



# Algoritmos

## Estructuras de Datos

Grupo de Programación

Campamento de Programación

# Contenido

## Estructuras de Datos

Estructuras de Datos Elementales

Estructuras de Datos Avanzadas



# Contenido

## Estructuras de Datos

Estructuras de Datos Elementales

Estructuras de Datos Avanzadas



# Estructuras de Datos

- Una estructura de datos es una forma de organizar data para facilitar su posterior uso



# Estructuras de Datos

- ▶ Una estructura de datos es una forma de organizar data para facilitar su posterior uso
- ▶ Toda estructura de datos define operaciones como inserción, remoción, búsqueda, etc



# Estructuras de Datos

- ▶ Una estructura de datos es una forma de organizar data para facilitar su posterior uso
- ▶ Toda estructura de datos define operaciones como inserción, remoción, búsqueda, etc
- ▶ Las estructuras de datos más básicas son los arreglos y las matrices (arreglos bidimensionales)



# Estructuras de Datos

- ▶ Una estructura de datos es una forma de organizar data para facilitar su posterior uso
- ▶ Toda estructura de datos define operaciones como inserción, remoción, búsqueda, etc
- ▶ Las estructuras de datos más básicas son los arreglos y las matrices (arreglos bidimensionales)
- ▶ El objetivo es que sean un soporte para el diseño de algoritmos eficientes



# Estructuras de Datos

- ▶ Una estructura de datos es una forma de organizar data para facilitar su posterior uso
- ▶ Toda estructura de datos define operaciones como inserción, remoción, búsqueda, etc
- ▶ Las estructuras de datos más básicas son los arreglos y las matrices (arreglos bidimensionales)
- ▶ El objetivo es que sean un soporte para el diseño de algoritmos eficientes
- ▶ C++ provee los llamados *contenedores* que implementan varias estructuras de datos, hay una buena cantidad de estructuras de datos implementadas, las más especializadas pueden ser construidas tomando estas de base.





# Vectores

- Consideramos como vectores a arreglos con memoria dinámica



# Vectores

- ▶ Consideramos como vectores a arreglos con memoria dinámica
- ▶ Memoria estática: se conoce el tamaño del arreglo en tiempo de compilación (al momento de compilar el programa)



# Vectores

- ▶ Consideramos como vectores a arreglos con memoria dinámica
- ▶ Memoria estática: se conoce el tamaño del arreglo en tiempo de compilación (al momento de compilar el programa)
- ▶ Memoria dinámica: **no** se conoce el tamaño del arreglo en tiempo de compilación, sino solo en tiempo de ejecución (al momento de correr el programa)



# Vectores

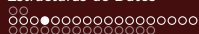
```
#include<iostream>
#include<vector>

using namespace std;

int main(){
    vector<int> V; // no hay necesidad de indicar el tamaño inicial
    V.push_back(2);
    V.push_back(1);
    V.push_back(4);
    for ( int i=0; i<V.size(); i++ ) {
        cout << V[i] << endl;
    }
}
```

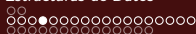
# Pilas

- Es un contenedor que almacena un conjunto de elementos, siendo una memoria tipo LIFO (Last-In First-Out)



# Pilas

- ▶ Es un contenedor que almacena un conjunto de elementos, siendo una memoria tipo LIFO (Last-In First-Out)
- ▶ Solo permite acceso al último elemento agregado



# Pilas

- ▶ Es un contenedor que almacena un conjunto de elementos, siendo una memoria tipo LIFO (Last-In First-Out)
- ▶ Solo permite acceso al último elemento agregado
- ▶ Se puede pensar como una forma de apilar platos, uno encima de otro, de esta manera solo se puede retirar el último que fue agregado



# Pilas

```
#include <stack>
#include <iostream>

using namespace std;

int main() {
    stack<int> S;
    S.push(3);
    S.push(5);
    S.push(20);
    while ( ! S.empty() ) {
        cout << S.top() << endl;
        S.pop();
    }
}
```

# Colas

- Es un contenedor que almacena un conjunto de elementos, siendo una memoria tipo FIFO (First-In First-Out)

# Colas

- ▶ Es un contenedor que almacena un conjunto de elementos, siendo una memoria tipo FIFO (First-In First-Out)
- ▶ Solo permite acceso al primer elemento agregado

