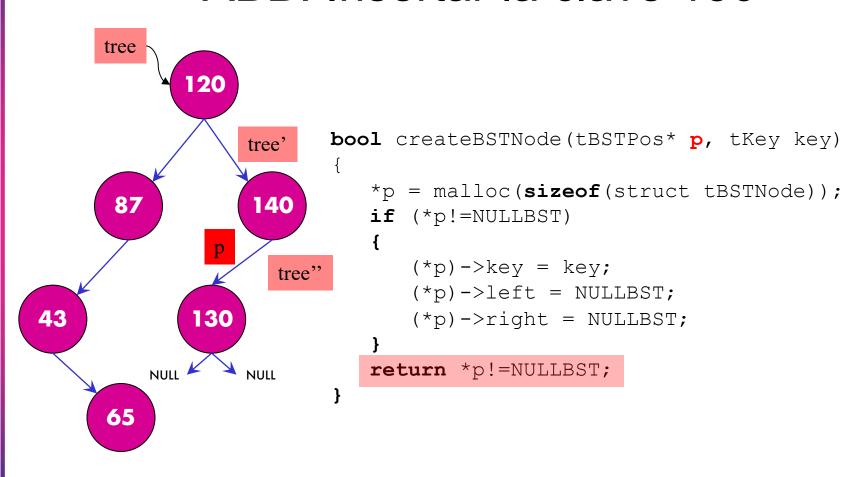


```
bool insertKey(tBST* tree, tKey key)
{
   if (isEmptyTree(*tree))
      return createBSTNode(tree, key);
   else if (key == (*tree)->key)
      return true;
   else if (key < (*tree)->key)
      return insertKey(&(*tree)->left, key);
   else // (key > (*tree)->key)
      return insertKey(&(*tree)->right, key);
}
```









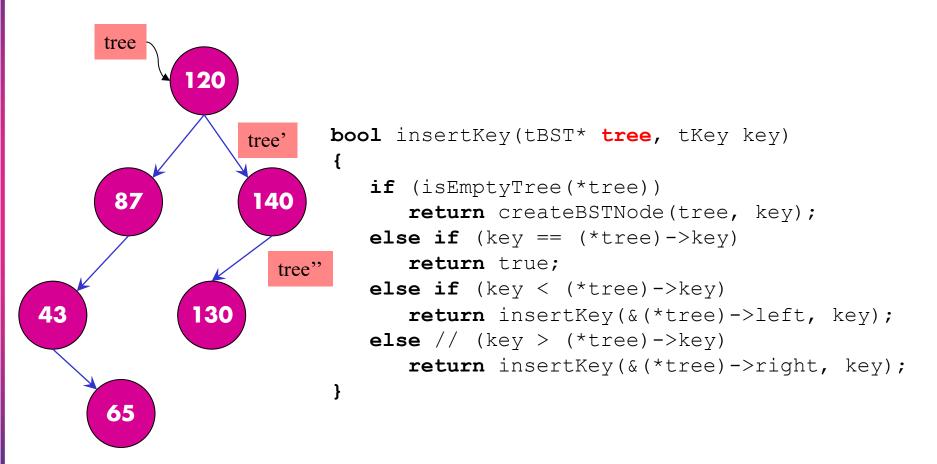


ABB: Borrado (Pseudocódigo)

- Si el nodo a eliminar es HOJA ⇒ se actualiza el puntero del padre a NULO y se borra el nodo hoja
- Si el nodo a eliminar sólo tiene UN HIJO ⇒ se actualiza el puntero del padre para que apunte al hijo y se borra el nodo
- Si el nodo a eliminar tiene DOS HIJOS⇒ ...

ABB: Borrado (Pseudocódigo)

- Si el nodo a eliminar tiene DOS HIJOS:
 - se sustituye su clave por la clave anterior por orden, es decir, la mayor de entre sus hijos menores (subárbol izquierdo)
 - se borra el nodo que la contenga
- El nodo del subárbol izquierdo con mayor clave es un nodo hoja o con un hijo a la izquierda (si tuviera un hijo a la derecha ya no sería el mayor). Por lo tanto es un nodo sencillo de borrar (1)
- Al sustituir la clave de un nodo por la de su anterior la propiedad de árbol binario de búsqueda se sigue cumpliendo.

