ÁRBOLES BINARIOS DE BÚSQUEDA

Joaquín Fernández-Valdivia
Javier Abad

Dpto. de Ciencias de la Computación e Inteligencia Artificial

Universidad de Granada



Definición de ABB

- Un ABB es un árbol binario en el que, dado un nodo, x:
 - todos los elementos almacenados en el subárbol izquierdo de x son menores (o iguales*) que el elemento almacenado en x,

У

- todos los elementos almacenados en el subárbol derecho de x son mayores que el elemento almacenado en x
- Recursivamente: todas las etiquetas del subárbol izquierdo de un nodo x son menores que el elemento almacenado en x, y las etiquetas del subárbol derecho de un nodo x son mayores que él

*Habitualmente tendremos claves no repetidas



Ejemplos

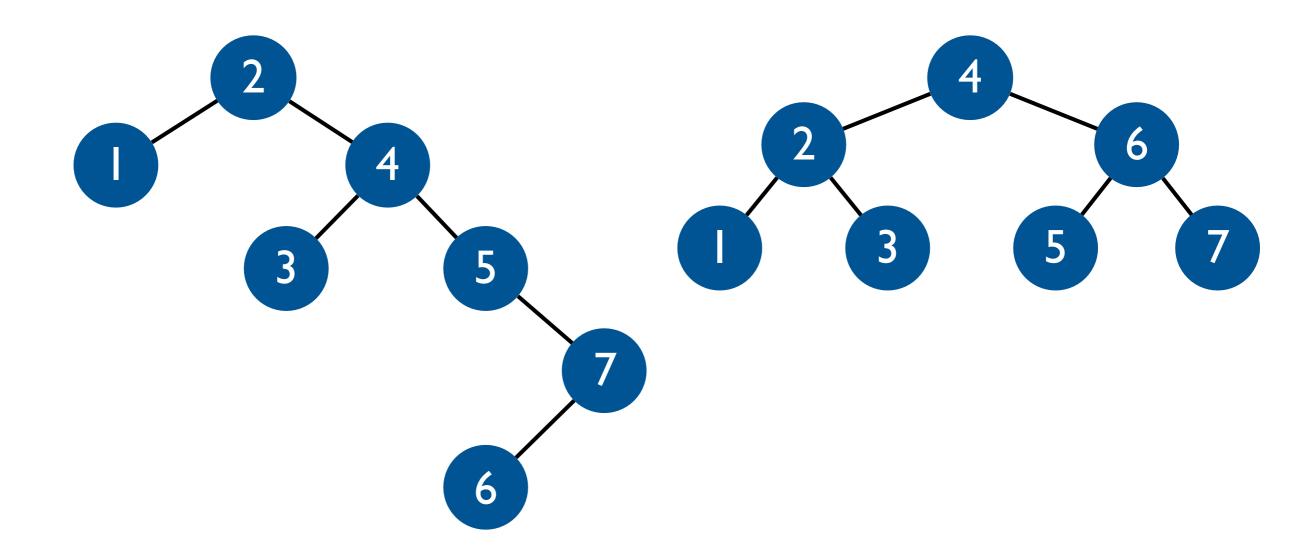


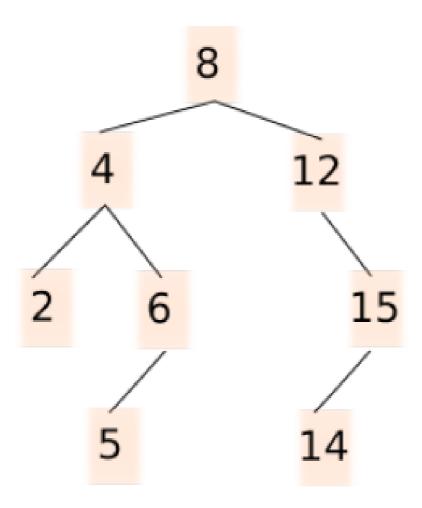


ABB vs APO

 A diferencia del APO, un ABB es un árbol binario que no cumple ninguna condición geométrica y solo cumple una analítica:

• La etiquetas están ordenadas de forma que el elemento situado en un nodo es mayor que todos los elementos que se encuentran en el subárbol izquierdo y menor que los que se encuentran en el subárbol derecho

Ejemplos





• ¿Dónde se localizará el elemento menor en un ABB?