# Colas

- ▶ Es un contenedor que almacena un conjunto de elementos, siendo una memoria tipo FIFO (First-In First-Out)
- ▶ Solo permite acceso al primer elemento agregado
- ▶ Se puede pensar como una cola del banco, donde cada usuario que llega tiene que esperar que los que llegaron antes son atendidos primero salir de la cola

# Colas

```
#include <queue>
#include <iostream>

using namespace std;

int main() {
    queue<int> Q;
    Q.push(5);
    Q.push(2);
    Q.push(9);
    while ( ! Q.empty() ) {
        cout << Q.front() << endl;
        Q.pop();
    }
}
```

# Colas de prioridad

- Es un contenedor que almacena un conjunto de elementos cada uno con cierta prioridad, siendo una memoria tipo FIFO (First-In First-Out)

# Colas de prioridad

- ▶ Es un contenedor que almacena un conjunto de elementos cada uno con cierta prioridad, siendo una memoria tipo FIFO (First-In First-Out)
- ▶ Solo permite acceso al elemento con mayor prioridad

# Colas de prioridad

- ▶ Es un contenedor que almacena un conjunto de elementos cada uno con cierta prioridad, siendo una memoria tipo FIFO (First-In First-Out)
- ▶ Solo permite acceso al elemento con mayor prioridad
- ▶ Se puede pensar como una cola del banco con diferentes tipos de usuarios (clientes regulares, clientes vip, no clientes, ec), donde cada usuario es atendido según su prioridad



# Colas de prioridad

```
#include <queue>
#include <iostream>

using namespace std;

int main() {
    priority_queue<int> Q; // la prioridad esta definida por el mismo
    Q.push(6);
    Q.push(2);
    Q.push(9);
    while ( ! Q.empty() ){
        cout << Q.top() << endl;
        Q.pop();
    }
}
```

# Sets

- Sets o conjuntos representan un conjunto de elementos sin repetición

# Sets

- ▶ Sets o conjuntos representan un conjunto de elementos sin repetición
- ▶ Adicionalmente, los sets preservan el orden de los elementos

# Sets

- ▶ Sets o conjuntos representan un conjunto de elementos sin repetición
- ▶ Adicionalmente, los sets preservan el orden de los elementos
- ▶ Mantener el orden implica más esfuerzo computacional, por tanto se pierde un poco de eficiencia

# Sets

- ▶ Sets o conjuntos representan un conjunto de elementos sin repetición
- ▶ Adicionalmente, los sets preservan el orden de los elementos
- ▶ Mantener el orden implica más esfuerzo computacional, por tanto se pierde un poco de eficiencia
- ▶ Si no se desea mantener el orden y solo se requiere unicidad de los elementos se puede usar `unordered_set`

# Sets

```
#include <set>
#include <iostream>

using namespace std;

int main(){
    set<int> S;
    S.insert(7);
    S.insert(3);
    S.insert(7);
    for (auto it : S){
        cout << it << endl;
    }
}
```

# Listas enlazadas

- ▶ Las listas proveen acceso solo al primer elemento y al último, se debe iterar para acceder al resto

# Listas enlazadas

- ▶ Las listas proveen acceso solo al primer elemento y al último, se debe iterar para acceder al resto
- ▶ Es decir, a diferencia de los vectores, no provee acceso aleatorio (Random Access)



# Listas enlazadas

- ▶ Las listas proveen acceso solo al primer elemento y al último, se debe iterar para acceder al resto
- ▶ Es decir, a diferencia de los vectores, no provee acceso aleatorio (Random Access)
- ▶ Para acceder a los elementos hay que iterar la lista

# Listas enlazadas

```
#include<list>
#include<iostream>

using namespace std;

int main() {
    list<int> L;
    auto it = L.begin();
    L.insert(it, 4);
    L.insert(it, 2);
    L.insert(it, 9);
    for ( auto itr : L ){
        cout << itr << endl;
    }
}
```

# Listas enlazadas vs vectores

- Los vectores son almacenados en espacios de memoria contigua, las listas no



# Listas enlazadas vs vectores

- ▶ Los vectores son almacenados en espacios de memoria contigua, las listas no
- ▶ Por ello, la inserción en una posición cualquiera es lenta para un vector, pero rápida para una lista



## Listas enlazadas vs vectores

- ▶ Los vectores son almacenados en espacios de memoria contigua, las listas no
- ▶ Por ello, la inserción en una posición cualquiera es lenta para un vector, pero rápida para una lista
- ▶ Análogamente, la remoción en una posición cualquiera es lenta para un vector, pero rápida para una lista