⁽¹⁾ Otra posibilidad sería sustituir la clave a eliminar por la menor contenida entre los hijos mayores (subárbol derecho). El nodo con esta clave se caracteriza por ser un hoja o con un hijo a la derecha (si tuviera un hijo a la izquierda ya no sería el menor).

ABB: Borrado. Ejemplo

Nodo sin hijos (90) o con un hijo (36)

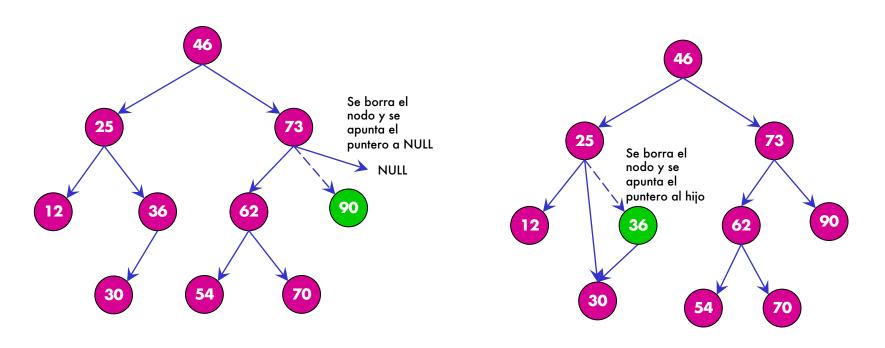


ABB: Borrado. Ejemplo

Nodo con dos hijos (46)

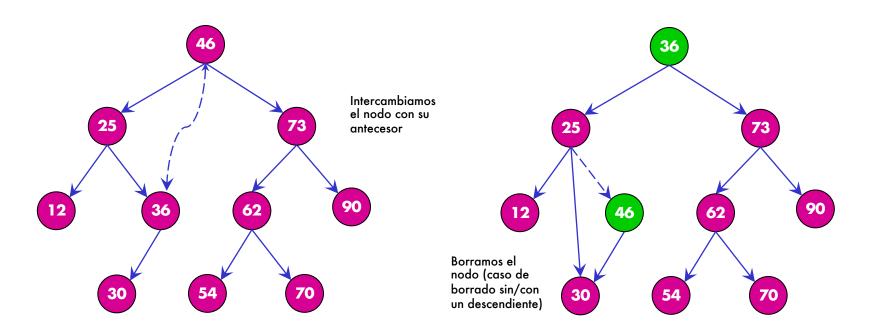
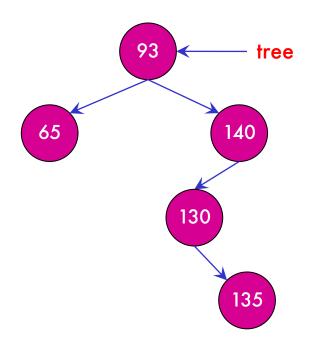


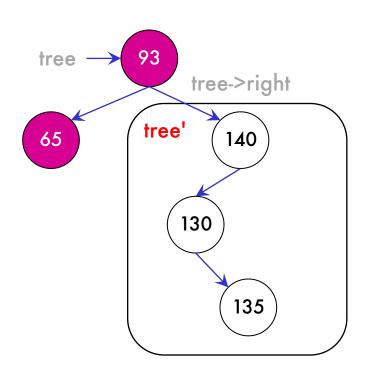
ABB: Borrado (Código)

```
// Auxiliary function for removeKey
void replace(tBST* subTree, tBST* auxTree)
  if(!isEmptyTree((*subTree)->right))
    replace(&(*subTree) ->right, auxTree);
  else
    (*auxTree) -> key = (*subTree) -> key;
    *auxTree = *subTree;
    (*subTree) = (*subTree) ->left;
void removeKey(tBST* tree, tKey key)
  tBST aux;
  if (key < (*tree) ->key)
    removeKey(&(*tree) ->left, key);
  else if (key > (*tree) ->key)
    removeKey(&(*tree)->right, key);
  else
    aux = *tree;
    if (isEmptyTree((*tree)->right))
       *tree = (*tree) ->left;
    else if (isEmptyTree((*tree)->left))
       *tree = (*tree)->right;
    else
       replace(&(*tree)->left, &aux);
    free (aux);
```