• ¿Dónde se localizará el elemento menor en un ABB?

• ¿Y el mayor?

• ¿Dónde se localizará el elemento menor en un ABB?

• ¿Y el mayor?

• ¿El nodo con el elemento mayor podría tener algún hijo?

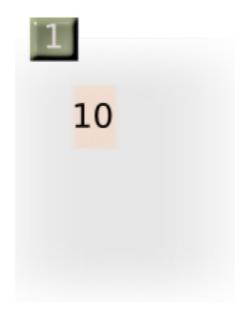
- En un ABB el menor de los elementos será o bien el nodo mas a la izquierda que sea hoja o que como mucho tenga un hijo a la derecha
- De la misma forma el elemento mayor almacenado en un ABB será aquel que se situé más a la derecha teniendo como mucho un hijo a la izquierda o siendo hoja
- En el ABB el mínimo es 2 (el elemento que se encuentra más a la izquierda y que en este caso es hoja)
- Y el mayor elemento es 15 que aunque no es una hoja solamente tiene un hijo a la izquierda

• Ejemplo: construcción de un ABB con las claves

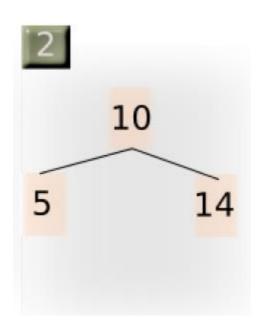
{10,5,14,7,12,3,19,8,6}



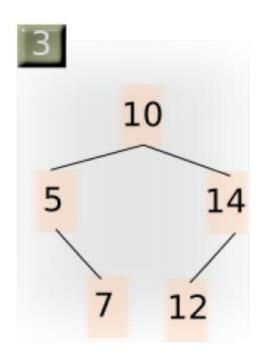
El primer elemento del conjunto de etiquetas, 10, es la raíz.
 Se construye un árbol con un solo nodo



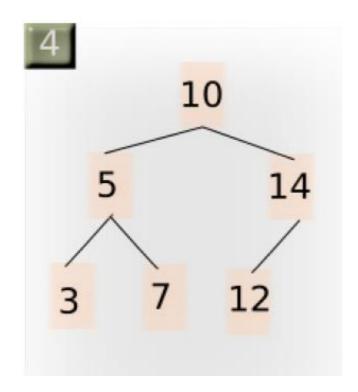
2. A continuación nos dan la etiqueta 5, ya que es menor que 10 esta se coloca como hijo izquierdo de 10, el hijo derecho será 14



3. Para insertar 7 en primer lugar se compara con 10 que es menor, por lo tanto redirigimos nuestro proceso de inserción por el subárbol izquierdo

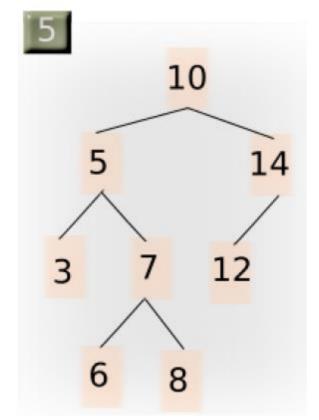


4. Ahora se compara con 5 al ser mayor y 5 no tener hijo a la derecha, el 7 pasa a ser el hijo a la derecha de 5



- 5. Así, para insertar el 6 en el árbol debemos ir nodo por nodo viendo si tirar para la derecha o la izquierda. Los pasos serían:
 - I. $6 < 10 \rightarrow tiramos a la izquierda$
 - II. $6 > 5 \rightarrow \text{tiramos al subárbol derecho}$

