# Estructuras de Datos no Lineales 1.1. Árboles binarios

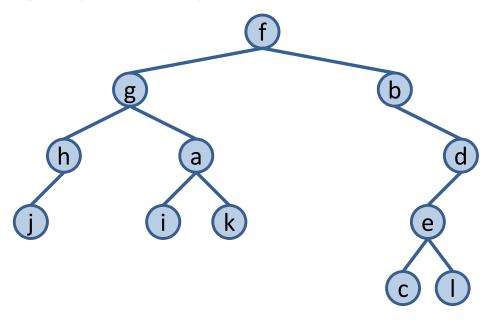
José Fidel Argudo Argudo José Antonio Alonso de la Huerta Mª Teresa García Horcajadas



## TAD Árbol binario

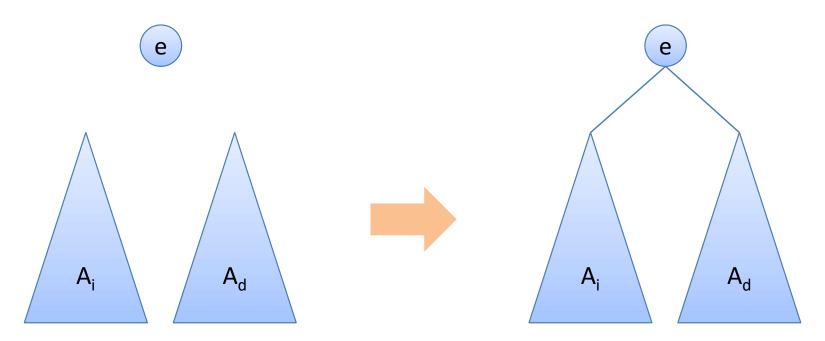
#### **Definición:**

Un árbol binario se define como un árbol cuyos nodos son, a lo sumo, de grado 2, es decir, tienen 0, 1 ó 2 hijos. Éstos se llaman hijo izquierdo e hijo derecho.



#### **Operaciones:**

- Construcción
- Inserción
- Eliminación
- Recuperación
- Modificación
- Acceso
- Destrucción



Construcción a partir de los componentes de un árbol binario (un nodo y dos subárboles):

Abin(); // Árbol vacío. void insertarRaiz(const T& e); void insertarIzqdo (Abin& Ai); void insertarDrcho(Abin& Ad);

A<sub>1</sub> C

Abin  $A_1$ ;  $A_1$ .insertarRaiz('c');

A<sub>1</sub> A<sub>2</sub>

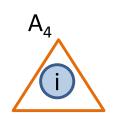
Abin  $A_2$ ;  $A_2$ .insertarRaiz('l');

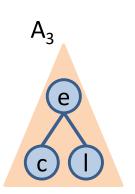
A<sub>3</sub>

e
A<sub>1</sub>

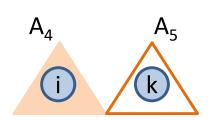
C
I

Abin  $A_3$ ;  $A_3$ .insertarRaiz('e');  $A_3$ .insertarIzqdo( $A_1$ );  $A_3$ .insertarDrcho( $A_2$ );



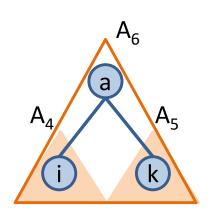


Abin  $A_4$ ;  $A_4$ .insertarRaiz('i');

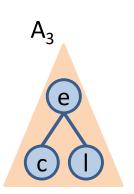


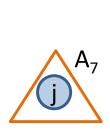
 $A_3$ 

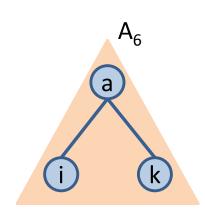
Abin A<sub>5</sub>; A<sub>5</sub>.insertarRaiz('k');

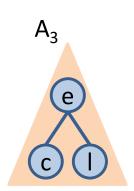


Abin A<sub>6</sub>; A<sub>6</sub>.insertarRaiz('a');  $A_6$ .insertarIzqdo( $A_4$ );  $A_6$ .insertarDrcho( $A_5$ );

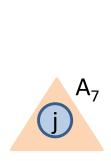


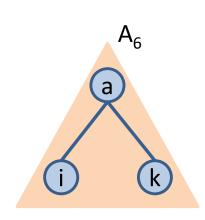




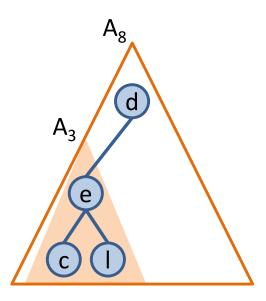


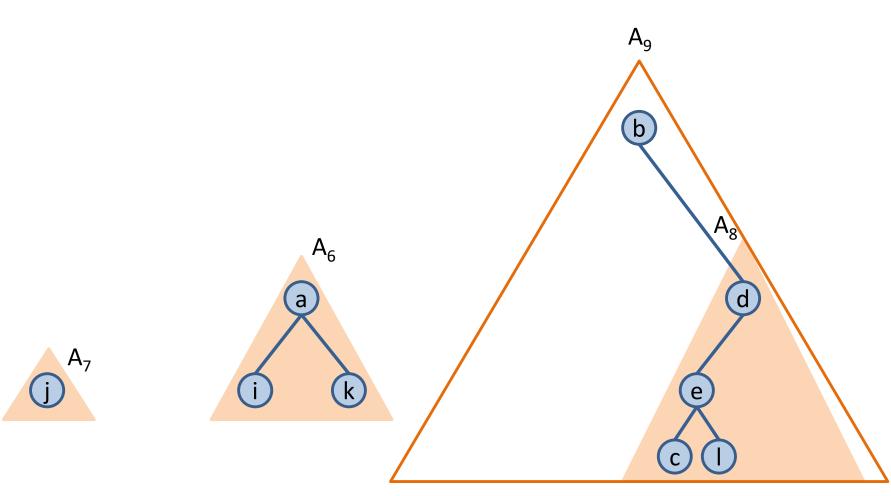
Abin  $A_7$ ; A<sub>7</sub>.insertarRaiz('j');



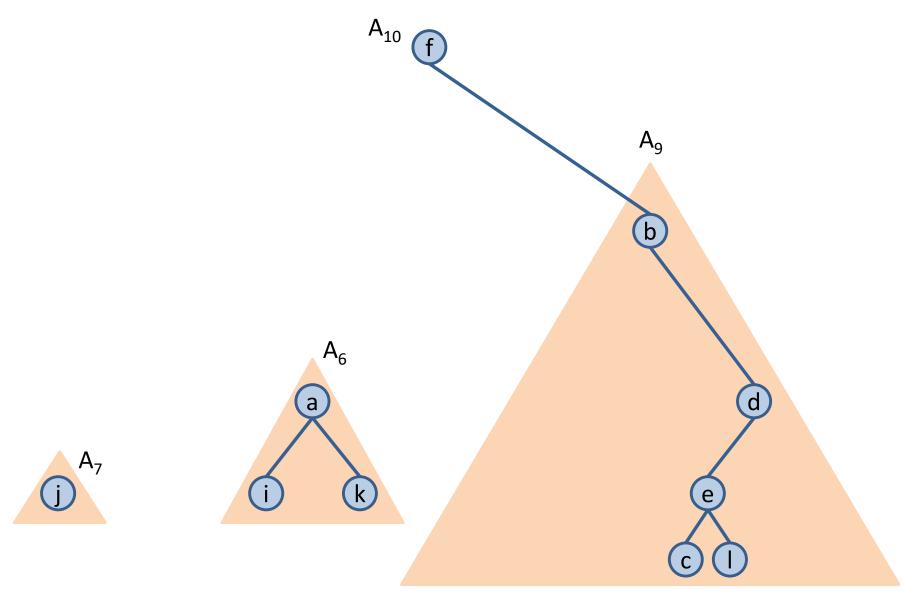


Abin A<sub>8</sub>; A<sub>8</sub>.insertarRaiz('d');  $A_8$ .insertarIzqdo( $A_3$ );

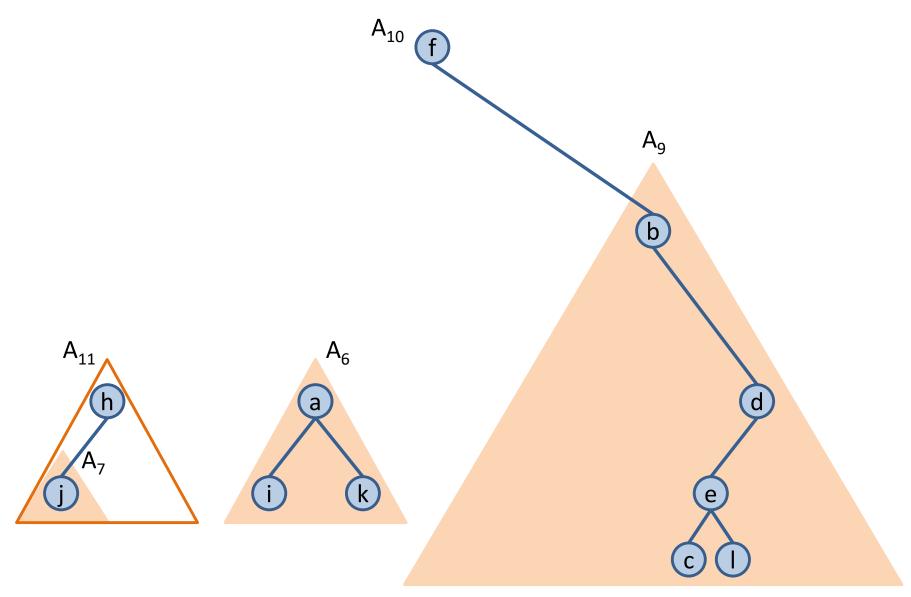




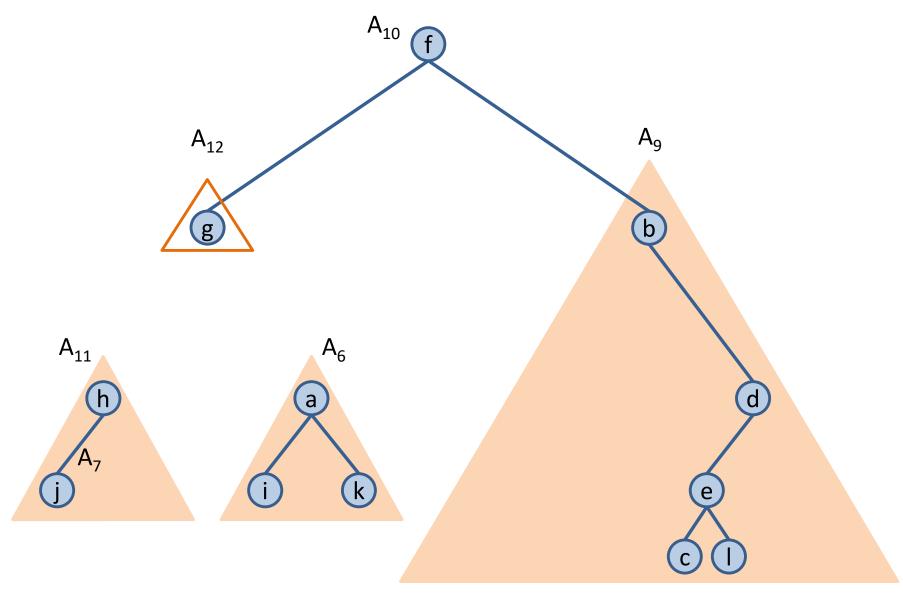
Abin A<sub>9</sub>; A<sub>9</sub>.insertarRaiz('b'); A<sub>9</sub>.insertarDrcho(A<sub>8</sub>);



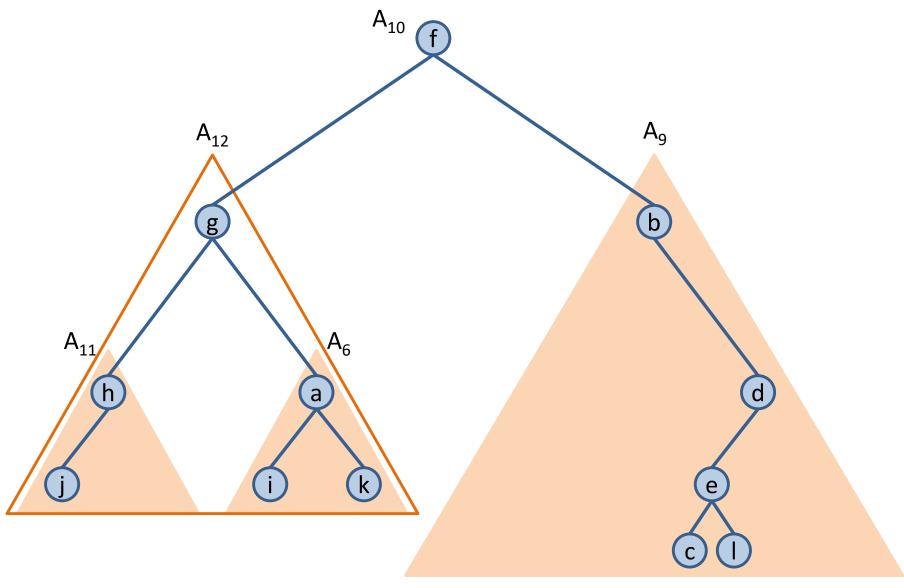
Abin A<sub>10</sub>; A<sub>10</sub>.insertarRaiz('f');  $A_{10}$ .insertarDrcho( $A_9$ );



