Implementación de conjuntos sobre ABB en C++

Algoritmos y Estructuras de Datos II

1.er cuatrimestre de 2016

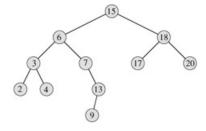
Introducción

- Vamos a implementar una interfaz de conjunto en C++
- La representación interna consistirá en un árbol binario de búsqueda (ABB)
- Utilizaremos memoria dinámica

Árboles binarios de búsqueda (ABB)

Un árbol binario es un ABB si es nil o satisface todas las siguientes condiciones:

- la raíz es mayor que todos los nodos del subárbol izquierdo
- la raíz es menor que todos los nodos del subárbol derecho y
- los subárboles izquierdo y derecho son ABBs



Implementación en C++

- ▶ Vamos a implementar una clase Conjunto<T> paramétrica en un tipo T con un orden total estricto <</p>
- ▶ Primero plantearemos el esquema de la clase
- Luego la parte pública (interfaz)
- Luego la parte privada (representación y fcs. auxiliares)
- Por último, la implementación de los métodos

Esquema de la clase Conjunto<T>

```
#ifndef _CONJUNTO__H_
#define _CONJUNTO__H_
template <class T>
class Conjunto {
    public:
        /*...*/
    private:
        /*...*/
};
/* ... */
#endif
```

Interfaz

- Queremos dotar a nuestra clase de una interfaz de conjunto
- ¿Qué operaciones serán visibles para el usuario? En particular, para el taller, nos conformamos con:
 - Crear un conjunto nuevo (vacío)
 - Insertar un elemento
 - Decidir si un elemento pertenece al conjunto
 - Remover un elemento
 - Obtener la cantidad de elementos
 - Mostrar los elementos
- ¿Alguna otra operación que podría resultar útil? (dado que T tiene orden total estricto)
 - Obtener el mínimo
 - Obtener el máximo

Interfaz

```
template <class T>
class Conjunto {
    public:
        Conjunto();
        void insertar(const T&);
        bool pertenece (const T&) const;
        void remover(const T&);
        const T& minimo() const;
        const T& maximo() const;
        unsigned int cardinal() const;
        void mostrar(std::ostream&) const;
    private :
        /*...*/
};
```

¿Por qué mínimo y máximo devuelven <u>Const</u> T?

- Definimos una estructura Nodo para representar los nodos del ABB
- La estructura estará en la parte privada de la clase ABB (no queremos exportarla)
- La estructura va a contener un valor del tipo T y dos punteros: uno al hijo izquierdo y el otro al hijo derecho
- La estructura tendrá un constructor que recibirá el valor de tipo T como único argumento e inicializará los dos punteros a NULL

```
private:
    struct Nodo {
        T valor;
        Nodo* izq;
        Nodo* der;
        Nodo(const T& v) :
            valor(v), izq(NULL), der(NULL) {
        }
    };
    /*...*/
```

```
private:
    struct Nodo {
        T valor;
        Nodo* izq;
        Nodo* der;
        Nodo(const T& v) :
            valor(v), izq(NULL), der(NULL) {
        }
    };
    Nodo* raiz;
```

raiz es la única variable de instancia y apunta al nodo raíz del ABB, o es NULL si el ABB no tiene nodos

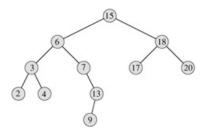
¿En qué se diferencia con la estructura de la lista doblemente enlazada?

Los diferencia el invariante de representación (rep)

```
private:
             struct Nodo {
                  T valor:
                  Nodo* prev;
                  Nodo* sig;
                  Nodo(const T\& v):
                    valor(v), prev(NULL), sig(NULL) {
             Nodo* cab:
; Representan lo mismo?; Se comportan igual?
```

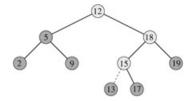
Pertenencia de un elemento

- Empezamos en la raíz, si existe, si no devolver False
- Si el elemento está en la raíz, devolvemos True
- ▶ Si no, decidimos en qué nodo continuar en base a < (gracias al *invariante de representación* de los ABB).
 - Consideramos a este nodo como la raíz del subárbol correspondiente y repetimos.



Insertar un elemento

- Buscamos en qué lugar del árbol debe ir la nueva clave
- ▶ Para ello hacemos una búsqueda de la clave en el árbol
- Si la búsqueda es exitosa, la clave ya pertenece al conjunto y no hacemos nada
- Si la búsqueda fracasa, se debe insertar un nuevo nodo como hijo del último nodo de la búsqueda



¡A programar!

En Conjunto.hpp está la declaración de la clase, su parte pública y la definición de Nodo. Completen (jy prueben!) el constructor por defecto, pertenece, insertar, mínimo y máximo. Volvemos en una hora (o cuando terminen todos, lo que primero suceda).

Pertenece: Versión iterativa

```
template <class T>
bool Conjunto<T>::pertenece(
  const T& clave) const {
    Nodo* x = this \rightarrow raiz;
    while (x != NULL \&\& x-> valor != clave)
         if (clave < x->valor)
             x = x -> izq;
         else
             x = x \rightarrow der:
    return x != NULL;
```

Pertenece: Versión recursiva

También podemos implementarlo de manera recursiva. Para eso declaramos un método auxiliar:

```
private:
    /* ... */
    static bool pertenece_rec(Nodo*, const T&);
    /* ... */
```

Usamos el modicador static en la declaración. Recordemos que esto hace que el método no posea el parámetro implícito this. Veremos que efectivamente no lo necesitamos.