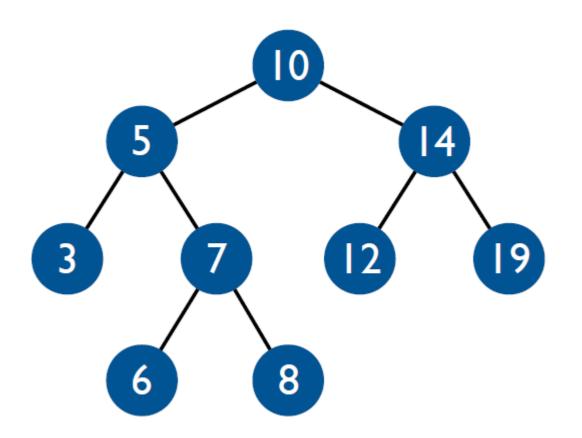
III. 6 < 7 → como no tiene hijo izquierdo, ponemos a 6 como hijo izquierdo</p>



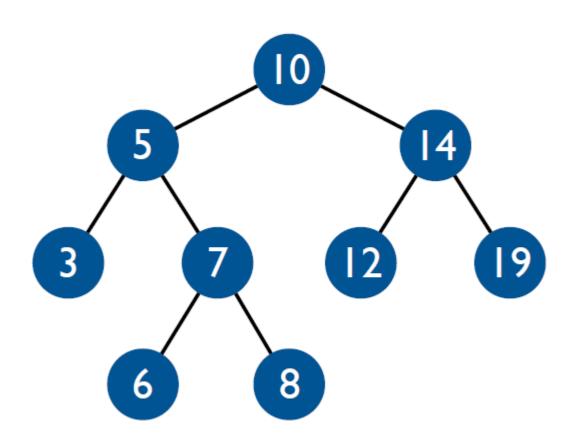
Eficiencia

- En promedio, es decir en un conjunto de búsquedas, la mayoría va a tener una eficiencia de log₂(n)
- Esto es así ya que cada vez que realizamos una comparación, en promedio, no tendremos que comparar con la mitad de los restantes valores
- Pero existe un caso donde la búsqueda de un elemento tiene eficiencia O(n)
- Esta es la situación que ocurre cuando las claves se disponen en una sola rama
- ¿Cuándo se da este caso?

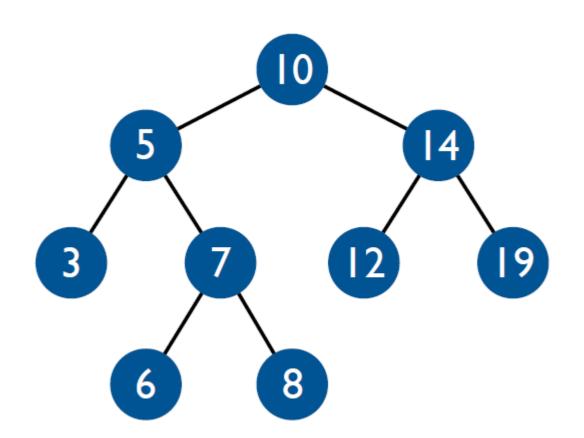
Preorden:



• Preorden: 10, 5, 3, 7, 6, 8, 14, 12, 19

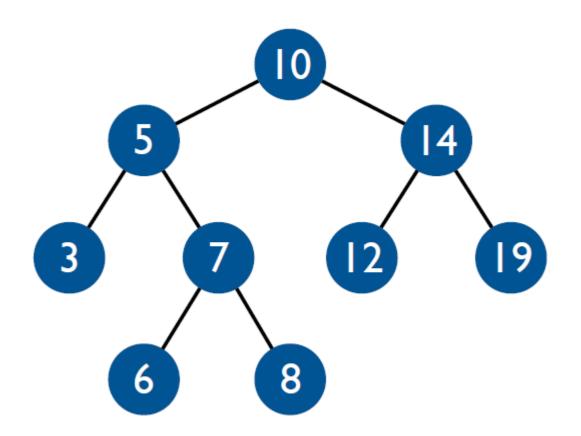


- Preorden: 10, 5, 3, 7, 6, 8, 14, 12, 19
- Postorden:



Preorden: 10, 5, 3, 7, 6, 8, 14, 12, 19

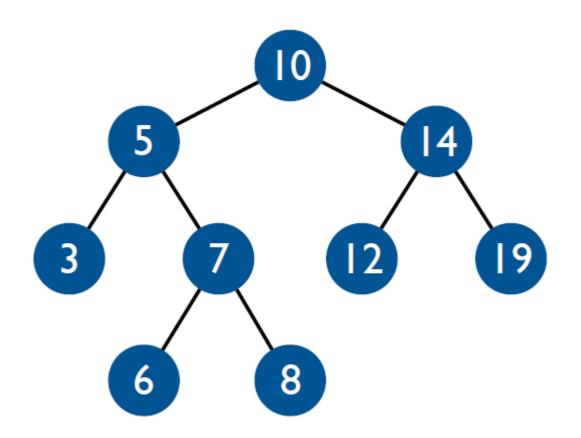
Postorden: 3, 6, 8, 7, 5, 12, 19, 14, 10



Preorden: 10, 5, 3, 7, 6, 8, 14, 12, 19

• Postorden: 3, 6, 8, 7, 5, 12, 19, 14, 10

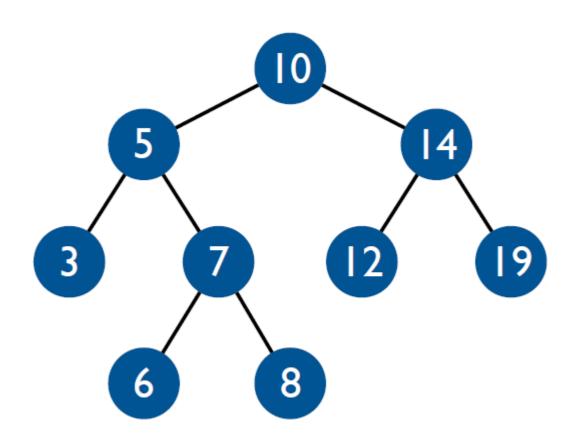
Anchura:



Preorden: 10, 5, 3, 7, 6, 8, 14, 12, 19

Postorden: 3, 6, 8, 7, 5, 12, 19, 14, 10

• Anchura: 10, 5, 14, 3, 7, 12, 19, 6, 8

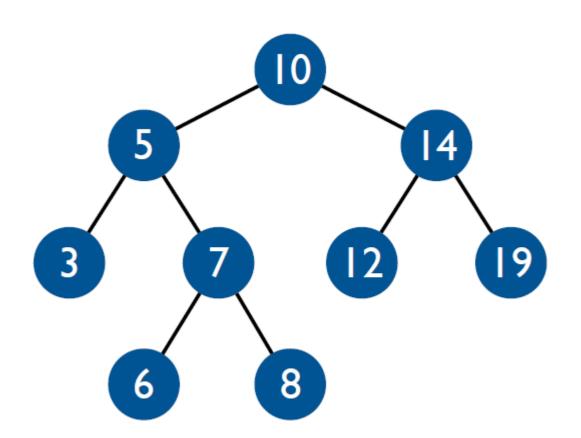


Preorden: 10, 5, 3, 7, 6, 8, 14, 12, 19

Postorden: 3, 6, 8, 7, 5, 12, 19, 14, 10

• Anchura: 10, 5, 14, 3, 7, 12, 19, 6, 8

Inorden:

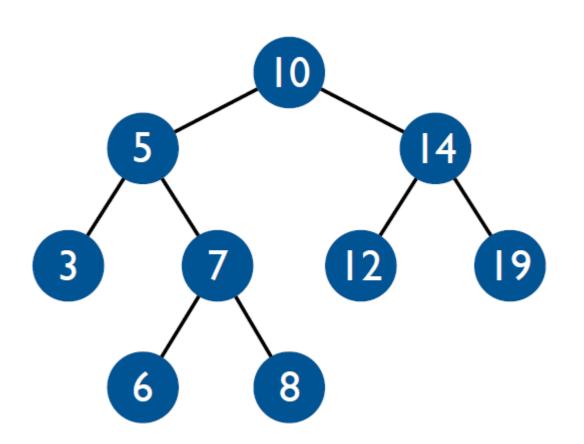


Preorden: 10, 5, 3, 7, 6, 8, 14, 12, 19

Postorden: 3, 6, 8, 7, 5, 12, 19, 14, 10

Anchura: 10, 5, 14, 3, 7, 12, 19, 6, 8

• Inorden: 3, 5, 6, 7, 8, 10, 12, 14, 19

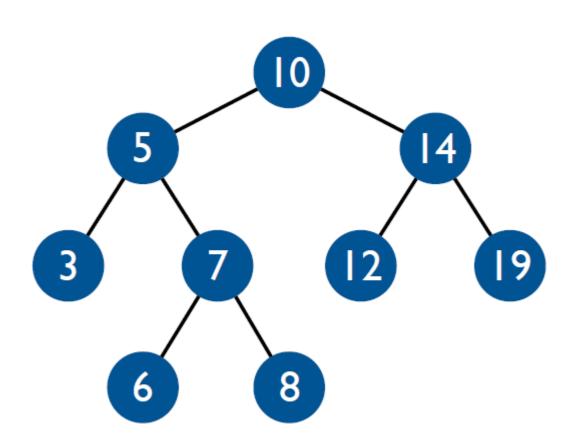


Preorden: 10, 5, 3, 7, 6, 8, 14, 12, 19

Postorden: 3, 6, 8, 7, 5, 12, 19, 14, 10

• Anchura: 10, 5, 14, 3, 7, 12, 19, 6, 8

• Inorden: 3, 5, 6, 7, 8, 10, 12, 14, 19





- El recorrido en inorden de un ABB nos da la lista de nodos ordenada de menor a mayor
- Esta propiedad define un método de ordenación similar al Quicksort, con el nodo raíz jugando un papel similar al del elemento de partición del Quicksort
- En los ABB hay un gasto extra de memoria por los punteros que mantienen la estructura del árbol

- Usar un ABB tiene la ventaja de que el número de datos que se pueden almacenar no está limitado
- Se podría construir un algoritmo de ordenación que consistiera en insertar todos los datos en un ABB y después listar el árbol en inorden
- ¿Qué estructura/s de datos se podría/n implementar como un ABB?

- Usar un ABB tiene la ventaja de que el número de datos que se pueden almacenar no está limitado
- Se podría construir un algoritmo de ordenación que consistiera en insertar todos los datos en un ABB y después listar el árbol en inorden
- ¿Qué estructura/s de datos se podría/n implementar como un ABB?
- Los tipos set y map de la STL están implementados con una variante equilibrada del ABB

https://www.cplusplus.com/reference/set/set/

https://www.cplusplus.com/reference/map/map/

Implementación

- La implementación de un ABB en C++ puede tomar como implementación base el ArbolBinario
- A diferencia de éste tenemos que añadir una función para buscar, insertar y borrar un elemento en el ABB
- Por otro lado el único iterador que nos interesa es el inorden para, dado el ABB, obtener una ordenación de las claves que almacena
- Por lo tanto se puede mantener simplemente la clase nodo del árbol binario y sobrecargar en este el operador ++ para pasar al siguiente nodo en inorden y respecto al operador -igual

```
/**
TDA ABB::ABB, Insertar, Existe, Borrar, begin, end, ~ABB.
```

El TDA ABB modela un Arbol Binario de Búsqueda.
Es un árbol binario etiquetado con datos del tipo
Tbase, entre los que existe un orden lineal
(modelado mediante operator<). Para todo nodo se
cumple que las etiquetas de los nodos a su izqda
son menores estrictos que la suya, y que las
etiquetas de los nodos a su drcha son mayores o
iguales que la suya.