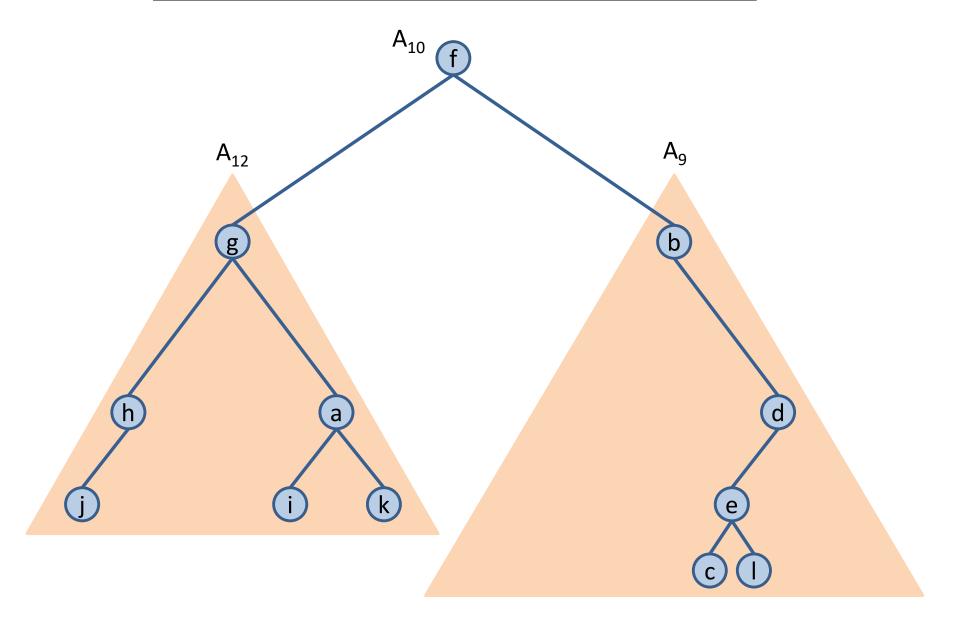
Abin A<sub>11</sub>; A<sub>11</sub>.insertarRaiz('h');  $A_{11}$ .insertarIzqdo( $A_7$ );

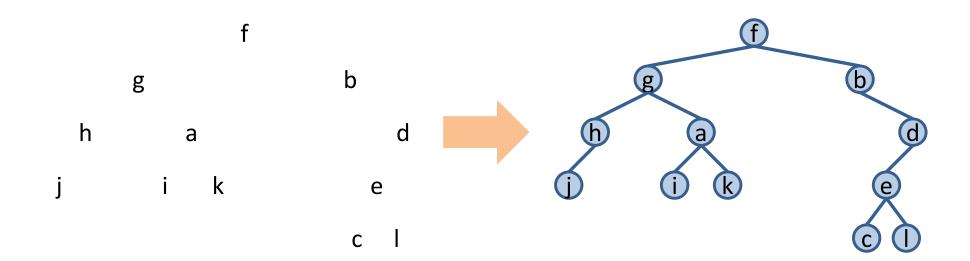


Abin  $A_{12}$ ;  $A_{12}$ .insertarRaiz('g');  $A_{10}$ .insertarIzqdo( $A_{12}$ );



 $A_{12}$ .insertarIzqdo( $A_{11}$ );  $A_{12}$ .insertarDrcho( $A_6$ );

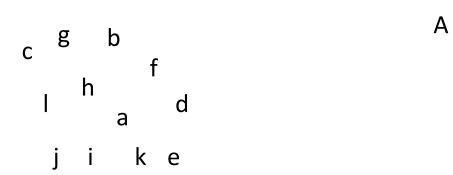




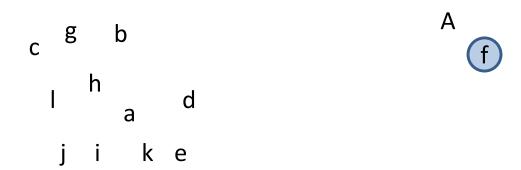
#### Construcción añadiendo los nodos uno a uno desde la raíz hacia las hojas:

Abin(); // Árbol vacío.
void insertarRaiz(const T& e);
void insertarHijoIzqdo(nodo n, const T& e);
void insertarHijoDrcho(nodo n, const T& e);

Creación del árbol binario A como un contenedor vacío.



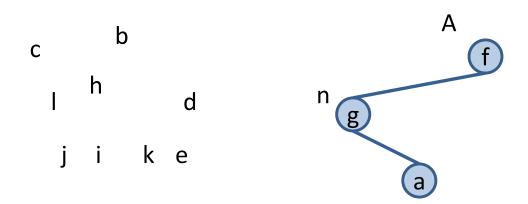
Abin A;



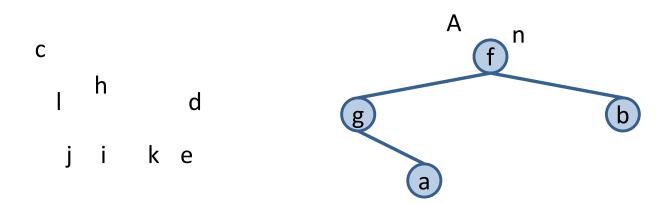
A.insertarRaiz('f');



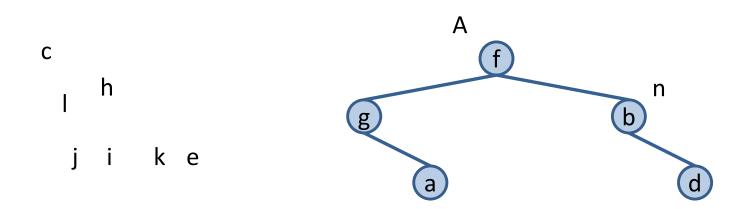
A.insertarHijolzqdo(n, 'g');



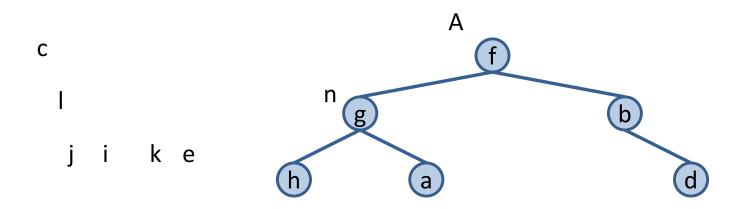
A.insertarHijoDrcho(n, 'a');



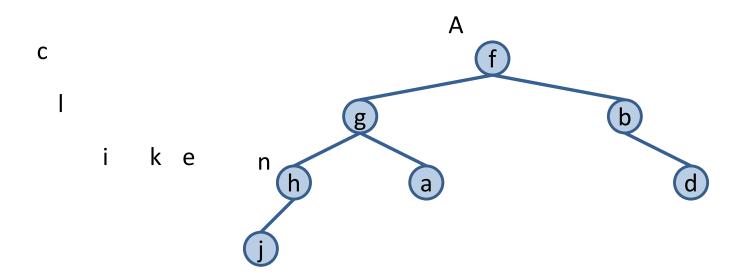
A.insertarHijoDrcho(n, 'b');



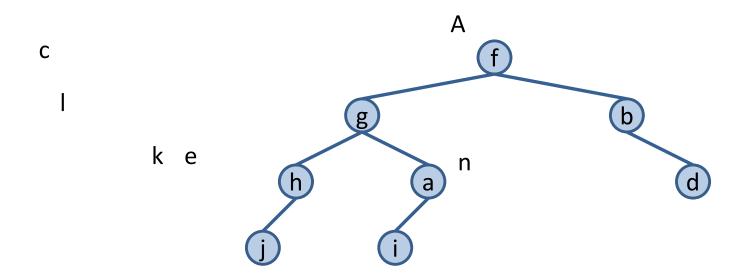
A.insertarHijoDrcho(n, 'd');



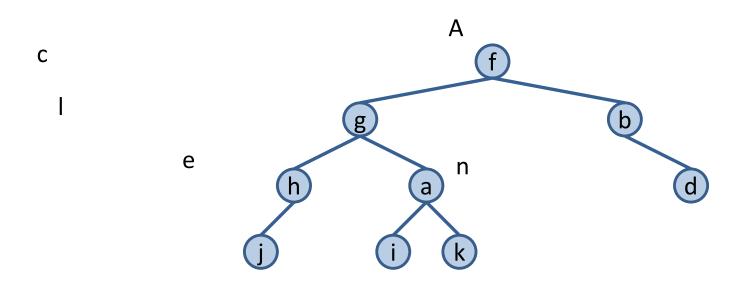
A.insertarHijoIzqdo(n, 'h');



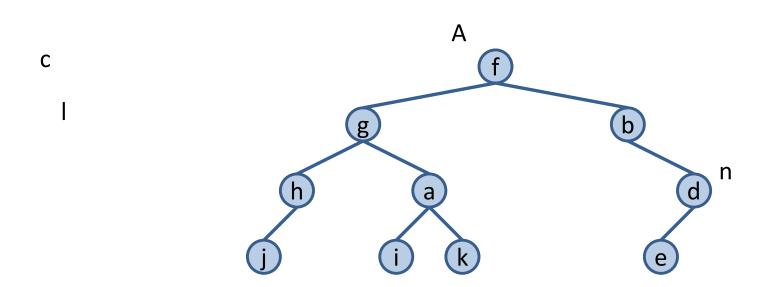
A.insertarHijoIzqdo(n, 'j');



A.insertarHijoIzqdo(n, 'i');

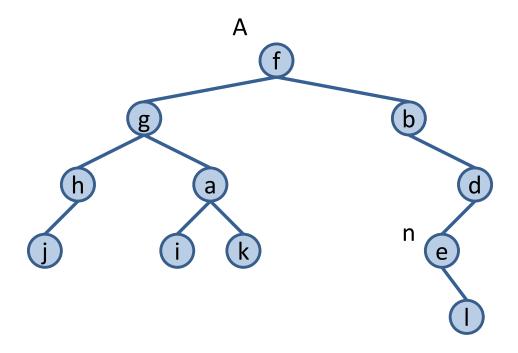


A.insertarHijoDrcho(n, 'k');

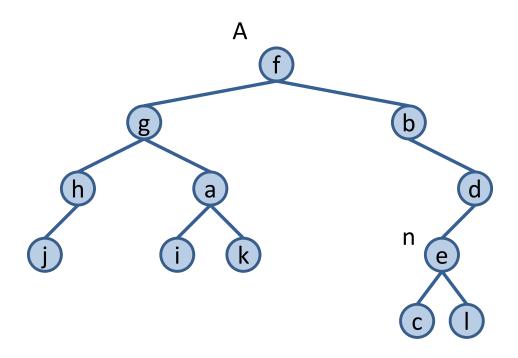


A.insertarHijolzqdo(n, 'e');

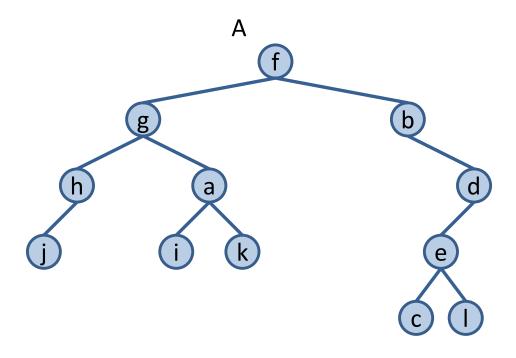
C



A.insertarHijoDrcho(n, 'l');



A.insertarHijoIzqdo(n, 'c');



#### Especificación de operaciones:

#### Abin ()

<u>Post</u>: Crea y devuelve un árbol vacío.

#### void insertarRaiz (const T& e)

Pre: El árbol está vacío.

<u>Post</u>: Inserta el nodo raíz cuyo contenido será *e*.

#### void insertarHijoIzqdo (nodo n, const T& e)

<u>Pre</u>: *n* es un nodo del árbol que no tiene hijo izquierdo.

Post: Inserta el elemento *e* como hijo izquierdo del nodo *n*.

#### void insertarHijoDrcho (nodo n, const T& e)

<u>Pre</u>: *n* es un nodo del árbol que no tiene hijo derecho.

Post: Inserta el elemento e como hijo derecho del nodo n.

#### void eliminarHijoIzqdo (nodo n)

Pre: *n* es un nodo del árbol.

Existe hijoIzqdoB(n) y es una hoja.

No podemos eliminar un nodo que no es una hoja, es decir, que no tiene nodo hijo derecho, izquierdo ó ambos.

Si no hacemos eso, nos estamos saltando la Especificación del TAD cosa que no puede ser.

<u>Post</u>: Destruye el hijo izquierdo del nodo *n*.

#### void eliminarHijoDrcho (nodo n)

Pre: *n* es un nodo del árbol.

Existe *hijoDrchoB(n)* y es una hoja.

<u>Post</u>: Destruye el hijo derecho del nodo *n*.

#### void eliminarRaiz ()

Pre: El árbol no está vacío y raiz() es una hoja.

Post: Destruye el nodo raíz. El árbol queda vacío

#### bool arbolVacio () const

Post: Devuelve true si el árbol está vacío y false en caso contrario.

const T& elemento(nodo n) const

T& elemento(nodo n)

<u>Pre</u>: *n* es un nodo del árbol.

<u>Post</u>: Devuelve el elemento del nodo *n*.

