ESTRUCTURAS DE DATOS

TIPOS ABSTRACTOS DE DATOS ARBORESCENTES

Árboles binarios de búsqueda

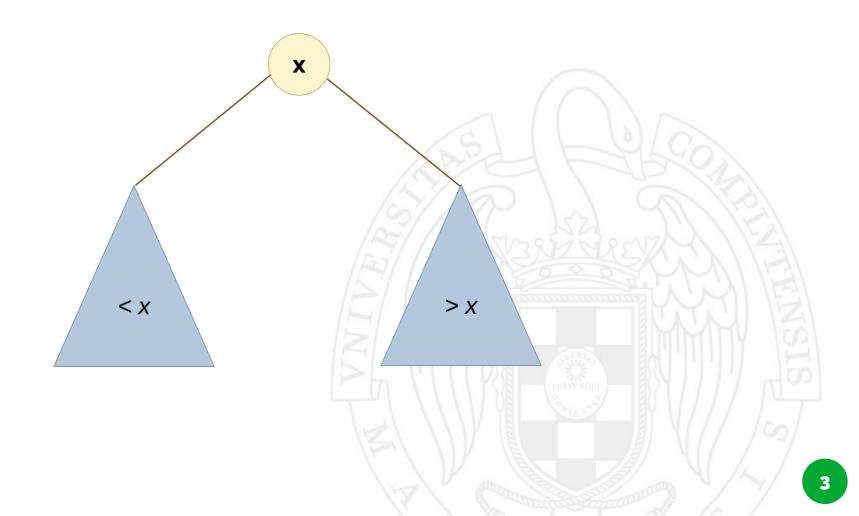
Manuel Montenegro Montes Departamento de Sistemas Informáticos y Computación Facultad de Informática – Universidad Complutense de Madrid

Árboles binarios de búsqueda (ABBs)

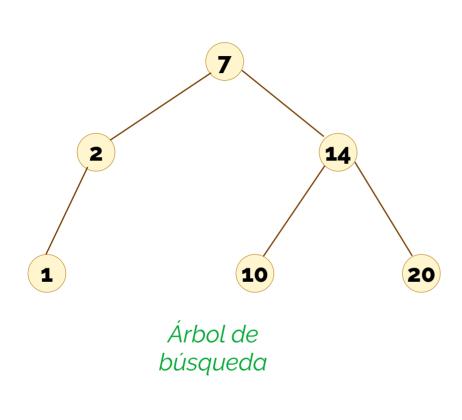
Un árbol binario es de búsqueda si:

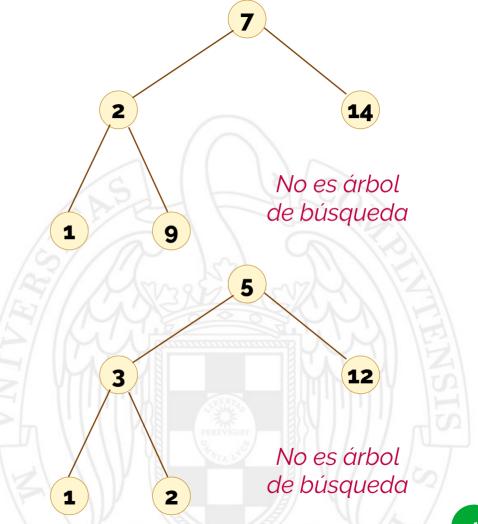
- Es un árbol vacío, o bien,
- Es una hoja, o bien,
- Su raíz es un nodo interno, y además:
 - Todos los elementos de su hijo izquierdo son estrictamente menores que la raíz.
 - Todos los elementos de su hijo derecho son estrictamente mayores que la raíz.
 - Los hijos izquierdo y derecho son árboles de búsqueda.

Árboles binarios de búsqueda



Ejemplos





Representación mediante nodos

```
template <typename T>
struct Node {
 T elem;
 Node *left, *right;
 Node(Node *left, const T &elem, Node *right): left(left), elem(elem), right(right) { }
```

Búsqueda en un ABB

 Queremos implementar una función que determine si un elemento se encuentra en un árbol de búsqueda

bool search(const Node *root, const T &elem);

- La función determina si el elem se encuentra dentro del nodo root o en alguno de sus descendientes.
- Distinguimos cuatro casos.