Requisitos para el tipo instanciador Tbase:

```
Tbase debe tener definidas las siguientes
  operaciones:

- Tbase & operator=(const Tbase & e);
- bool operator!=(const Tbase & e);
- bool operator==(const Tbase & e);
- bool operator<(const Tbase & e);</pre>
- bool operator<(const Tbase & e);
```

Son objetos mutables.

Residen en memoria dinámica.

*/

```
template <class Tbase>
class ABB {
public:
  ABB();
  /**
     Constructor por defecto.
     @doc
     Crea un Arbol Binario de Búsqueda vacío.
  */
  ABB(const ABB<Tbase> & a);
  /**
     Constructor de copia.
     Oparam a: Arbol que se copia.
     @doc
     Crea un Arbol Binario de Búsqueda duplicado de a.
  */
```

```
ABB(const Tbase & e);
/**
   Constructor primitivo.
   @param e: Elemento a insertar.
   @doc
   Crea un Arbol Binario de Búsqueda con un sólo
   nodo, que se etiqueta con el valor "e".
*/
bool Existe(const Tbase & e) const;
/**
   Informa de la existencia de un elemento en el ABB.
   Oparam e: elemento que se busca.
   Oreturn true, si el elemento e está en el árbol.
           false, en otro caso.
 */
```

```
void Insertar(const Tbase & e);
/**
   Inserta un elemento en el árbol.
   @param e: Elemento que se inserta.
   @doc
   Añade al ABB un nuevo nodo etiquetado con e.
*/
void Borrar(const Tbase & e);
/**
   Elimina un elemento.
   @param e: Elemento a eliminar.
   @doc
   Si existen uno o más nodos en el receptor con la
   etiqueta e, elimina uno de ellos.
*/
```

6

```
iterator begin();
   Posición de inicio del recorrido.
   Oreturn Posición de inicio del recorrido.
*/
iterator end();
/**
   Posición final del recorrido.
   Oreturn Posición final del recorrido.
*/
iterator begin() const;
/**
   Posición de inicio del recorrido.
   Oreturn Posición de inicio del recorrido.
*/
```

```
iterator end() const;
/**
   Posición final del recorrido.
   @return Posición final del recorrido.
*/

~ABB();
/**
   Destructor.
*/
```

Ejemplo de uso del TDA ABB

/**

Ejemplo de uso del TDA ABB

```
int main()
{
 ABB<int> abb;
  cout << "Introduce un entero (<0 para terminar): ";</pre>
  int e;
  cin >> e;
  while (e > 0)
      abb.Insertar(e);
      cout << "Introduce un entero (<0 para terminar): ";</pre>
    cin >> e;
    }
  ABB<int>::iterator i = abb.begin();
  while (i != abb.end())
    {
      cout << *i << ", ";
      ++i;
    }
  cout << endl;</pre>
```

Ejemplo de uso del TDA ABB

```
cout << "Buscando datos" << endl;</pre>
 cout << "Introduce un entero (<0 para terminar): ";</pre>
 cin >> e;
 while (e > 0)
    {
      if (abb.Buscar(e))
        cout << e << " está en el ABB" << endl;
      else
        cout << e << " NO está en el ABB" << endl;
      cout << "Introduce un entero (<0 para terminar): ";</pre>
      cin >> e;
  cout << "Borrando elementos del ABB:" << endl;</pre>
  cout << "Introduce un entero (<0 para terminar): ";</pre>
  cin >> e;
 while (e > 0)
    {
      abb.Borrar(e);
      cout << abb;</pre>
      cout << "Introduce un entero (<0 para terminar): ";</pre>
      cin >> e;
    }
  return 0;
}
```

TDA ABB: Representación

```
template <class Tbase>
class ABB{
  class iterator {
  private:
    ArbolBinario<Tbase>::iterator
                                         eliterador;
private:
  ArbolBinario<Tbase> arbolb;
  void borrar_nodo(ArbolBinario<Tbase>::Nodo n);
  /**
     Elimina un nodo del árbol.
     @param n: Nodo a eliminar. n != NODO_NULO.
     @doc
     Elimina n del árbol receptor.
  */
};
```

TDA ABB: Representación

/*

Función de abstracción:

Cada objeto del tipo rep $r = \{arbolb\}$ representa al objeto abstracto arbolb.