#### nodo raíz () const

<u>Post</u>: Devuelve el nodo raíz del árbol. Si el árbol está vacío, devuelve *NODO\_NULO*.

#### nodo padre (nodo n) const

Pre: *n* es un nodo del árbol.

<u>Post</u>: Devuelve el padre del nodo *n*. Si *n* es el nodo raíz, devuelve *NODO\_NULO*.

#### nodo hijolzqdo (nodo n) const

Pre: n es un nodo del árbol.

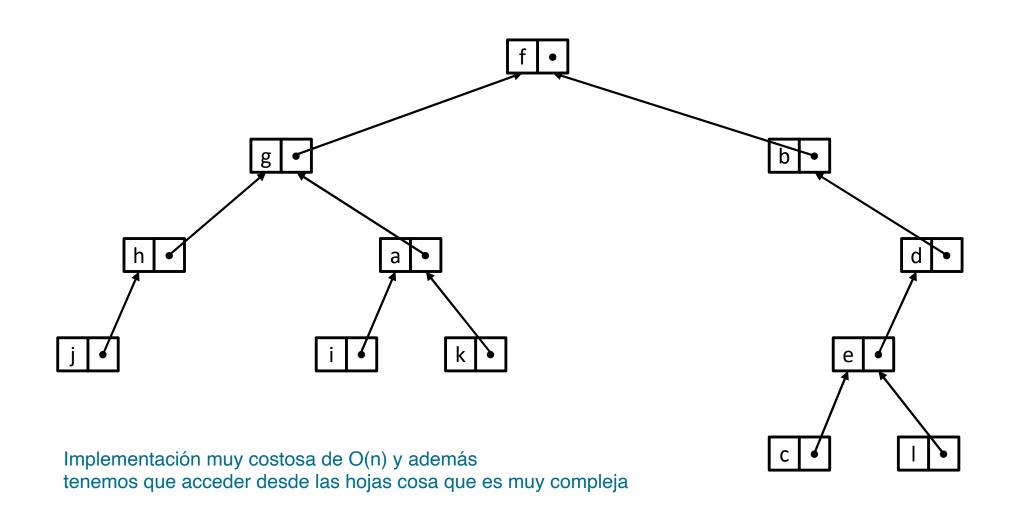
<u>Post</u>: Devuelve el nodo hijo izquierdo del nodo *n*. Si no existe, devuelve *NODO\_NULO*.

#### nodo hijoDrcho (nodo n) const

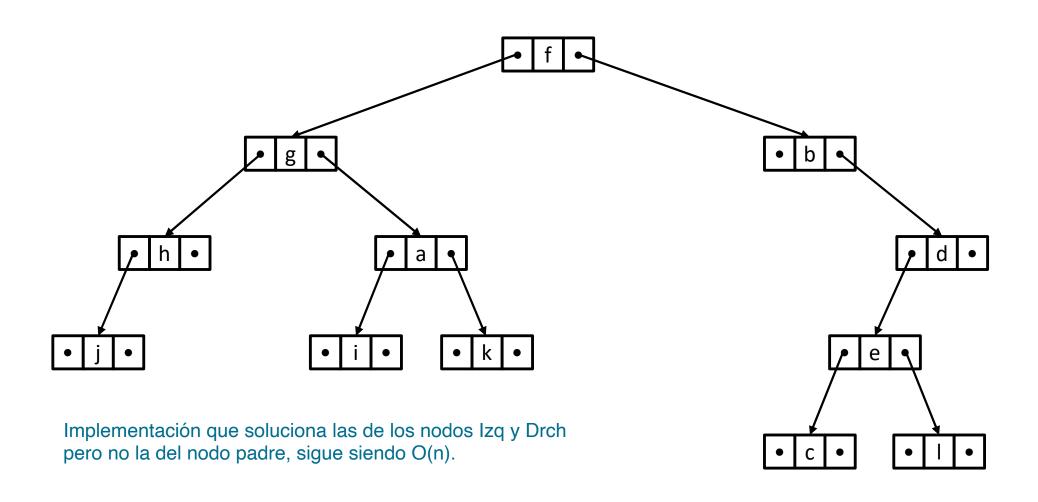
<u>Pre</u>: *n* es un nodo de *A*.

<u>Post</u>: Devuelve el nodo hijo derecho del nodo *n*. Si no existe, devuelve *NODO\_NULO*.

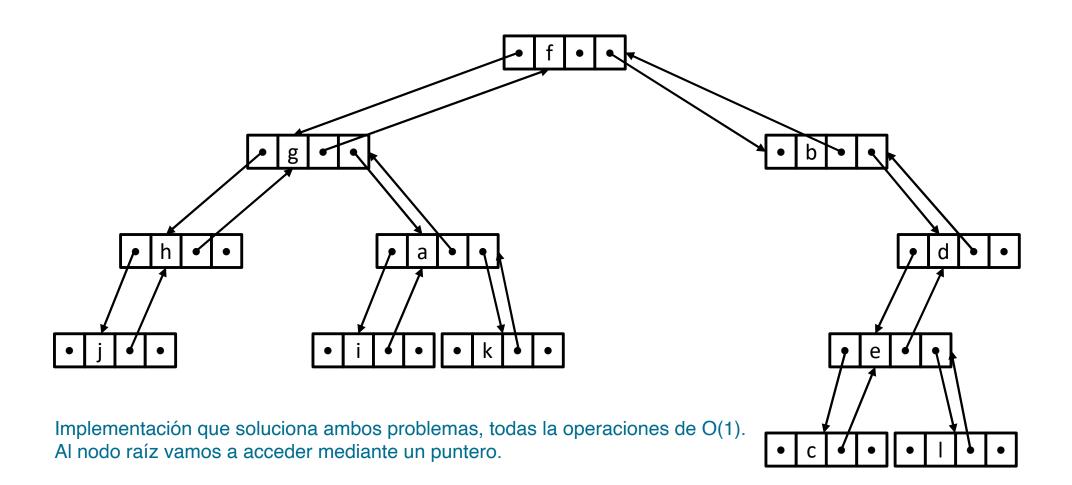
# Implementación de un árbol binario usando celdas enlazadas



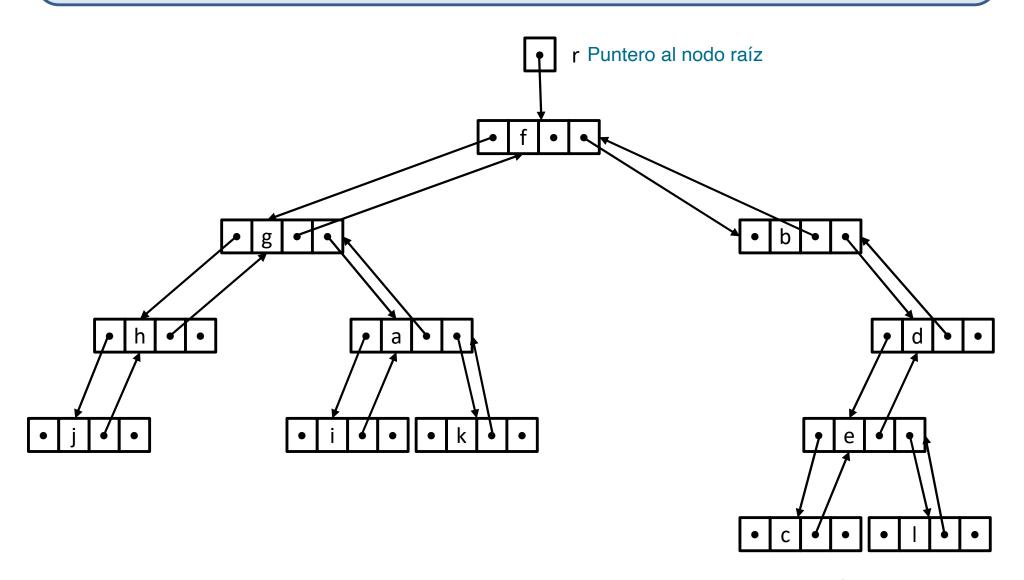
# Implementación de un árbol binario usando celdas enlazadas



# Implementación de un árbol binario usando celdas enlazadas



# Implementación de un árbol binario usando celdas enlazadas



```
#ifndef ABIN H
#define ABIN H
#include <cassert>
template <typename T> class Abin {
   struct celda; // Declaración adelantada privada
public:
   typedef celda* nodo;
   static const nodo NODO NULO; Indica que no hay un nodo
   Abin();
                                           // Constructor
   void insertarRaiz(const T& e);
   void insertarHijoIzqdo(nodo n, const T& e);
   void insertarHijoDrcho(nodo n, const T& e);
   void eliminarHijoIzqdo(nodo n);
   void eliminarHijoDrcho(nodo n);
   void eliminarRaiz();
   bool arbolVacio() const;
   const T& elemento (nodo n) const; // Lec. en Abin const
   T& elemento (nodo n); // Lec/Esc. en Abin no-const
   nodo raiz() const;
```

```
nodo padre(nodo n) const;
   nodo hijoIzqdo(nodo n) const;
   nodo hijoDrcho(nodo n) const;
                                            // Ctor. de copia
   Abin(const Abin<T>& a);
   Abin<T>& operator = (const Abin<T>& A); // Asig. de árboles
   ~Abin();
                                            // Destructor
private:
   struct celda {
      T elto;
      nodo padre, hizq, hder;
      celda(const T& e, nodo p = NODO NULO): elto(e),
         padre(p), hizq(NODO NULO), hder(NODO NULO) {}
   };
   nodo r; // nodo raíz del árbol
                                           Un árbol en sí es un puntero a una celda
   void destruirNodos(nodo& n);
   nodo copiar(nodo n);};
};
/* Definición del nodo nulo */
template <typename T>
const typename Abin<T>::nodo Abin<T>::NODO NULO(nullptr);
```

```
_____*/
/* Métodos públicos
             Al crearse un árbol vacío se crea un árbol vacío = nodo raiz nulo
template <typename T>
inline Abin<T>::Abin() : r(NODO NULO) {}
template <typename T>
inline void Abin<T>::insertarRaiz(const T& e)
   assert(r == NODO NULO);  // Arbol vacío
   r = new celda(e); Al crearse un nodo raíz se inicializan ambos hijos (I,D) a nulo
}
                                    Como el nodo raíz no tiene nodo padre,
                                    solo se le pasa el elto
template <typename T>
inline void Abin<T>::insertarHijoIzqdo(nodo n, const T& e)
                                   Nodo padre del que queremos insertar
{
   assert (n != NODO NULO); Asumimos que n es un nodo del árbol y que hizq no exista
   assert(n->hizq == NODO NULO); // No existe hijo izqdo.
   n->hizq = new celda(e, n);
```

```
template <typename T> Análogo al Izquierdo
inline void Abin<T>::insertarHijoDrcho(nodo n, const T& e)
{
   assert(n != NODO NULO);
   assert(n->hder == NODO NULO); // No existe hijo drcho.
   n->hder = new celda(e, n);
template <typename T>
inline void Abin<T>::eliminarHijoIzqdo(nodo n)
{
   assert(n != NODO NULO);
   assert(n->hizq != NODO NULO); // Existe hijo izqdo.
   assert(n->hizq->hizq == NODO NULO && // Hijo izqdo.
           n->hizq->hder == NODO NULO);  // es hoja.
   delete n->hizq;
                           Comprobamos que existe el nodo a eliminar,
                           lo eliminamos y lo volvemos NULO, para hacer que
   n->hizq = NODO NULO;
                           esté en un estado válido y esa dirección de memoria
                           se libere correctamente
```

```
template <typename T> Análogo al Izquierdo
inline void Abin<T>::eliminarHijoDrcho(nodo n)
  assert(n != NODO NULO);
  assert(n->hder != NODO NULO); // Existe hijo drcho.
  assert(n->hder->hizq == NODO NULO && // Hijo drcho.
         n->hder->hder == NODO NULO);  // es hoja
  delete n->hder;
  n->hder = NODO NULO;
template <typename T>
inline void Abin<T>::eliminarRaiz()
{
  assert(r != NODO NULO); // Árbol no vacío.
  assert(r->hizq == NODO NULO &&
         r->hder == NODO NULO); // La raíz es hoja.
  delete r:
  r = NODO NULO;
```

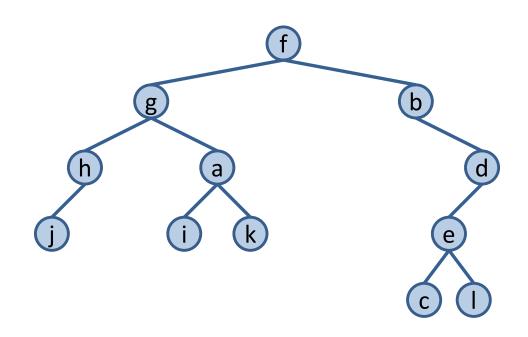
```
template <typename T> inline bool Abin<T>::arbolVacio() const
{ return (r == NODO NULO); }
template <typename T>
inline const T& Abin<T>::elemento(nodo n) const
{
  assert(n != NODO NULO);
  return n->elto;
template <typename T>
inline T& Abin<T>::elemento(nodo n)
  assert(n != NODO NULO);
  return n->elto;
template <typename T>
inline typename Abin<T>::nodo Abin<T>::raiz() const
{ return r; }
```

```
template <typename T> inline
typename Abin<T>::nodo Abin<T>::padre(nodo n) const
  assert(n != NODO NULO);
  return n->padre;
template <typename T> inline
typename Abin<T>::nodo Abin<T>::hijoIzqdo(nodo n) const
  assert(n != NODO NULO);
  return n->hizq;
template <typename T> inline
typename Abin<T>::nodo Abin<T>::hijoDrcho(nodo n) const
{
  assert(n != NODO NULO);
  return n->hder;
```

```
template <typename T>
inline Abin<T>::Abin(const Abin<T>& A)
   r = copiar(A.r); // Copiar raíz y descendientes.
template <typename T>
Abin<T>& Abin<T>::operator = (const Abin<T>& A)
{
   if (this != &A) // Evitar autoasignación.
      destruirNodos(r); // Vaciar el árbol.
      r = copiar(A.r); // Copiar raíz y descendientes.
   }
   return *this;
```