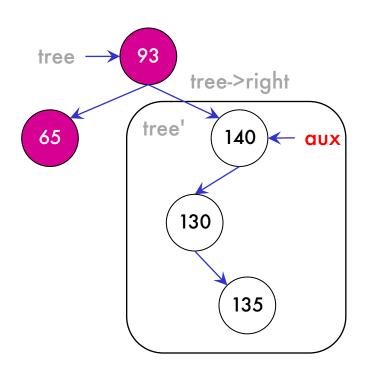
```
// Replace the content of a node by its predecessors'
// Going down the right branch
// We replace the data fields of the node
// We mark the node on which we will call free()
// We re-link the tree structure by "skiping" the
 // node to be deleted
 // If the key is smaller, continue in the left subtree
 // If the key is larger, continue in the right subtree
 // Key located, proceed to delete the node
// If it has no right child, replace by the left one
 // (this covers the no-children case, too)
 // If it has no left child, replace by the right one
 // If it has two children, we call replace() passing
 // its left subtree as first argument
```



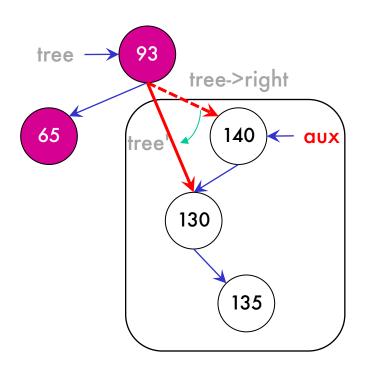
```
if (\text{key} > (\text{*tree}) - \text{key}) / / 140 > 93
    removeKey(&(*tree)->right, key);
else
   tree
                      tree->right
    65
                          140
                     130
                           135
```



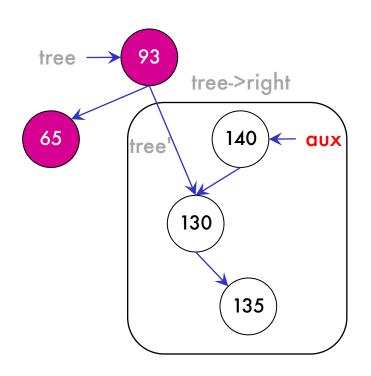
```
else
{
  aux = *tree;
  if (isEmptyTree((*tree)->right))
    *tree = (*tree)->left;
  else if (isEmptyTree((*tree)->left))
    *tree = (*tree)->right;
  else
    replace(&(*tree)->left, &aux);
  free(aux);
}
```



```
else
{
   aux = *tree;
   if (isEmptyTree((*tree)->right))
     *tree = (*tree)->left;
   else if (isEmptyTree((*tree)->left))
     *tree = (*tree)->right;
   else
     replace(&(*tree)->left, &aux);
   free(aux);
}
```

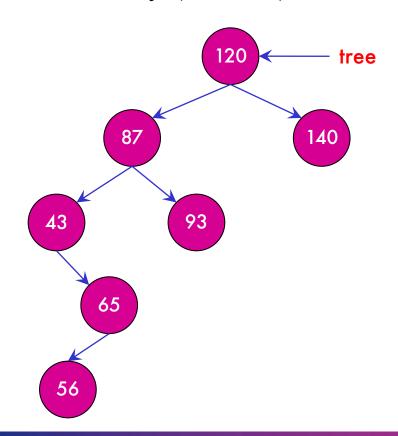


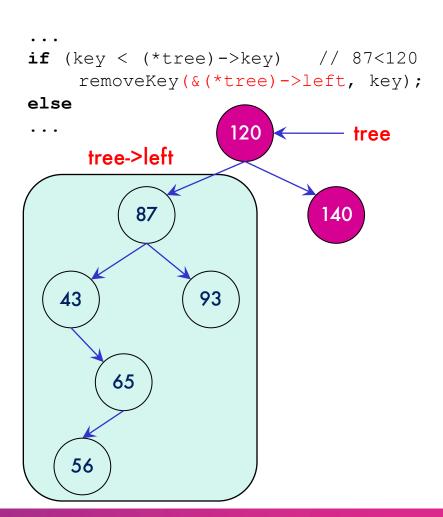
```
else
{
  aux = *tree;
  if (isEmptyTree((*tree)->right))
    *tree = (*tree)->left;
  else if (isEmptyTree((*tree)->left))
    *tree = (*tree)->right;
  else
    replace(&(*tree)->left, &aux);
  free(aux);
}
```