Invariante de representación:

Para cada nodo n de r.arbolb se cumple:

- arbolb.Etiqueta(n) > arbolb.Etiqueta(m), con m un nodo a la izqda de n.
- arbolb.Etiqueta(n) <= arbolb.Etiqueta(m), con m un nodo a la drcha de n.

*/

TDA ABB: Constructores

```
template <class Tbase>
inline ABB<Tbase>::ABB()

template <class Tbase>
inline ABB<Tbase>::ABB(const ABB<Tbase> & a)
: arbolb(a.arbolb)

{
}

template <class Tbase>
inline ABB<Tbase>::ABB(const Tbase & e)
: arbolb(e)
{
}
```

TDA ABB: Existe

```
template <class Tbase>
bool ABB<Tbase>::Existe(const Tbase & e) const
  if (arbolb.Nulo())
    return false;
  ArbolBinario<Tbase>::Nodo n = arbolb.Raiz();
  bool encontrado = false;
  while (!encontrado &&
              (n != ArbolBinario < Tbase >:: NODO_NULO))
    {
      if (e == arbolb.Etiqueta(n))
        encontrado = true;
      else if (e < arbolb.Etiqueta(n))
        n = arbolb.HijoIzqda(n);
      else
        n = arbolb.HijoDrcha(n);
  return encontrado;
```

TDA ABB: Insertar

```
template <class Tbase>
void ABB<Tbase>::Insertar(const Tbase & e)
{
  if (arbolb.Nulo())
    {
      arbolb = ArbolBinario<Tbase>(e);
      return;
    }
  // Buscar la posición en la que insertar:
  // será un hijo de n
  ArbolBinario < Tbase >:: Nodo n = arbolb.Raiz();
  bool posicionEncontrada = false;
  while (!posicionEncontrada)
      if (e < arbolb.Etiqueta(n))</pre>
          if (arbolb.HijoIzqda(n) !=
                      ArbolBinario < Tbase >:: NODO_NULO)
            n = arbolb.HijoIzqda(n);
          else
            posicionEncontrada = true;
      else
```