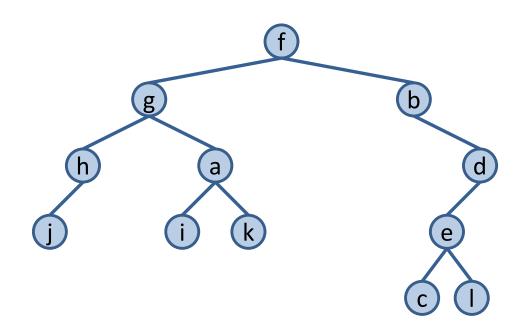
```
permiten hacer busquedas en orden log. <- Importante.
template <typename T>
inline Abin<T>::~Abin()
  destruirNodos(r); // Vaciar el árbol.
     ----*/
/* Métodos privados
  -----*/
// Destruye un nodo y todos sus descendientes
template <typename T>
void Abin<T>::destruirNodos(nodo& n)
  if (n != NODO NULO) Condición de parada de la recursiva, para cuando n es NULO
   {
     destruirNodos(n->hizq);
                              Mata primero a los hijos y luego al nodo padre
     destruirNodos(n->hder);
     delete n;
     n = NODO NULO;
                             EDNL
```

```
// Devuelve una copia de un nodo y todos sus descendientes
template <typename T>
typename Abin<T>::nodo Abin<T>::copiar(nodo n)
{
  nodo m = NODO NULO;
   if (n != NODO NULO) {
      m = new celda(n->elto); // Copiar n.
      m->hizq = copiar(n->hizq); // Copiar subárbol izqdo.
      if (m->hizq != NODO NULO) m->hizq->padre = m;
      m->hder = copiar(n->hder); // Copiar subárbol drcho.
      if (m->hder != NODO NULO) m->hder->padre = m;
   return m;
                             Hacerse una traza para ver como funciona la copia
#endif // ABIN H
```



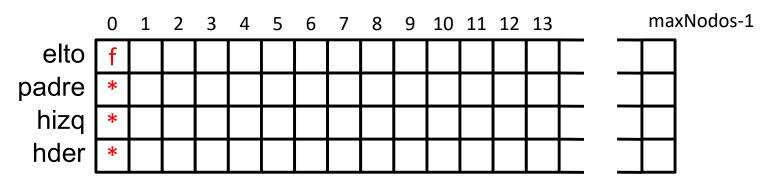
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	
elto	f	g	а	b	d	h	j	i	k	е		С			
padre	*	0	1	0	3	1	5	2	2	4	9	9			

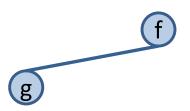
maxNodos-1

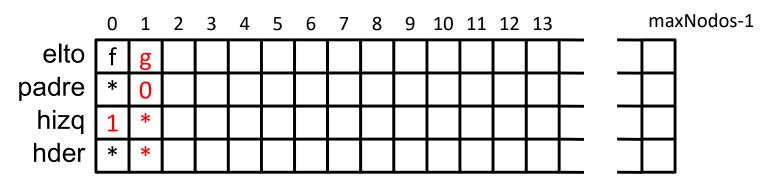


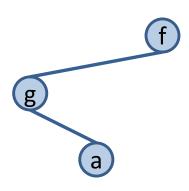
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13		ma	xNodos-1
elto	f	g	a	b	d	h	j	i	k	е		С					
padre	*	0	1	0	3	1	5	2	2	4	9	9					
hizq	1	5	7	*	9	6	*	*	*	11	*	*					
hder	3	2	8	4	*	*	*	*	*	10	*	*					

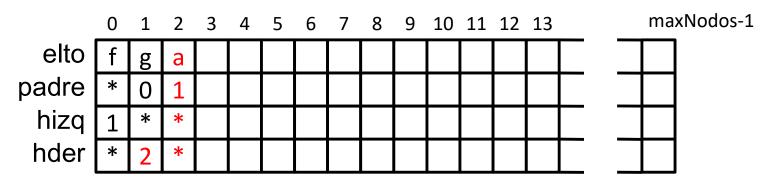


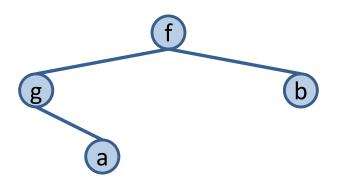


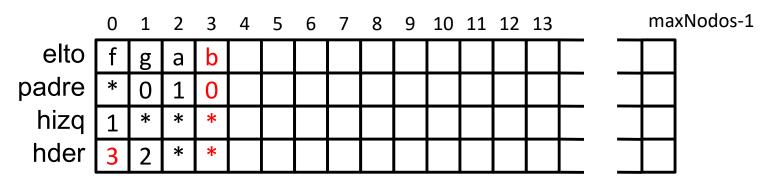


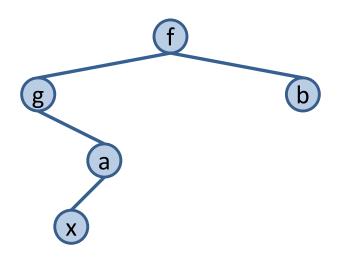




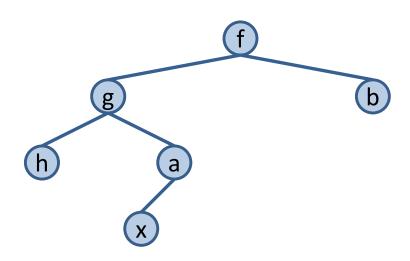




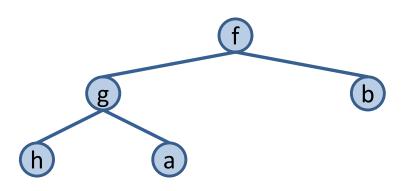




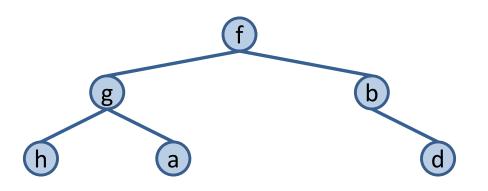
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13		ma	xNodos-1
elto	f	യ	а	b	X												
padre	*	0	1	0	2												
hizq	1	*	4	*	*												
hder	3	2	*	*	*												



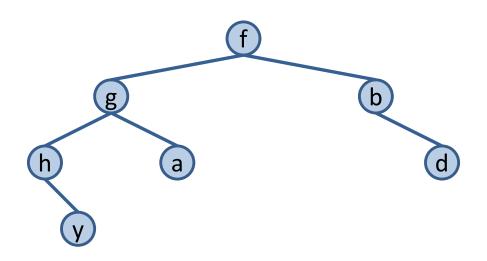
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13		ma	xNodos-1
elto	f	യ	a	b	Х	h											
padre	*	0	1	0	2	1											
hizq	1	5	4	*	*	*											
hder	3	2	*	*	*	*											



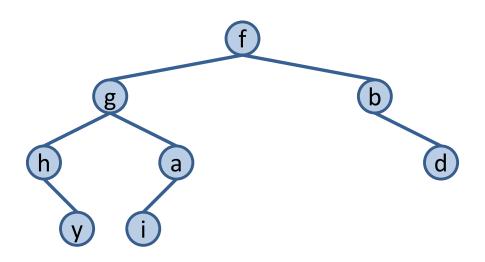
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13		ma	xNodos-1
elto	f	g	а	b		h											
padre	*	0	1	0		1											
hizq	1	5	*	*		*											
hder	3	2	*	*		*											



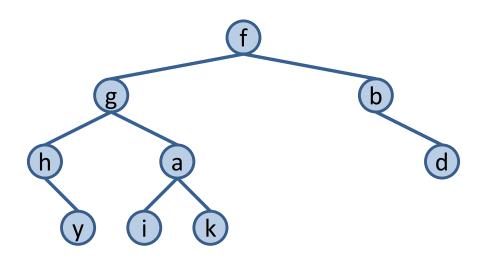
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13		ma	xNodos-1
elto	f	യ	а	b	d	h											
padre	*	0	1	0	3	1											
hizq	1	5	*	*	*	*											
hder	3	2	*	4	*	*											



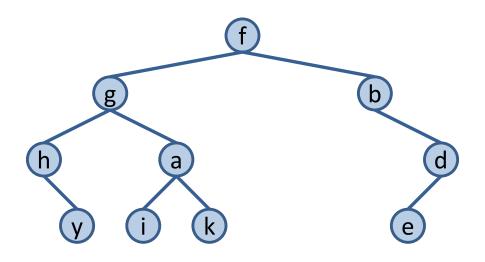
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13		ma	xNodos-1
elto	f	g	a	b	d	h	У										
padre	*	0	1	0	3	1	5										
hizq	1	5	*	*	*	*	*										
hder	3	2	*	4	*	6	*										



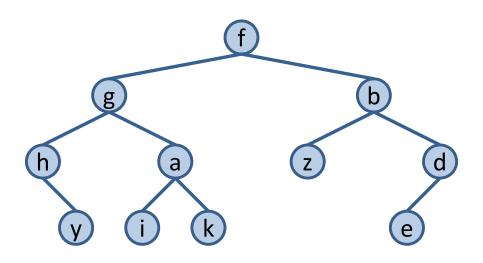
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13		ma	xNodos-1
elto	f	g	а	b	d	h	У	i									
padre	*	0	1	0	3	1	5	2									
hizq	1	5	7	*	*	*	*	*									
hder	3	2	*	4	*	6	*	*									



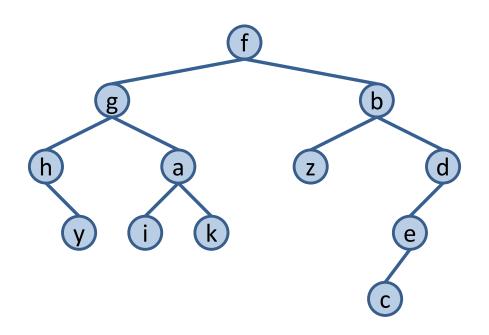
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13		ma	xNodos-1
elto	f	g	а	b	d	h	У	i	k								
padre	*	0	1	0	3	1	5	2	2								
hizq	1	5	7	*	*	*	*	*	*								
hder	3	2	8	4	*	6	*	*	*								



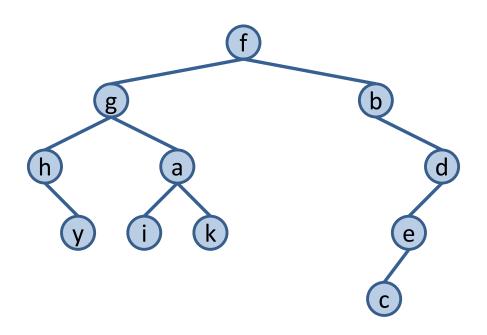
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13		ma	xNodos-1
elto	f	g	а	b	d	h	У	i	k	е							
padre	*	0	1	0	3	1	5	2	2	4							
hizq	1	5	7	*	9	*	*	*	*	*							
hder	3	2	8	4	*	6	*	*	*	*							



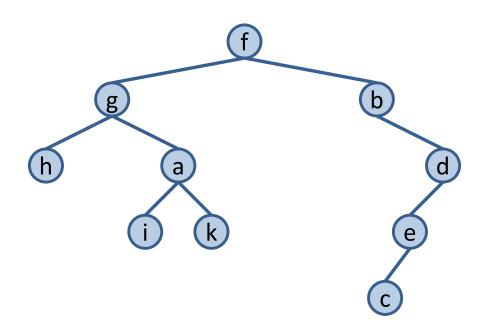
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13		ma	xNodos-1
elto	f	g	a	b	d	h	у	i	k	е	Z						
padre	*	0	1	0	3	1	5	2	2	4	3						
hizq	1	5	7	10	9	*	*	*	*	*	*						
hder	3	2	8	4	*	6	*	*	*	*	*						



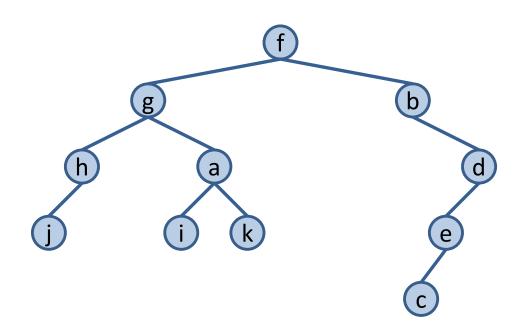
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13		ma	xNodos-1
elto	f	g	a	b	d	h	У	i	k	е	Z	С					
padre	*	0	1	0	3	1	5	2	2	4	3	9					
hizq	1	5	7	10	9	*	*	*	*	11	*	*					
hder	3	2	8	4	*	6	*	*	*	*	*	*					