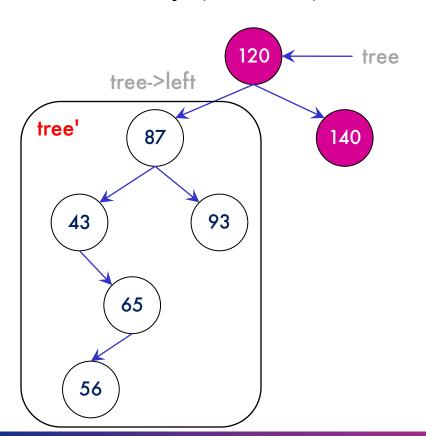
```
else
{
  aux = *tree;
  if (isEmptyTree((*tree)->right))
    *tree = (*tree)->left;
  else if (isEmptyTree((*tree)->left))
    *tree = (*tree)->right;
  else
    replace(&(*tree)->left, &aux);
  free(aux);
}
```

removeKey (tree, 87)



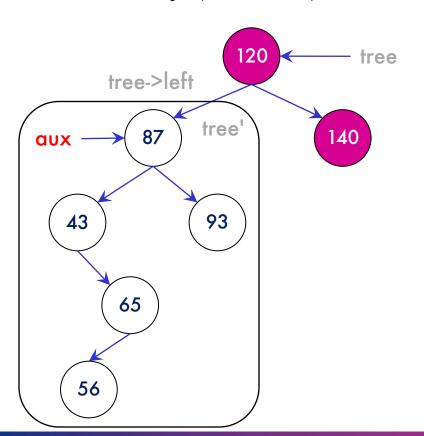


removeKey (tree', 87)



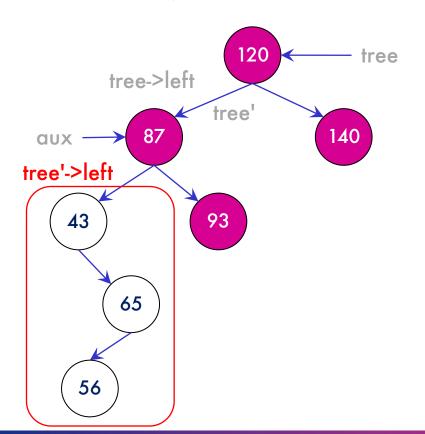
```
else
{
  aux = *tree;
  if (isEmptyTree((*tree)->right))
    *tree = (*tree)->left;
  else if (isEmptyTree((*tree)->left))
    *tree = (*tree)->right;
  else
    replace(&(*tree)->left, &aux);
  free(aux);
}
```

removeKey (tree', 87)



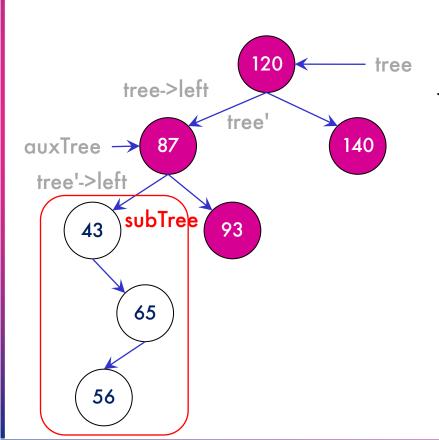
```
else
{
   aux = *tree;
   if (isEmptyTree((*tree)->right))
     *tree = (*tree)->left;
   else if (isEmptyTree((*tree)->left))
     *tree = (*tree)->right;
   else
     replace(&(*tree)->left, &aux);
   free(aux);
}
```

removeKey (tree', 87)



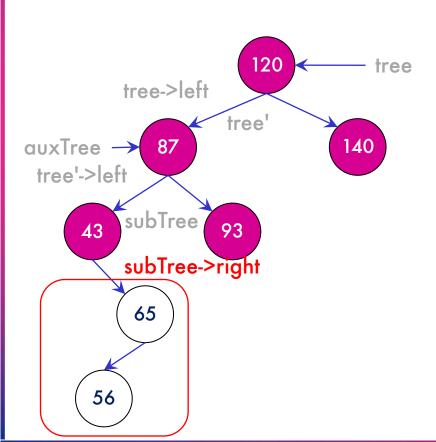
```
else
{
  aux = *tree;
  if (isEmptyTree((*tree)->right))
    *tree = (*tree)->left;
  else if (isEmptyTree((*tree)->left))
    *tree = (*tree)->right;
  else
    replace(&(*tree)->left, &aux);
  free(aux);
}
```

replace (tree", auxTree)