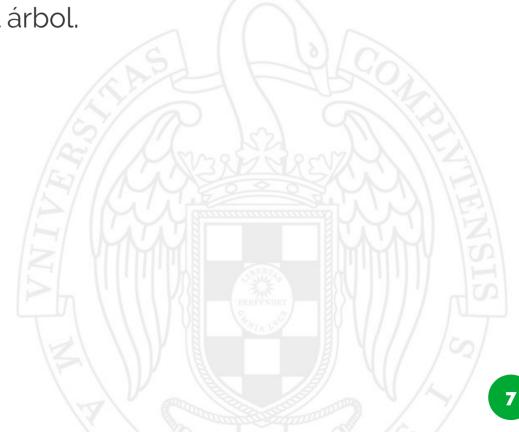


Caso 1: Árbol vacío

```
bool search(const Node *root, const T &elem);
```

- Si root = nullptr, el árbol es vacío.
- En ese caso, elem no pertenece al árbol.
- Devolvemos false.

```
bool search(const Node *root, const T &elem) {
  if (root == nullptr) {
    return false;
  } else { ... }
}
```

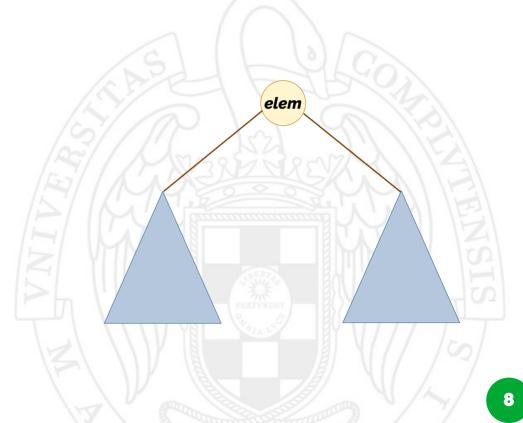


Caso 2: elem == raíz del árbol

bool search(const Node *root, const T &elem);

En este caso, hemos encontrado elem en el árbol. Devolvemos true.

```
bool search(const Node *root, const T &elem) {
  if (root == nullptr) {
    return false;
  } else if (elem == root->elem) {
    return true;
  } else { ... }
}
```

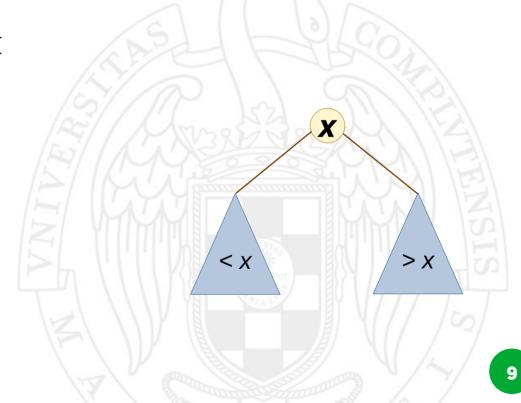


Caso 3: elem < raíz del árbol

bool search(const Node *root, const T &elem);

 Si el elemento a buscar es estrictamente menor que la raíz del árbol, lo buscamos recursivamente en el hijo izquierdo.

```
bool search(const Node *root, const T &elem) {
  if (root == nullptr) {
    return false;
  } else if (elem == root->elem) {
    return true;
  } else if (elem < root->elem) {
    return search(root->left, elem);
  } else { ... }
}
```

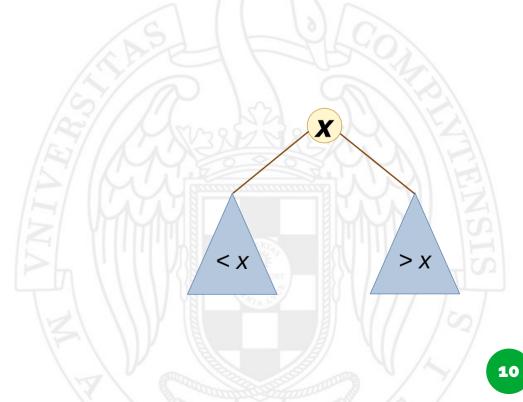


Caso 4: elem > raíz del árbol

bool search(const Node *root, const T &elem);

 Si el elemento a buscar es estrictamente mayor que la raíz del árbol, lo buscamos recursivamente en el hijo derecho.