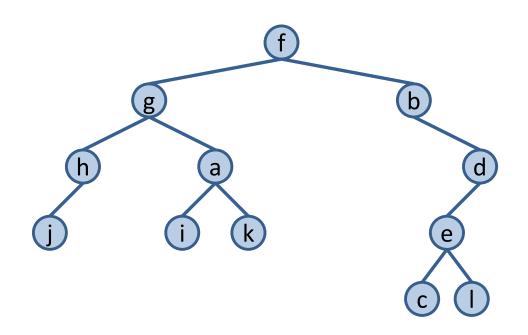
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13		ma	xNodos-1
elto	f	g	a	b	d	h	У	i	k	е		С					
padre	*	0	1	0	3	1	5	2	2	4		9					
hizq	1	5	7	*	9	*	*	*	*	11		*					
hder	3	2	8	4	*	6	*	*	*	*		*					



	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13		ma	xNodos-1
elto	f	g	а	b	d	h		i	k	е		С					
padre	*	0	1	0	3	1		2	2	4		9					
hizq	1	5	7	*	9	*		*	*	11		*					
hder	3	2	8	4	*	*		*	*	*		*					



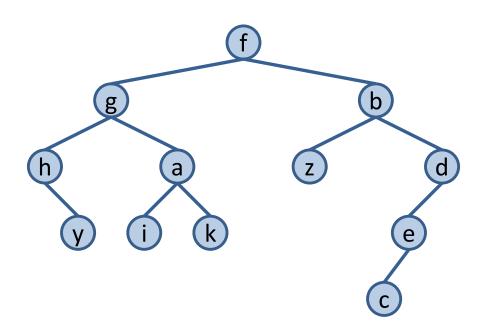
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13		ma	xNodos-1
elto	f	g	a	b	d	h	j	i	k	е		С					
padre	*	0	1	0	3	1	5	2	2	4		9					
hizq	1	5	7	*	9	6	*	*	*	11		*					
hder	3	2	8	4	*	*	*	*	*	*		*					



	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13		ma	xNodos-1
elto	f	g	a	b	d	h	j	i	k	е		С					
padre	*	0	1	0	3	1	5	2	2	4	9	9					
hizq	1	5	7	*	9	6	*	*	*	11	*	*					
hder	3	2	8	4	*	*	*	*	*	10	*	*					

Inserción y eliminación

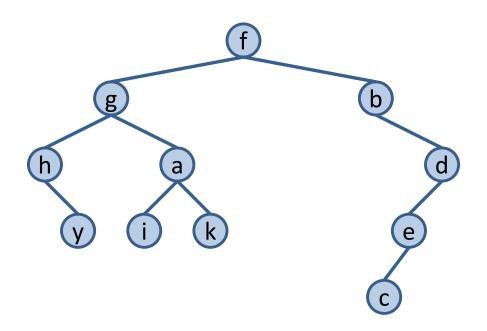
(distinción entre celdas libres y ocupadas)



	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13		ma	xNodos-1
elto	f	g	a	b	d	h	У	i	k	е	Z	С					
padre	*	0	1	0	3	1	5	2	2	4	3	9					
hizq	1	5	7	10	9	*	*	*	*	11	*	*					
hder	3	2	8	4	*	6	*	*	*	*	*	*					

Inserción y eliminación

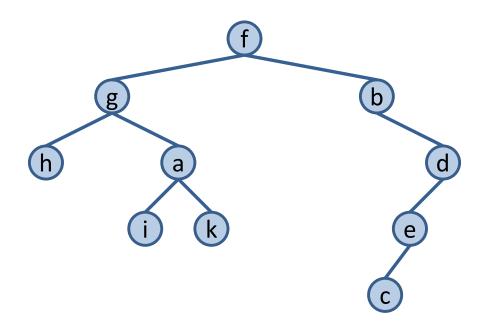
(distinción entre celdas libres y ocupadas)



	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13		ma	xNodos-1
elto	f	g	a	b	d	h	У	i	k	е	Z	С					
padre	0	0	1	0	3	1	5	2	2	4	*	9	*	*		*	
hizq	1	5	7	*	9	*	*	*	*	11	*	*					
hder	3	2	8	4	*	6	*	*	*	*	*	*					

Inserción y eliminación

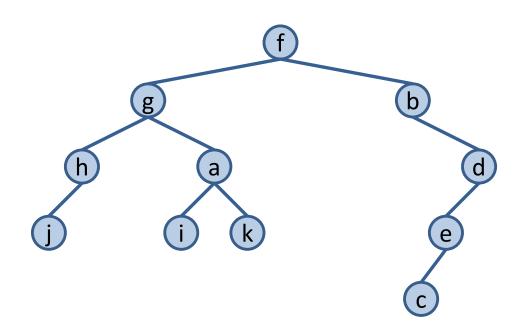
(distinción entre celdas libres y ocupadas)



	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13		ma	xNodos-1
elto	f	g	a	b	d	h	У	i	k	е	Z	С					
padre	0	0	1	0	3	1	*	2	2	4	*	9	*	*		*	
hizq	1	5	7	*	9	*	*	*	*	11	*	*					
hder	3	2	8	4	*	*	*	*	*	*	*	*					

#### Inserción y eliminación

(distinción entre celdas libres y ocupadas)

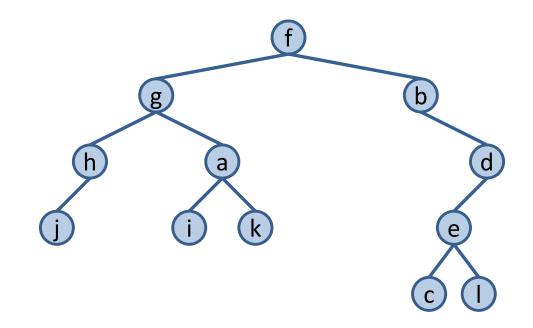


	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13		ma	xNodos-1
elto	f	g	a	b	d	h	j	i	k	е	Z	С					
padre	0	0	1	0	3	1	5	2	2	4	*	9	*	*		*	
hizq	1	5	7	*	9	6	*	*	*	11	*	*					
hder	3	2	8	4	*	*	*	*	*	*	*	*					

Inserción y eliminación

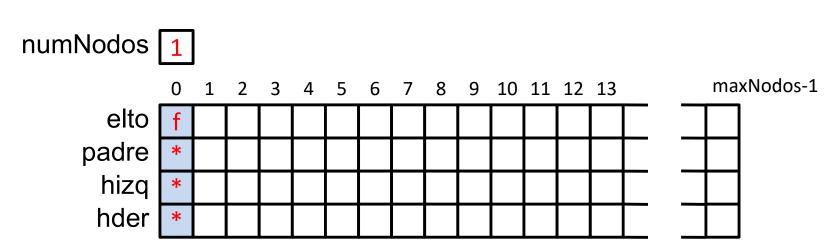
(distinción entre celdas libres y ocupadas)

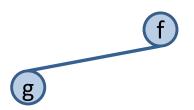
Inserción *O(n)* Eliminación O(1)

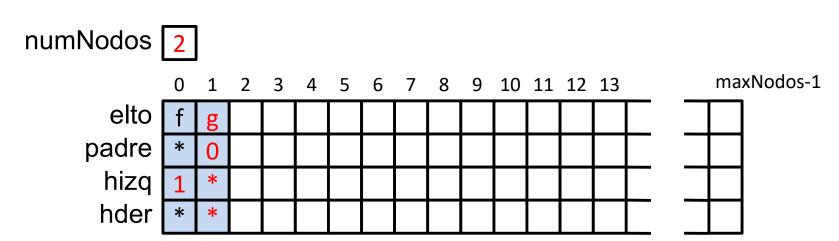


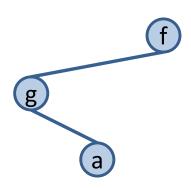
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13		ma	xNodos-1
elto	f	g	а	b	d	h	j	i	k	е		С					
padre	0	0	1	0	3	1	5	2	2	4	9	9	*	*		*	
hizq	1	5	7	*	9	6	*	*	*	11	*	*					
hder	3	2	8	4	*	*	*	*	*	10	*	*					