TDA ABB: Borrar

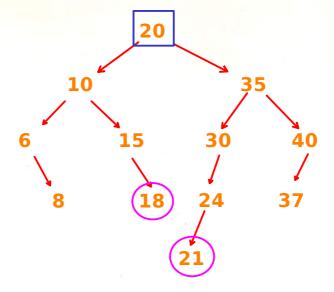
```
template <class Tbase>
void ABB<Tbase>::Borrar(const Tbase & e)
  if (arbolb.Nulo())
    return;
  // Comprobar que la etiqueta "e" está en el árbol
  const ArbolBinario < Tbase > :: Nodo NODO_NULO =
    ArbolBinario<Tbase>::NODO_NULO;
  ArbolBinario < Tbase >:: Nodo n = arbolb.Raiz();
  bool encontrado = false;
  while (!encontrado && (n != NODO_NULO))
      if (e == arbolb.Etiqueta(n))
        encontrado = true;
      else if (e < arbolb.Etiqueta(n))</pre>
        n = arbolb.HijoIzqda(n);
      else
        n = arbolb.HijoDrcha(n);
  if (!encontrado)
    return;
  else
   borrar_nodo(n);
```

```
template <class Tbase>
void ABB<Tbase>::borrar_nodo(ArbolBinario<Tbase>::Nodo n)
{
  const ArbolBinario<Tbase>::Nodo NODO_NULO =
    ArbolBinario < Tbase >:: NODO_NULO;
  if (arbolb.HijoIzqda(n) == NODO_NULO)
    if (arbolb.HijoDrcha(n) == NODO_NULO)
          // Primer caso: el nodo es una hoja
        ArbolBinario < Tbase > :: Nodo padre =
                                   arbolb.Padre(n);
        // Subcaso: el árbol sólo tiene un nodo
        if (padre == NODO_NULO)
          arbolb = ArbolBinario < Tbase > ();
        else if (n == arbolb.HijoIzqda(padre))
          {
            ArbolBinario<Tbase> a;
            arbolb.PodarHijoIzqda(padre, a);
10
          7
        else
            ArbolBinario<Tbase> a:
            arbolb.PodarHijoDrcha(padre, a);
```

```
// Segundo caso: El nodo sólo tiene
else
          un hijo a la drcha
    ArbolBinario<Tbase>::Nodo padre =
                           arbolb.Padre(n);
    if (padre != NODO_NULO)
      {
        ArbolBinario < Tbase > a;
        arbolb.PodarHijoDrcha(n, a);
        if (n == arbolb.HijoIzqda(padre))
          arbolb.InsertarHijoIzqda(padre, a);
        else
          arbolb.InsertarHijoDrcha(padre, a);
      }
    else
      arbolb.AsignarSubarbol(arbolb,
                           arbolb.HijoDrcha(n));
```

```
else // (arbolb.HijoIzqda(n) != NODO_NULO)
  if (arbolb.HijoDrcha(n) == NODO_NULO)
    { // Tercer caso: El nodo sólo tiene un
      // hijo a la izqda
      ArbolBinario<Tbase>::Nodo padre =
                               arbolb.Padre(n);
      if (padre != NODO_NULO)
          ArbolBinario < Tbase > a;
          arbolb.PodarHijoIzqda(n, a);
          if (n == arbolb.Hijolzqda(padre))
            arbolb.InsertarHijoIzqda(padre, a);
          else
            arbolb.InsertarHijoDrcha(padre, a);
      else
        arbolb.AsignarSubarbol(arbolb,
                            arbolb.HijoIzqda(n));
    }
```

```
else // Cuarto caso: el nodo tiene dos hijos
{
    ArbolBinario<Tbase>::Nodo mhi;
    // Buscar el mayor hijo a la izqda
    mhi = arbolb.HijoIzqda(n);
    while (arbolb.HijoDrcha(mhi) != NODO_NULO)
        mhi = arbolb.HijoDrcha(mhi);
    arbolb.Etiqueta(n) = arbolb.Etiqueta(mhi);
    borrar_nodo(mhi);
}
```



TDA ABB: Iterador

```
template <class Tbase>
inline ABB<Tbase>::iterator::iterator()
template <class Tbase>
inline ABB<Tbase>::iterator::iterator(
                    ArbolBinario < Tbase > :: Nodo n)
  : eliterador(n)
template <class Tbase>
inline ABB<Tbase>::iterator::iterator(
            ArbolBinario < Tbase > :: iterator
  : eliterador(it)
template <class Tbase>
inline bool ABB<Tbase>::iterator::operator!=(
                    const ABB<Tbase>::iterator & it)
{
 return eliterador != it.eliterador;
}
```

ABB

TDA ABB: Iterador

```
template <class Tbase>
inline bool ABB<Tbase>::iterator::operator==(
                  const ABB<Tbase>::iterator & it)
{
  return eliterador == it.eliterador;
}
template <class Tbase>
inline Tbase ABB<Tbase>::iterator::operator*()
{
  return *eliterador;
}
template <class Tbase>
inline ABB<Tbase>::iterator
               ABB<Tbase>::iterator::operator++()
 return ++eliterador;
template <class Tbase>
ABB<Tbase>::iterator ABB<Tbase>::begin()
{
  return iterator(arbolb.beginInOrden());
```

TDA ABB: Iterador

```
template <class Tbase>
ABB<Tbase>::iterator ABB<Tbase>::begin() const
{
 return iterator(arbolb.beginInOrden());
template <class Tbase>
ABB<Tbase>::iterator ABB<Tbase>::end()
  return iterator(arbolb.endInOrden());
template <class Tbase>
ABB<Tbase>::iterator ABB<Tbase>::end() const
{
  return iterator(arbolb.endInOrden());
template <class Tbase>
ABB<Tbase>::~ABB()
{
}
```