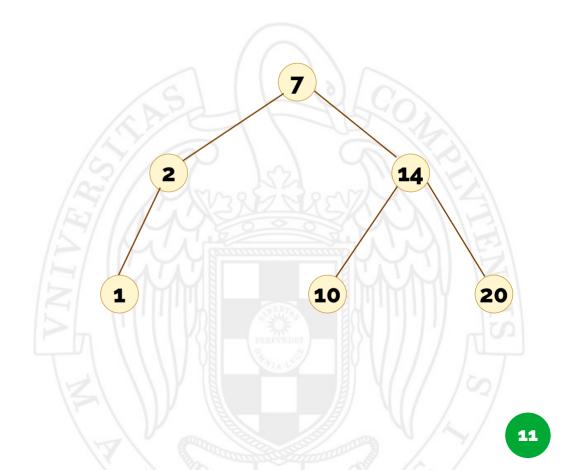
```
bool search(const Node *root, const T &elem) {
  if (root == nullptr) {
    return false;
  } else if (elem == root->elem) {
    return true;
  } else if (elem < root->elem) {
    return search(root->left, elem);
  } else {
    return search(root->right, elem);
  }
}
```



Ejemplo

Buscamos el 10

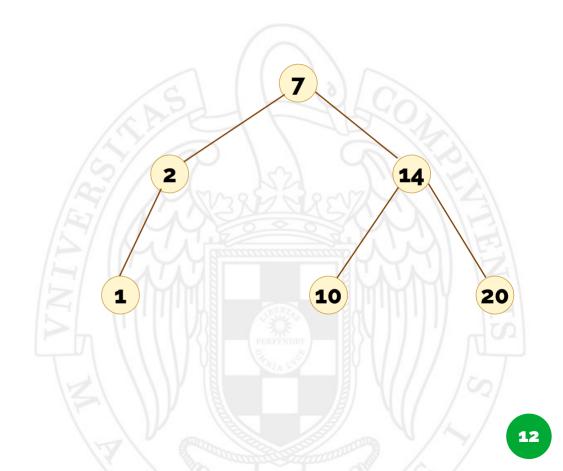
```
bool search(const Node *root, const T &elem) {
  if (root == nullptr) {
    return false;
  } else if (elem == root->elem) {
    return true;
  } else if (elem < root->elem) {
    return search(root->left, elem);
  } else {
    return search(root->right, elem);
  }
}
```



Ejemplo

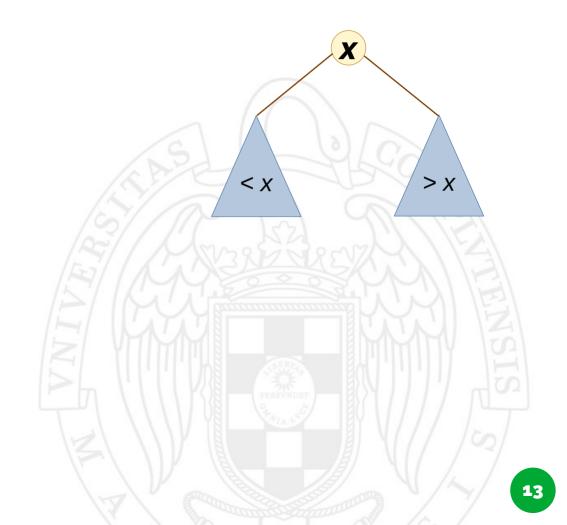
Buscamos el 3

```
bool search(const Node *root, const T &elem) {
  if (root == nullptr) {
    return false;
  } else if (elem == root->elem) {
    return true;
  } else if (elem < root->elem) {
    return search(root->left, elem);
  } else {
    return search(root->right, elem);
  }
}
```



Coste de la función search

```
bool search(const Node *root, const T &elem) {
  if (root == nullptr) {
    return false;
  } else if (elem == root->elem) {
    return true;
  } else if (elem < root->elem) {
    return search(root->left, elem);
  } else {
    return search(root->right, elem);
  }
}
```



Coste de la función search

- En el caso peor, la función search desciende desde la raíz hasta las hojas.
- El coste en tiempo de la función search es lineal con respecto a la altura del árbol.

¿Y con respecto al número de nodos?

Recordatorio

Sea h la altura de un árbol y n su número de nodos.

- Si el árbol es **degenerado**, $h \in O(n)$
- Si el árbol es **equilibrado**, $h \in O(\log n)$
- Si no sabemos nada acerca de si el árbol está equilibrado o no, el caso peor es el árbol degenerado.

Coste de la función search

- Si el árbol es degenerado, el coste de search es O(n), donde n es el número de nodos del árbol.
- Si el árbol está **equilibrado**, el coste de **search** es $O(\log n)$, donde n es el número de nodos del árbol.