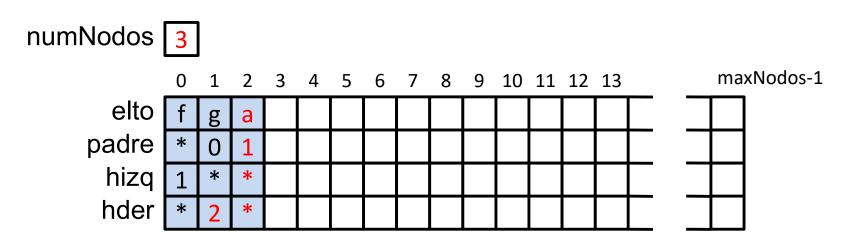


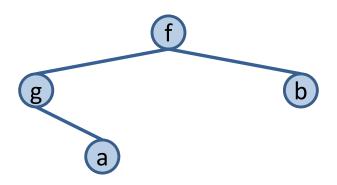


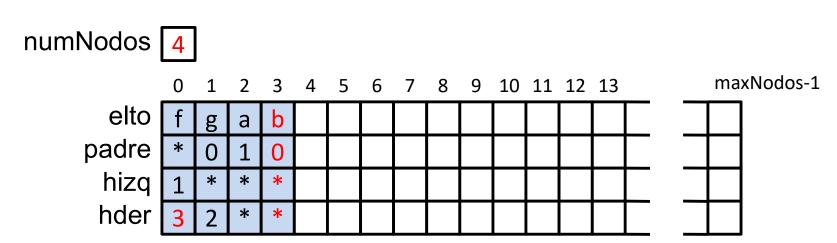


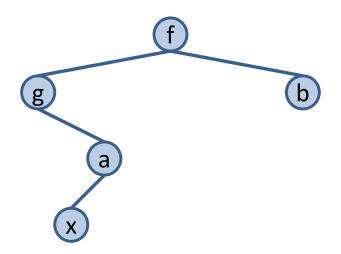


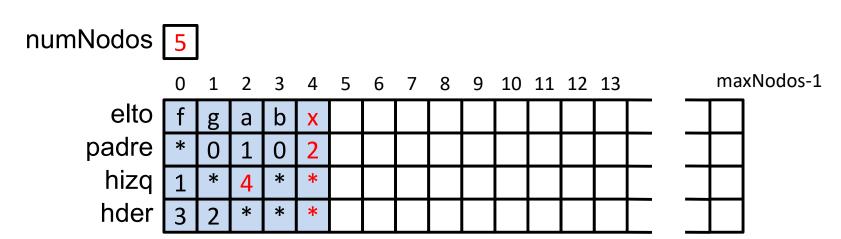


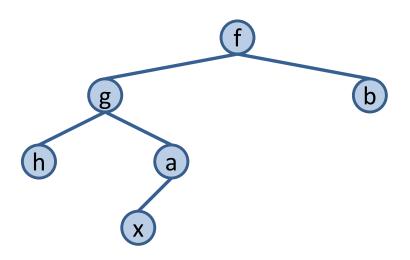


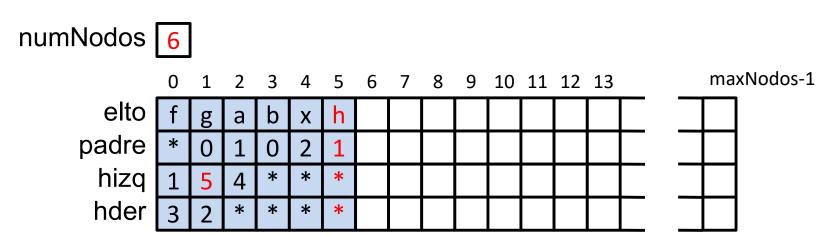


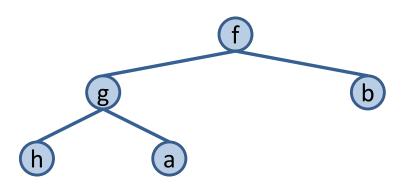


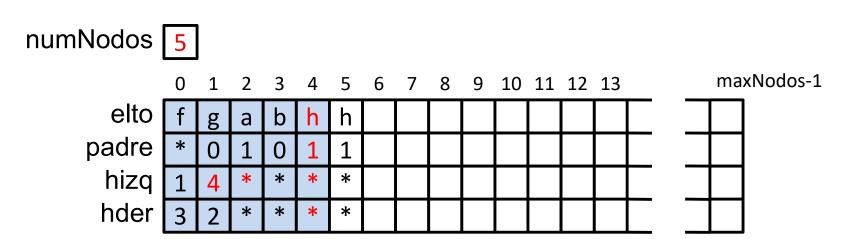


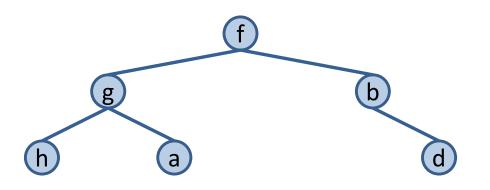


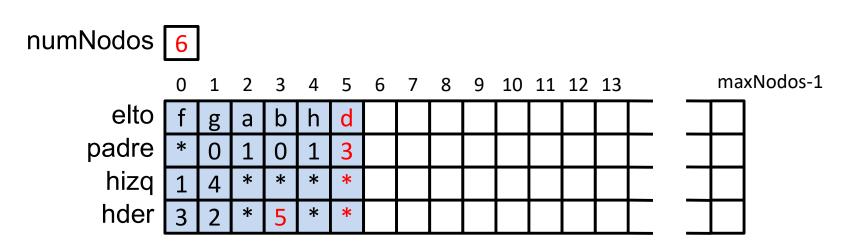


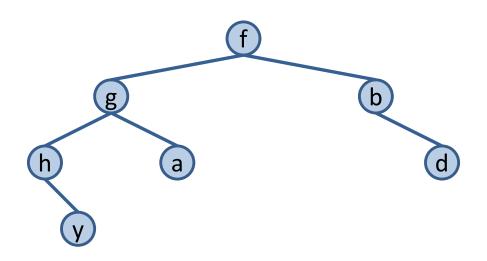


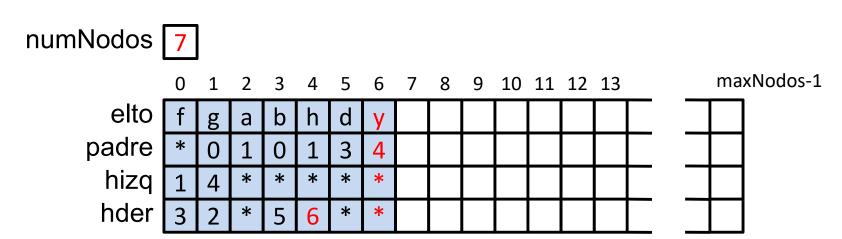




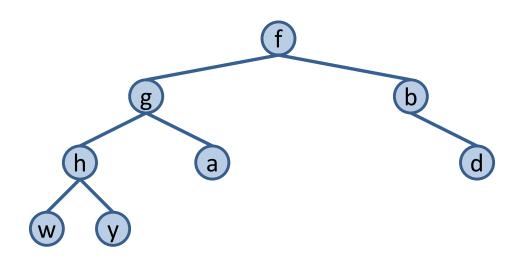


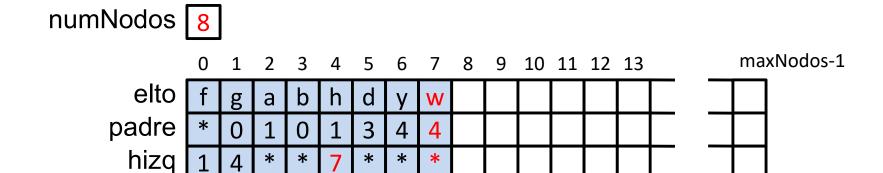






Inserción y eliminación eficientes





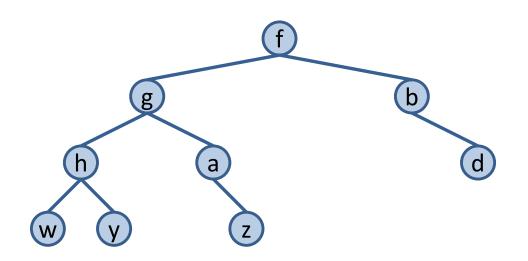
\*

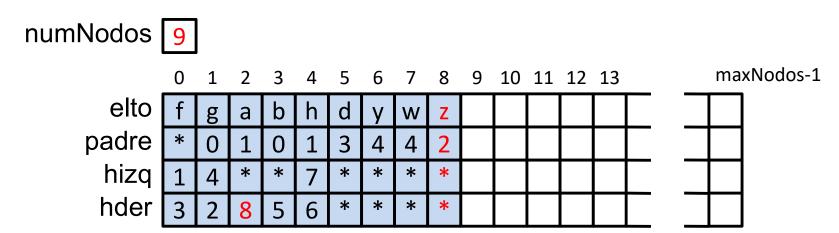
\*

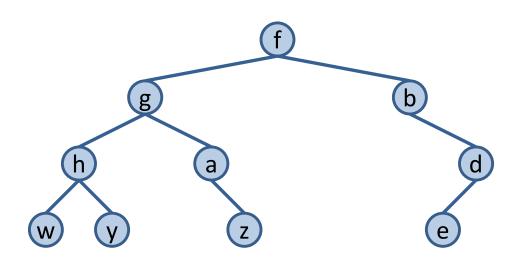
\*

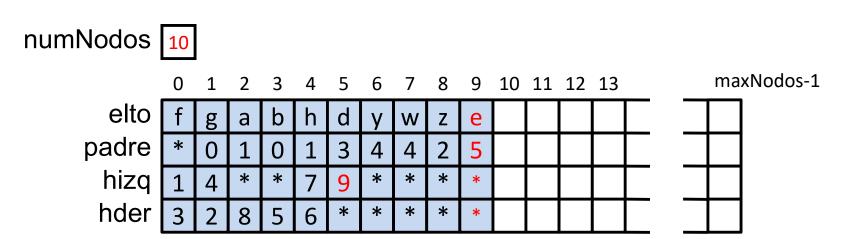
\*

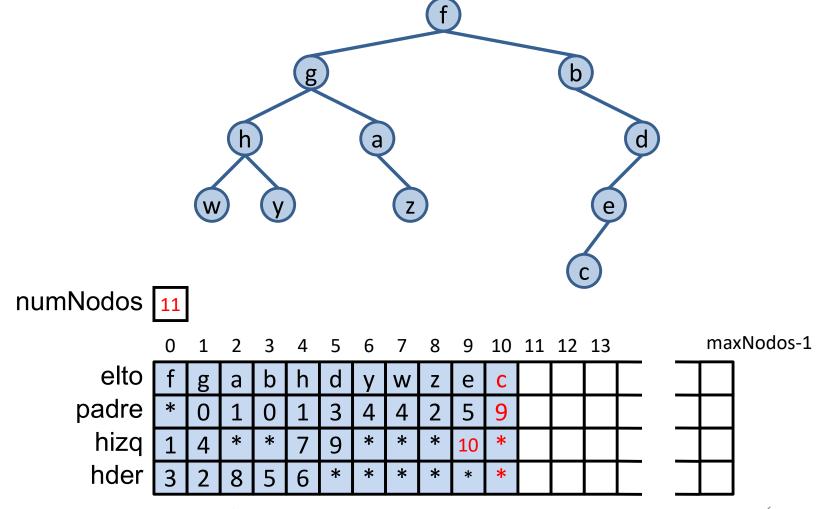
hder

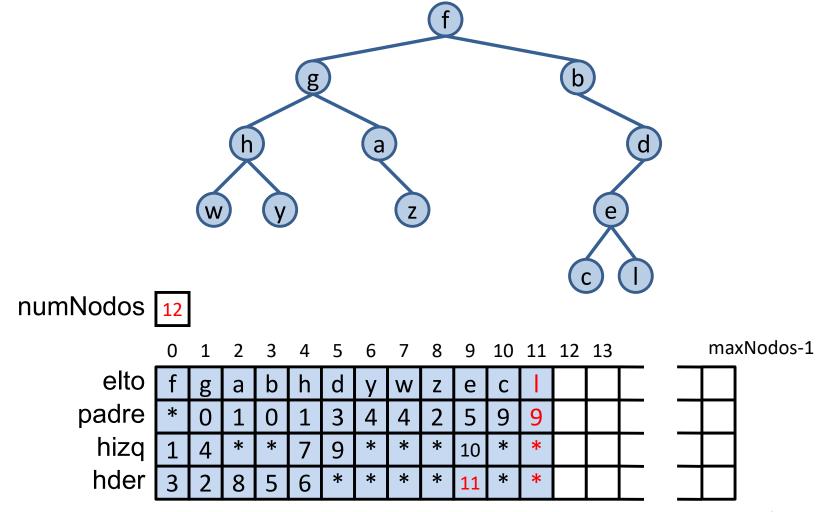


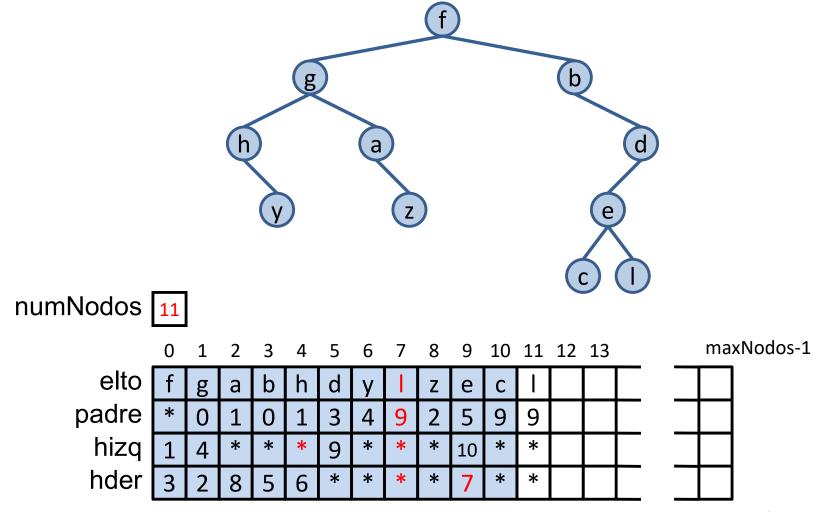


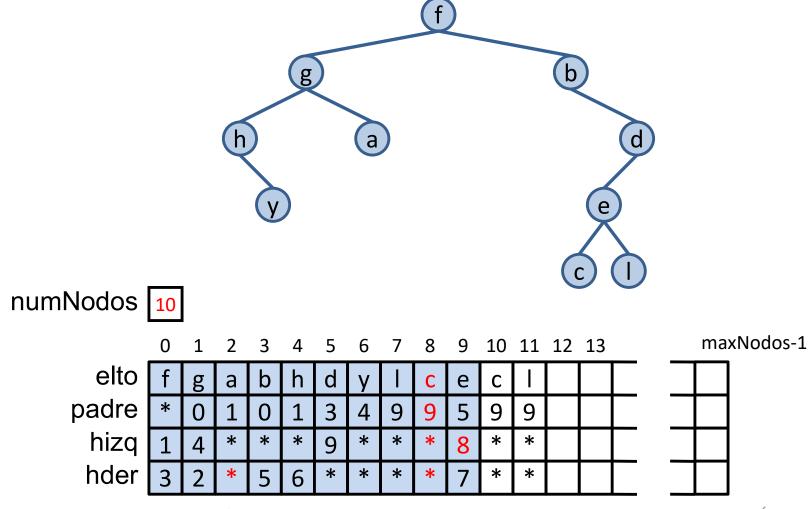


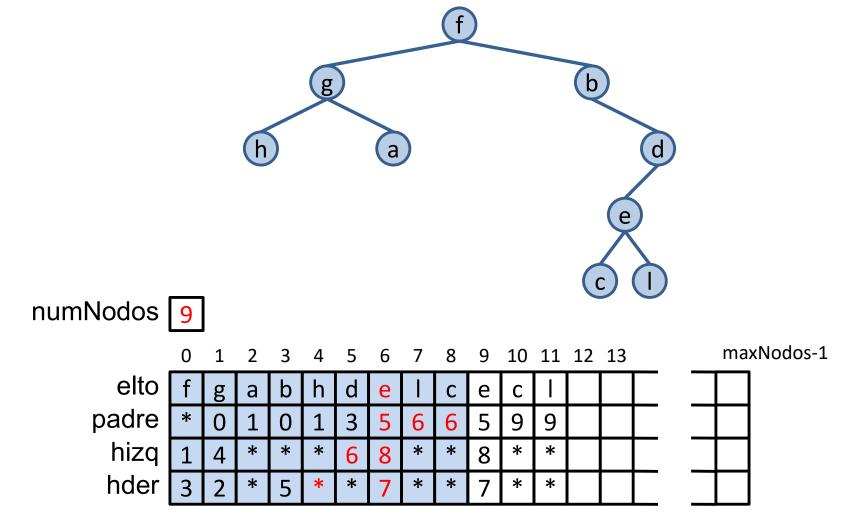


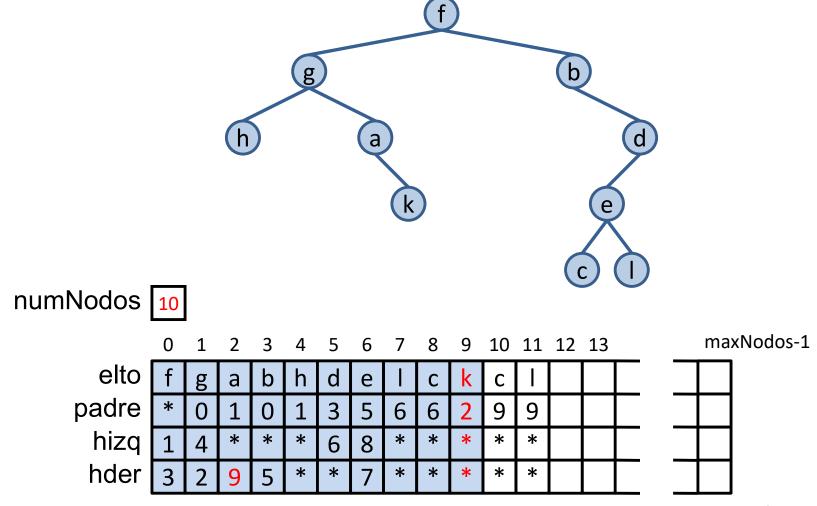


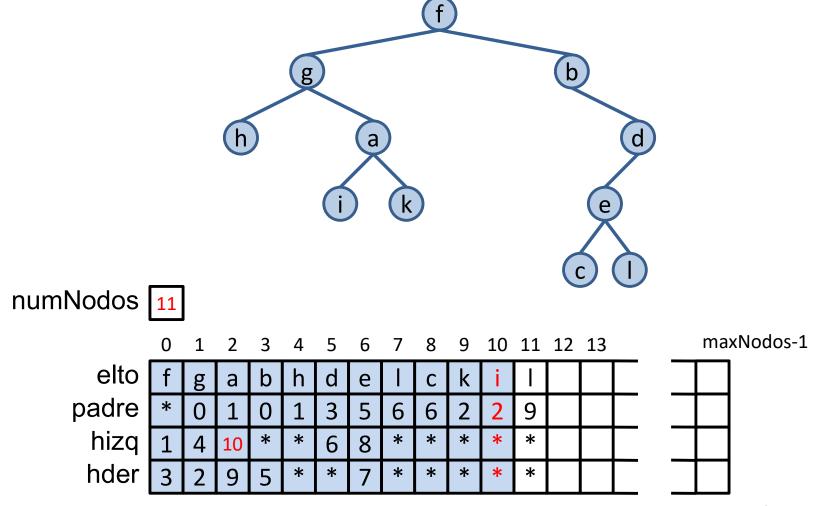


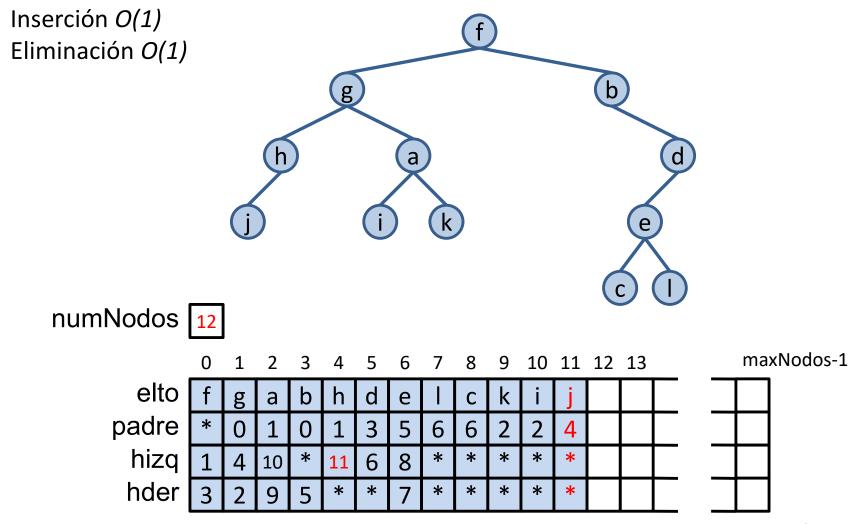












```
#ifndef ABIN VECO H
#define ABIN VECO H
#include <cassert>
template <typename T> class Abin {
public:
   typedef size t nodo; // Índice del vector entre 0 y maxNodos-1
   static const nodo NODO NULO;
   explicit Abin(size t maxNodos);  // Ctor., requiere ctor. T()
   void insertarRaiz(const T& e);
   void insertarHijoIzqdo(nodo n, const T& e);
   void insertarHijoDrcho(nodo n, const T& e);
   void eliminarHijoIzqdo(nodo n);
   void eliminarHijoDrcho(nodo n);
  void eliminarRaiz();
  bool arbolVacio() const;
   const T& elemento(nodo n) const; // Lec. en Abin const
   T& elemento (nodo n); // Lec/Esc. en Abin no-const
```

```
nodo raiz() const;
   nodo padre(nodo n) const;
   nodo hijoIzqdo(nodo n) const;
   nodo hijoDrcho(nodo n) const;
   Abin(const Abin<T>& A);
                                         // Ctor. copia, req ctor T()
   Abin<T>& operator = (const Abin<T>& A); // Asiq. de árboles
   ~Abin();
                                          // Destructor
private:
   struct celda {
      T elto;
      nodo padre, hizq, hder;
   };
   celda *nodos; // Vector de nodos
   size t maxNodos; // Tamaño del vector
   size t numNodos; // Número de nodos del árbol
};
/* Definición del nodo nulo */
template <typename T>
const typename Abin<T>::nodo Abin<T>::NODO NULO(SIZE MAX);
```

```
template <typename T>
inline Abin<T>::Abin(size t maxNodos) :
   nodos(new celda[maxNodos]),
   maxNodos (maxNodos) ,
   numNodos (0)
{ }
template <typename T>
inline void Abin<T>::insertarRaiz(const T& e)
   assert(numNodos == 0);  // Árbol vacío
   numNodos = 1;
   nodos[0].elto = e;
   nodos[0].padre = NODO NULO;
   nodos[0].hizq = NODO NULO;
   nodos[0].hder = NODO NULO;
```

```
template <typename T>
inline void Abin<T>::insertarHijoIzqdo(nodo n, const T& e)
{
  assert(n >= 0 && n < numNodos); // Nodo válido
  assert(nodos[n].hizq == NODO_NULO); // n no tiene hijo izqdo.
  assert(numNodos < maxNodos); // Arbol no lleno</pre>
  // Añadir el nuevo nodo al final de la secuencia.
  nodos[n].hizq = numNodos;
  nodos[numNodos].elto = e;
  nodos[numNodos].padre = n;
  nodos[numNodos].hizq = NODO NULO;
  nodos[numNodos].hder = NODO NULO;
  ++numNodos;
```

EDNL

```
template <typename T>
inline void Abin<T>::insertarHijoDrcho(nodo n, const T& e)
{
   assert(n >= 0 && n < numNodos); // Nodo válido</pre>
   assert(nodos[n].hder == NODO_NULO); // n no tiene hijo drcho.
   assert(numNodos < maxNodos); // Arbol no lleno</pre>
   // Añadir el nuevo nodo al final de la secuencia.
  nodos[n].hder = numNodos;
  nodos[numNodos].elto = e;
  nodos[numNodos].padre = n;
  nodos[numNodos].hizq = NODO NULO;
  nodos[numNodos].hder = NODO NULO;
   ++numNodos;
```

EDNL

```
template <typename T>
void Abin<T>::eliminarHijoIzqdo(nodo n)
{
  nodo hizado ;
   assert(n >= 0 && n < numNodos); // Nodo válido
  hizqdo = nodos[n].hizq;
   assert(hizqdo != NODO NULO);  // Existe hijo izqdo. de n.
   assert(nodos[hizqdo].hizq == NODO NULO && // Hijo izqdo. de
          nodos[hizqdo].hder == NODO NULO);  // n es hoja.
   if (hizqdo != numNodos-1)
   {
      // Mover el último nodo a la posición del hijo izqdo.