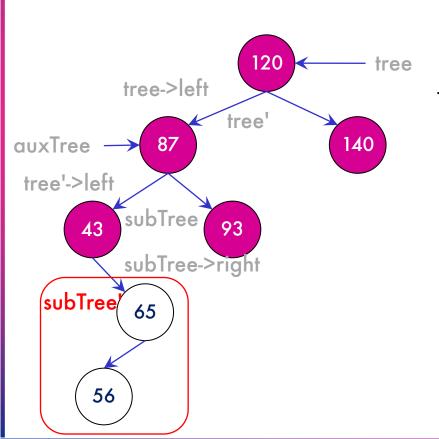


```
void replace(tBST* subTree, tBST* auxTree)
{
   if(!isEmptyTree((*subTree)->right))
      replace(&(*subTree)->right, auxTree);
   else
   {
      (*auxTree)->key = (*subTree)->key;
      *auxTree = *subTree;
      (*subTree) = (*subTree)->left;
   }
}
```

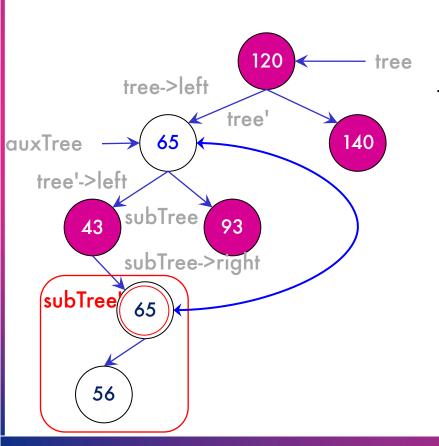
replace (subTree->rigth, auxTree)



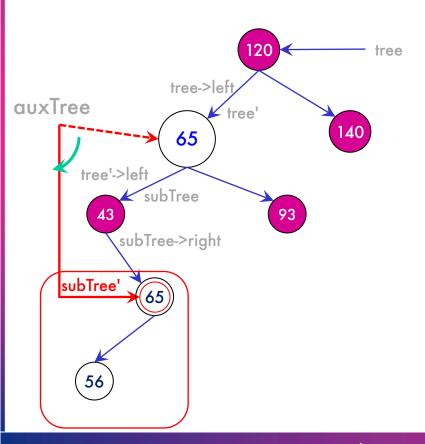
```
void replace(tBST* subTree, tBST* auxTree)
{
  if(!isEmptyTree((*subTree)->right))
    replace(&(*subTree)->right, auxTree);
  else
  {
    (*auxTree)->key = (*subTree)->key;
    *auxTree = *subTree;
    (*subTree) = (*subTree)->left;
  }
}
```



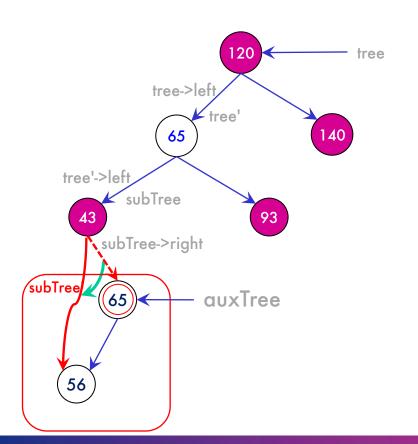
```
void replace(tBST* subTree, tBST* auxTree)
{
   if(!isEmptyTree((*subTree)->right))
      replace(&(*subTree)->right, auxTree);
   else
   {
      (*auxTree)->key = (*subTree)->key;
      *auxTree = *subTree;
      (*subTree) = (*subTree)->left;
   }
}
```