La implementación de pertenece nos queda así:

```
template <class T>
bool Conjunto<T>::pertenece(const T& clave) cons
    return pertenece_rec(this—>raiz, clave);
}
```

Pertenece: Versión recursiva

```
template <class T>
bool Conjunto<T>::pertenece_rec(
  Nodo* x, const T& clave) {
    if (x != NULL \&\& x \rightarrow valor != clave) {
        if (clave < x->valor)
             return pertenece_rec(x->izq, clave);
        else
             return pertenece_rec(x->der, clave);
      else
        return x = NULL;
```

Insertar un elemento: Búsqueda

```
template <class T>
void Conjunto<T>::insertar(const T& clave) {
    Nodo* v = NULL:
    Nodo* x = this \rightarrow raiz;
    while (x != NULL \&\& x->valor != clave) {
         v = x:
         if (clave < x->valor)
            x = x - > izq;
         else
            x = x - > der:
```

El puntero x recorre el árbol hasta encontrar la clave o volverse NULL. El puntero y apunta al padre de x o a NULL si x == this->raiz.

Insertar un elemento: Inserción

```
template <class T>
void Conjunto<T>::insertar(const T& clave) {
    /* ... */
    if (x = NULL) {
         Nodo* z = new Nodo(clave);
         if (y = NULL)
              this \rightarrow raiz = z;
         else if (clave < y->valor)
              y \rightarrow izq = z;
         else
              y \rightarrow der = z;
```

Si la búsqueda de clave fracasa (es decir, x == NULL) se inserta la clave en el árbol, ya sea en la raíz (si y == NULL) o como hijo de y.

Insertar un elemento: Versión recursiva

También podemos implementarlo de manera recursiva. Para eso declaramos un método auxiliar:

```
private:
    /* ... */
    void insertar_rec(Nodo*, Nodo*, const T&);
    /* ... */
```

(En este caso no utilizamos el modicador static en la declaración. Notar que en la implementación usamos el parámetro implícito this.)

La implementación de insertar nos queda así:

```
template <class T>
void Conjunto<T>::insertar(const T& clave) {
    insertar_rec(NULL, this—>raiz, clave);
}
```

Insertar un elemento: Versión recursiva

```
template <class T>
void Conjunto<T>::insertar_rec(
  Nodo* y, Nodo* x, const T& clave) {
    if (x != NULL && x->valor != clave) {
         if (clave < x->valor)
           insertar_rec(x, x->izq, clave);
         else
           insertar_rec(x, x->der, clave);
    \} else if (x = NULL) {
        Nodo* z = new Nodo(clave);
         if (y = NULL)
             this \rightarrow raiz = z;
         else if (clave < y->valor)
             y->izq = z:
         else
            v \rightarrow der = z:
```

Discusión

- ¿Qué complejidad tienen las siguientes operaciones?
 - ▶ Insertar $\rightarrow \mathcal{O}(N)$
 - ▶ Pertenece $\rightarrow \mathcal{O}(N)$
 - ▶ Mínimo/Máximo $\rightarrow \mathcal{O}(N) / \mathcal{O}(1)$

donde N es la cantidad de elementos que tiene el conjunto.

¡Ojo! ¡No depende sólo de la estructura en este caso!

¡Depende de si los datos fueron ingresados de manera uniforme o no!

¿Afecta en algo que el tipo T tenga orden total (<)? ¿Y si fuese un AVL? ¿Cambia algo?

Iteración

Problema: Dar un algoritmo para recorrer todos los nodos de un árbol ...

- ... en tiempo lineal (i.e. en $\mathcal{O}(n)$)
- ... iterativo
 - ¿Por qué, si ya conocemos recorridos recursivos?
 Para (después) poder implementar iteradores sobre árboles.

Dado que no los nodos no tienen un puntero a su padre, necesitamos saber *a dónde subir* para no tener que repetir recorridos innecesarios.

- Para eso usamos una estructura de datos auxiliar: por ejemplo, una pila.
- Elijamos una forma de recorrer el árbol: por ejemplo, InOrder.

InOrder

- ▶ Repaso: inorder(Bin(i, r, d)) ≡ inorder(i) & <r> & inorder(d), con lo cual, si el árbol es un ABB, esto está ordenado.
- Observación: el primer elemento que tenemos que devolver es el mínimo. Y ya sabemos cómo encontrarlo: yendo siempre hacia la izquierda.
- Observación': el siguiente elemento que tenemos que devolver es el que le sigue al mínimo.
 - ▶ Si el nodo tiene hijo derecho, será el mínimo de ese subárbol.
 - Si no, será el padre del mínimo.
- ▶ Idea (para imprimr los nodos en orden): Bajar siempre hacia la izquierda. Cuando esto no sea posible, imprimir el último nodo al que llegamos. Continuar haciendo lo mismo sobre el subárbol derecho si existe y si no, subir imprimiendo cada nodo por el que pasamos hasta encontrar alguno con hijo derecho.

Ejemplos y Borrador

En el pizarrón.

¡A programar! (bis)

Completar la implementación

- Agregarle al módulo de lista interfaz de pila, es decir, las operaciones push (apilar) y pop (desapilar).
- Implementar mostrar y cardinal.
- No debemos perder memoria, por lo tanto no se olviden del destructor.
- De tarea: implementar remover. Tienen que considerar 3 casos. Pueden ayudarse con las transparencias de la clase teórica.
- Para pensar: ¿Cómo cambia el código para recorrer el árbol en PreOrder? ¿Y en PostOrder? ¿Y si en vez de usar una pila usáramos una cola, qué recorrido podríamos obtener?