      nodos[hizqdo] = nodos[numNodos-1];
      // Actualizar la posición del hijo (izquierdo o derecho)
      // en el padre del nodo movido.
      if (nodos[nodos[hizqdo].padre].hizq == numNodos-1)
         nodos[nodos[hizqdo].padre].hizq = hizqdo;
      else
         nodos[nodos[hizqdo].padre].hder = hizqdo;
```

```
// Si el nodo movido tiene hijos,
// actualizar la posición del padre.
if (nodos[hizqdo].hizq != NODO_NULO)
    nodos[nodos[hizqdo].hizq].padre = hizqdo;
if (nodos[hizqdo].hder != NODO_NULO)
    nodos[nodos[hizqdo].hder].padre = hizqdo;
}
nodos[n].hizq = NODO_NULO;
--numNodos;
```

```
template <typename T>
void Abin<T>::eliminarHijoDrcho(nodo n)
{
  nodo hdrcho;
   assert(n >= 0 && n < numNodos); // Nodo válido
   hdrcho = nodos[n].hder;
   assert(hdrcho != NODO NULO);  // Existe hijo drcho. de n.
   assert(nodos[hdrcho].hizq == NODO NULO && // Hijo drcho. de
          nodos[hdrcho].hder == NODO NULO);  // n es hoja.
   if (hdrcho != numNodos-1)
   {
      // Mover el último nodo a la posición del hijo drcho.
      nodos[hdrcho] = nodos[numNodos-1];
      // Actualizar la posición del hijo (izquierdo o derecho)
      // en el padre del nodo movido.
      if (nodos[nodos[hdrcho].padre].hizq == numNodos-1)
         nodos[nodos[hdrcho].padre].hizq = hdrcho;
      else
         nodos[nodos[hdrcho].padre].hder = hdrcho;
```

```
// Si el nodo movido tiene hijos,
      // actualizar la posición del padre.
      if (nodos[hdrcho].hizq != NODO NULO)
         nodos[nodos[hdrcho].hizq].padre = hdrcho;
      if (nodos[hdrcho].hder != NODO NULO)
         nodos[nodos[hdrcho].hder].padre = hdrcho;
   }
  nodos[n].hder = NODO NULO;
   --numNodos;
template <typename T>
inline void Abin<T>::eliminarRaiz()
{
   assert(numNodos == 1);
  numNodos = 0;
```

EDNL

```
template <typename T>
inline bool Abin<T>::arbolVacio() const
{
   return (numNodos == 0);
template <typename T>
inline const T& Abin<T>::elemento(nodo n) const
{
   assert(n >= 0 && n < numNodos);
   return nodos[n].elto;
template <typename T>
inline T& Abin<T>::elemento(nodo n)
   assert(n >= 0 && n < numNodos);</pre>
   return nodos[n].elto;
```

```
template <typename T>
inline typename Abin<T>::nodo Abin<T>::raiz() const
   return (numNodos > 0) ? 0 : NODO NULO;
template <typename T> inline
typename Abin<T>::nodo Abin<T>::padre(nodo n) const
  assert(n >= 0 && n < numNodos);
   return nodos[n].padre;
```

```
template <typename T> inline
typename Abin<T>::nodo Abin<T>::hijoIzqdo(nodo n) const
{
   assert(n >= 0 \&\& n < numNodos);
  return nodos[n].hizq;
}
template <typename T> inline
typename Abin<T>::nodo Abin<T>::hijoDrcho(nodo n) const
   assert(n >= 0 \&\& n < numNodos);
   return nodos[n].hder;
```

```
template <typename T>
Abin<T>::Abin(const Abin<T>& A) :
   nodos(new celda[A.maxNodos]),
   maxNodos(A.maxNodos),
   numNodos (A.numNodos)
   // Copiar el vector.
   for (nodo n = 0; n \le numNodos-1; n++)
      nodos[n] = a.nodos[n];
template <typename T>
inline Abin<T>::~Abin()
{
   delete[] nodos;
```

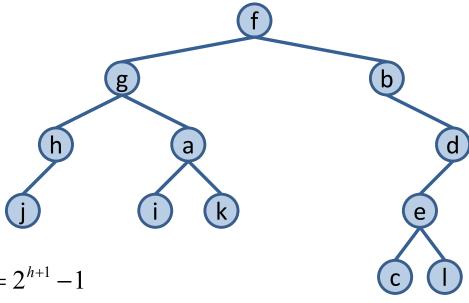
```
template <typename T>
Abin<T>& Abin<T>::operator = (const Abin<T>& A)
{
   if (this != &A) // Evitar autoasignación.
   {
      // Destruir el vector y crear uno nuevo si es necesario.
      if (maxNodos != A.maxNodos)
         delete[] nodos;
         maxNodos = A.maxNodos;
         nodos = new celda[maxNodos];
      // Copiar el vector.
      numNodos = A.numNodos;
      for (nodo n = 0; n \le numNodos-1; n++)
         nodos[n] = A.nodos[n];
   return *this;
#endif // ABIN VECO H
```

Mediante esta implementación no nos hará falta almacenar punteros para poder acceder a los nodos (Hijos y padre).

Es decir, podemos acceder a ellos pero sin tenerlos almacenados.

Cálculo de las posiciones de los nodos hizq(i) = 2i+1hder(i) = 2i+2padre(i) = (i-1)/2division entera

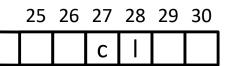
maxNodos =



La altura 'h' es el numero de niveles -1, pero como nuestros niveles empiezan en 0, coincide con el nivel más profundo.

Ahora guardamos el vector solamente con el contenido de los nodos

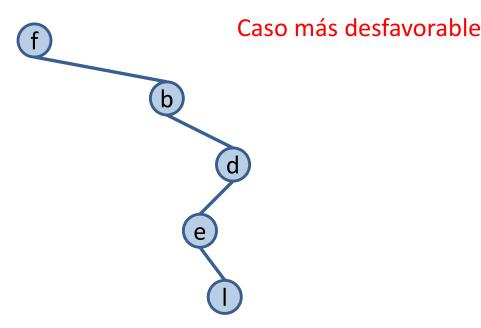
nodos e



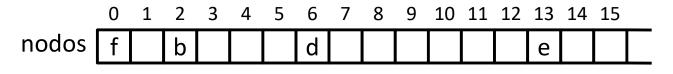
si vemos, se cumple que los hijos de a (4) son i (9) y k (10) -> 2\*4+1 = 9 y 2\*4+2 = 10. Además el padre es g (1)  $\rightarrow$  (4-1)/2 = 1,5  $\rightarrow$  parte entera = 1.