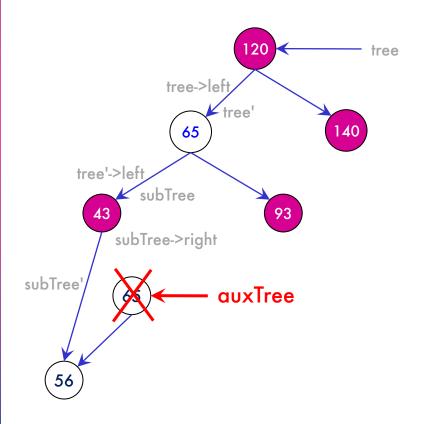
```
void replace(tBST* subTree, tBST* auxTree)
{
   if(!isEmptyTree((*subTree)->right))
      replace(&(*subTree)->right, auxTree);
   else
   {
      (*auxTree)->key = (*subTree)->key;
      *auxTree = *subTree;
      (*subTree) = (*subTree)->left;
   }
}
```



```
void replace(tBST* subTree, tBST* auxTree)
{
  if(!isEmptyTree((*subTree)->right))
    replace(&(*subTree)->right, auxTree);
  else
  {
    (*auxTree)->key = (*subTree)->key;
    *auxTree = *subTree;
    (*subTree) = (*subTree)->left;
  }
}
```



```
void replace(tBST* subTree, tBST* auxTree)
{
  if(!isEmptyTree((*subTree)->right))
    replace(&(*subTree)->right, auxTree);
  else
  {
    (*auxTree)->key = (*subTree)->key;
    *auxTree = *subTree;
    (*subTree) = (*subTree)->left;
  }
}
```



```
else
{
  aux = *tree;
  if (isEmptyTree((*tree)->right))
    *tree = (*tree)->left;
  else if (isEmptyTree((*tree)->left))
    *tree = (*tree)->right;
  else
    replace(&(*tree)->left, &aux);
  free(aux);
}
```

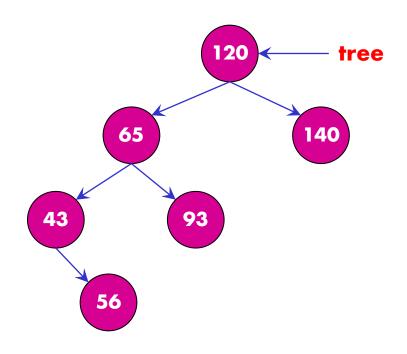


ABB: Ejemplo

• Insertamos: 55 – 23 – 72 – 45 – 87 – 35 – 69 – 58 – 50 – 48

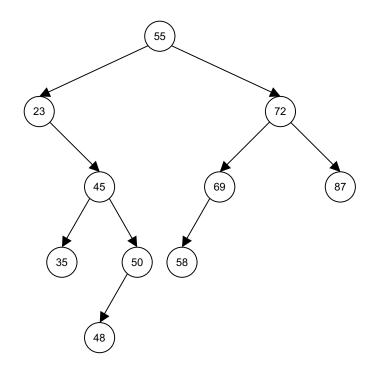


ABB: Ejemplo (II)

Borramos: 55

Borramos: 72

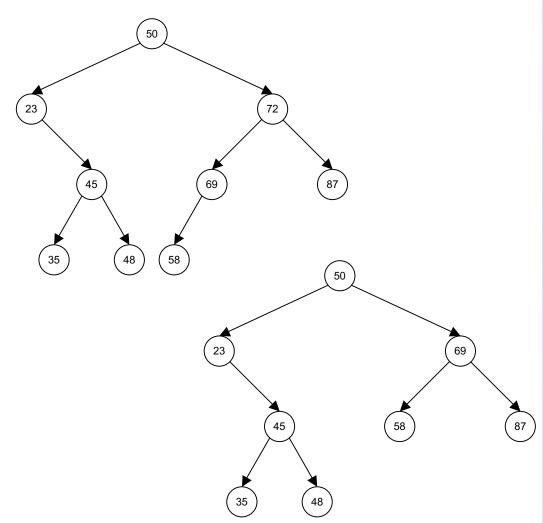
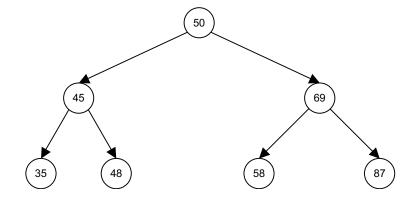


ABB: Ejemplo (III)

Borramos: 23



• Borramos: 35