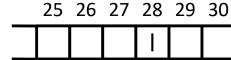
maxNodos-1

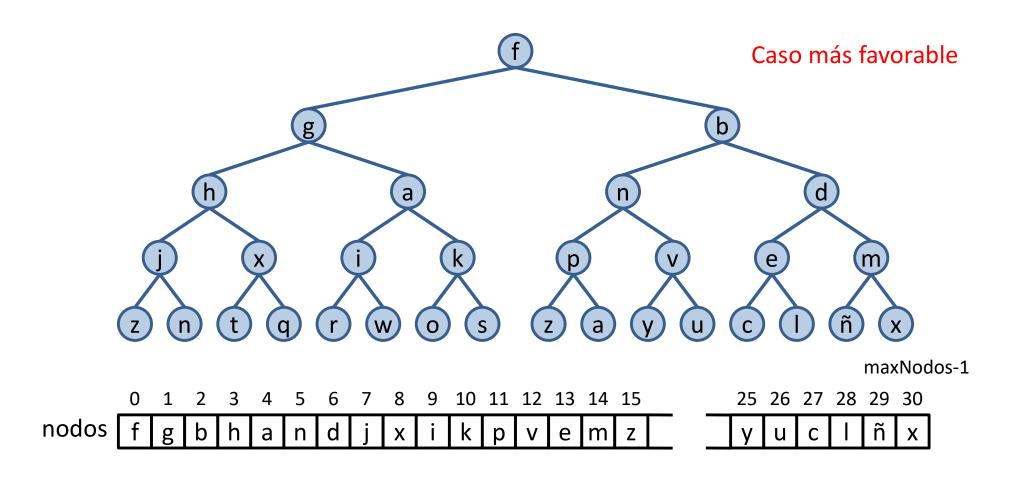
Sea un árbol de altura máxima h. La ausencia de un nodo en el nivel  $n \le h$  provocará  $2^{h-n+1}$ -1 posiciones libres en el vector.

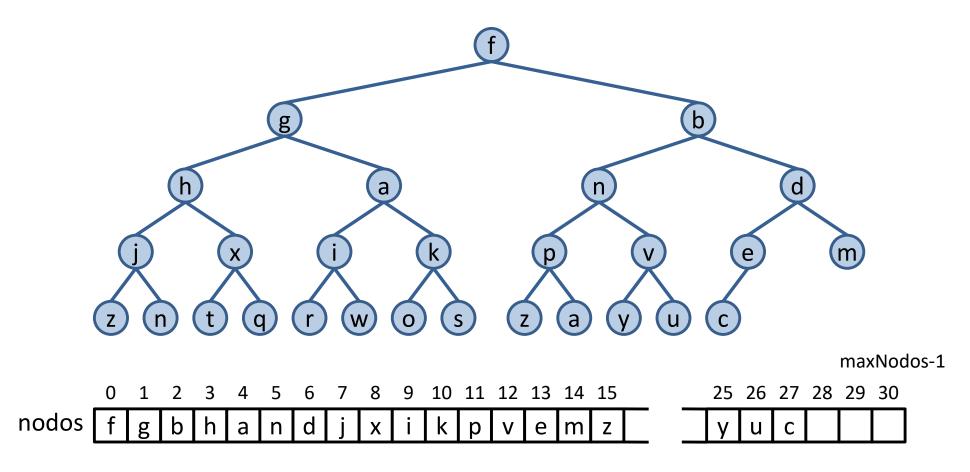


maxNodos-1





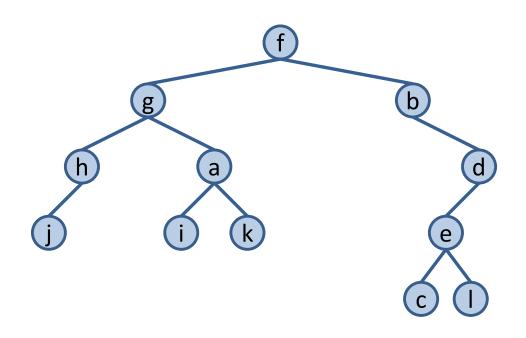




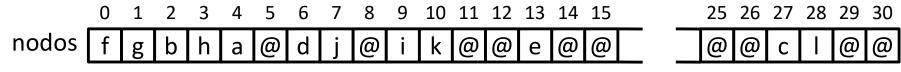
La eficiencia espacial será mayor cuanto más lleno esté el árbol, es decir, cuantos menos nodos falten y, por tanto, más bajos sean los niveles en que falten.

EDNL

J. F. Argudo; J. A. Alonso; M. T. García



maxNodos-1



Un valor del tipo de los elementos del árbol no significativo en la aplicación se utilizará para marcar las posiciones libres del vector.

```
#ifndef ABIN VEC1 H
#define ABIN VEC1 H
#include <cassert>
template <typename T> class Abin {
public:
   typedef size t nodo; // Índice del vector,
                         // entre 0 y maxNodos-1
   static const nodo NODO NULO;
                                            Llamas al ctor del elemento nulo
   explicit Abin(size t maxNodos, const T& e nulo = T());
   void insertarRaiz(const T& e);
   void insertarHijoIzqdo(nodo n, const T& e);
   void insertarHijoDrcho(nodo n, const T& e);
   void eliminarHijoIzqdo(nodo n);
   void eliminarHijoDrcho(nodo n);
   void eliminarRaiz();
   bool arbolVacio() const;
```

```
const T& elemento(nodo n) const; // Lec. en Abin const
   T& elemento (nodo n); // Lec/Esc. en Abin no-const
   nodo raiz() const;
   nodo padre(nodo n) const;
   nodo hijoIzqdo(nodo n) const;
   nodo hijoDrcho(nodo n) const;
   Abin(const Abin<T>& a);
                                         // Ctor. de copia
   Abin<T>& operator = (const Abin<T>& a); // Asig. de árboles
   ~Abin();
                                          // Destructor
private:
   T* nodos; // Vector de nodos
   size t maxNodos; // Tamaño del vector
   T ELTO NULO; // Marca celdas vacías
};
/* Definición del nodo nulo */
template <typename T>
const typename Abin<T>::nodo Abin<T>::NODO NULO(SIZE MAX);
```

```
template <typename T>
Abin<T>::Abin(size t maxNodos, const T& e nulo) :
   nodos (new T[maxNodos]), Inicializas el árbol con todos los elementos nulos
   maxNodos (maxNodos) ,
   ELTO NULO (e nulo)
   // Marcar todas las celdas libres.
   for (nodo n = 0; n \le maxNodos-1; n++)
      nodos[n] = ELTO NULO;
template <typename T>
inline void Abin<T>::insertarRaiz(const T& e)
   assert(nodos[0] == ELTO NULO);  // Árbol vacío.
   nodos[0] = e;
```

```
template <typename T> inline
void Abin<T>::insertarHijoIzqdo(nodo n,const T& e)
                       Nodo válido -> nodo dentro del rango 0 < nodo < maxNodos +1 y no eres elemento nulo
{
   assert(n >= 0 \&\& n <= maxNodos-1); // Nodo válido.
   assert(nodos[n] != ELTO NULO);  // Nodo del árbol.
   assert(2*n+1 < maxNodos); // Hijo izqdo. cabe en el árbol.</pre>
   assert(nodos[2*n+1] == ELTO NULO); // n no tiene hijo izqdo.
   nodos[2*n+1] = e;
template <typename T> inline
void Abin<T>::insertarHijoDrcho(nodo n,const T& e)
{
   assert(n \ge 0 \&\& n < \max Nodos-1); // Nodo válido
   assert(nodos[n] != ELTO NULO);  // Nodo del árbol
   assert(2*n+2 < maxNodos); // Hijo drcho. cabe en el árbol.</pre>
   assert(nodos[2*n+2] == ELTO NULO); // n no tiene hijo drcho.
   nodos[2*n+2] = e;
```

```
template <typename T> inline
                                                    Nodo izquierdo n -> 2n + 1
                                                    Hio Izquierdo de n -> 4n +3
void Abin<T>::eliminarHijoIzqdo(nodo n)
                                                    Hijo derecho de n -> 4n +4
   assert(n >= 0 && n <= \max Nodos -1); // Nodo válido.
   assert(nodos[n] != ELTO NULO);  // Nodo del árbol.
   assert(2*n+1 < maxNodos);  // Hijo izqdo. cabe en el árbol.</pre>
   assert(nodos[2*n+1] != ELTO NULO);  // n tiene hijo izqdo.
   if (4*n+4 < maxNodos) // Caben los hijos del hijo izqdo. de n
       assert(nodos[4*n+3] == ELTO NULO && // Hijo izqdo. de
               nodos[4*n+4] == ELTO NULO); // n es hoja
   else if (4*n+3 < maxNodos) //Sólo cabe h. izq. de h. izq. de n
       assert(nodos[4*n+3] == ELTO NULO); //Hijo izq. de n es hoja
   nodos[2*n+1] = ELTO NULO;
Nodo n valido y no sea elemento nulo.
El hijo izquierdo es nodo válido y no nulo.
Que sea hoja -> hijos estén fuera de rango, que sean nulos o ambos
Nota: Los hijos son el doble +1 ó el doble +2 del nodo n.
```

cabe se comprueba el otro.

Si no cabe uno, no cabe el otro, por eso se comprueba uno y luego si

```
template <typename T> inline
                                           Nodo derecho n \rightarrow 2n + 2
                                           Hjo Izguierdo de n -> 4n +5
void Abin<T>::eliminarHijoDrcho(nodo n)
                                           Hijo derecho de n -> 4n +6
   assert(n >= 0 && n <= \max Nodos -1); // Nodo válido.
   assert(nodos[n] != ELTO NULO);  // Nodo del árbol.
   assert(2*n+2 < maxNodos); // Hijo drcho. cabe en el árbol.</pre>
   assert(nodos[2*n+2] != ELTO NULO); // n tiene hijo drcho.
   if (4*n+6 < maxNodos) // Caben los hijos del hijo drcho. de n
      assert(nodos[4*n+5] == ELTO NULO && // Hijo drcho. de
             nodos[4*n+6] == ELTO NULO); // n es hoja
   else if (4*n+5 < maxNodos) //Sólo cabe h. izq. de h. drch de n
      assert(nodos[4*n+5] == ELTO NULO); //Hijo drch de n es hoja
   nodos[2*n+2] = ELTO NULO;
template <typename T>
inline void Abin<T>::eliminarRaiz()
   assert(nodos[0] != ELTO NULO);  // Árbol no vacío
   assert(nodos[1] == ELTO NULO &&
          nodos[2] == ELTO NULO); // La raíz es hoja
   nodos[0] = ELTO NULO;
```

```
template <typename T>
inline bool Abin<T>::arbolVacio() const
   return (nodos[0] == ELTO NULO);
template <typename T>
inline const T& Abin<T>::elemento(nodo n) const
   assert(n >= 0 && n <= \max Nodos -1); // Nodo válido.
   assert(nodos[n] != ELTO NULO);  // Nodo del árbol.
   return nodos[n];
template <typename T>
inline T& Abin<T>::elemento(nodo n)
   assert(n >= 0 && n <= \max Nodos -1); // Nodo válido.
   assert(nodos[n] != ELTO NULO);  // Nodo del árbol.
   return nodos[n];
```

```
template <typename T>
inline typename Abin<T>::nodo Abin<T>::raiz() const
   return (nodos[0] == ELTO NULO) ? NODO NULO : 0;
template <typename T> inline
typename Abin<T>::nodo Abin<T>::padre(nodo n) const
   assert(n >= 0 && n <= \max Nodos - 1); // Nodo válido.
   assert(nodos[n] != ELTO NULO);  // Nodo del árbol.
   return (n == 0) ? NODO NULO : (n-1)/2;
              Si queremos delvolver el padre del raiz, se devuelve NODO NULO
```

```
template <typename T> inline
typename Abin<T>::nodo Abin<T>::hijoIzqdo(nodo n) const
  assert(n >= 0 && n <= \max Nodos - 1); // Nodo válido.
  assert(nodos[n] != ELTO NULO);  // Nodo del árbol.
  return (2*n+1 \ge \max Nodos | | nodos[2*n+1] == ELTO NULO)?
             NODO NULO : 2*n+1;
template <typename T> inline
typename Abin<T>::nodo Abin<T>::hijoDrcho(nodo n) const
  assert(n >= 0 && n <= \max Nodos -1); // Nodo válido.
  assert(nodos[n] != ELTO NULO);  // Nodo del árbol.
  return (2*n+2 \ge \max Nodos | | nodos[2*n+2] == ELTO NULO)?
             NODO NULO : 2*n+2;
```

```
template <typename T>
Abin<T>::Abin(const Abin<T>& A) :
   nodos(new T[A.maxNodos]),
   maxNodos(A.maxNodos),
   ELTO NULO (A.ELTO NULO)
   // Copiar el vector
   for (nodo n = 0; n \le maxNodos-1; n++)
      nodos[n] = A.nodos[n];
template <typename T>
inline Abin<T>::~Abin()
   delete[] nodos;
```

```
template <typename T>
Abin<T>& Abin<T>::operator = (const Abin<T>& A)
   if (this != &A) // Evitar autoasignación.
      // Destruir el vector y crear uno nuevo si es necesario
      if (maxNodos != A.maxNodos)
         delete[] nodos;
         maxNodos = A.maxNodos;
         nodos = new T[maxNodos];
      ELTO NULO = A.ELTO NULO;
      // Copiar el vector.
      for (nodo n = 0; n \leq maxNodos-1; n++)
         nodos[n] = A.nodos[n];
   return *this;
#endif // ABIN VEC1 H
```