## Listas enlazadas vs vectores

- ▶ Los vectores son almacenados en espacios de memoria contigua, las listas no
- ▶ Por ello, la inserción en una posición cualquiera es lenta para un vector, pero rápida para una lista
- ▶ Análogamente, la remoción en una posición cualquiera es lenta para un vector, pero rápida para una lista
- ▶ El uso de uno u otro depende de lo que se necesite

# Hash tables

- ▶ También llamados diccionarios o maps, son contenedores que asocian dos valores

# Hash tables

- ▶ También llamados diccionarios o maps, son contenedores que asocian dos valores
- ▶ Se pueden pensar como una generalización de los arreglos



# Hash tables

- ▶ También llamados diccionarios o maps, son contenedores que asocian dos valores
- ▶ Se pueden pensar como una generalización de los arreglos
- ▶ En un arreglo, cada elemento tiene un índice que es un número entero

# Hash tables

- ▶ También llamados diccionarios o maps, son contenedores que asocian dos valores
- ▶ Se pueden pensar como una generalización de los arreglos
- ▶ En un arreglo, cada elemento tiene un índice que es un número entero
- ▶ En un map, cada elemento tiene un índice que puede ser cualquier tipo de dato

# Hash tables

- ▶ También llamados diccionarios o maps, son contenedores que asocian dos valores
- ▶ Se pueden pensar como una generalización de los arreglos
- ▶ En un arreglo, cada elemento tiene un índice que es un número entero
- ▶ En un map, cada elemento tiene un índice que puede ser cualquier tipo de dato
- ▶ Se puede pensar como una agenda telefónica, en la que se indexa (o busca) por nombres y apellidos y no por índices enteros

# Hash tables

- ▶ También llamados diccionarios o maps, son contenedores que asocian dos valores
- ▶ Se pueden pensar como una generalización de los arreglos
- ▶ En un arreglo, cada elemento tiene un índice que es un número entero
- ▶ En un map, cada elemento tiene un índice que puede ser cualquier tipo de dato
- ▶ Se puede pensar como una agenda telefónica, en la que se indexa (o busca) por nombres y apellidos y no por índices enteros

# Hash tables

```
#include <map>
#include <string>
#include <iostream>

using namespace std;

int main() {
    map<string, int> M;
    M["uno"] = 1;
    M["dos"] = 2;
    M["diez"] = 10;
    for ( auto it : M ){
        cout << it.first << " -" << it.second << endl;
    }
}
```

# Hash tables

- ▶ De manera análoga a los sets, los maps preservan el orden de los elementos en base al índice

# Hash tables

- ▶ De manera análoga a los sets, los maps preservan el orden de los elementos en base al índice
- ▶ Mantener el orden implica más esfuerzo computacional, por tanto se pierde un poco de eficiencia

# Hash tables

- ▶ De manera análoga a los sets, los maps preservan el orden de los elementos en base al índice
- ▶ Mantener el orden implica más esfuerzo computacional, por tanto se pierde un poco de eficiencia
- ▶ Si no se desea mantener el orden se puede usar `unordered_map`





## Documentación adicional

- ▶ Documentación oficial:  
<https://en.cppreference.com/w/cpp/container>
- ▶ Geek for geeks:  
<https://www.geeksforgeeks.org/containers-cpp-stl/>
- ▶ Curso de geek for geeks:  
<https://www.geeksforgeeks.org/courses/cpp-programming-basic-to-advanced>



# Estructuras de Datos Avanzadas

- ▶ Para efectos de este curso, entendemos como estructuras de datos avanzadas a aquellas que no son implementadas por la librería estandar de C++ (STL), sino que deben ser implementadas

# Estructuras de Datos Avanzadas

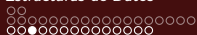
- ▶ Para efectos de este curso, entendemos como estructuras de datos avanzadas a aquellas que no son implementadas por la librería estandar de C++ (STL), sino que deben ser implementadas
- ▶ Al implementar una estructura de datos debemos pensar en sus diversas operaciones: inicialización, inserción, remoción, búsqueda, etc. Las operaciones que soporte cada estructura de datos depende de su diseño

# Estructuras de Datos Avanzadas

- ▶ Para efectos de este curso, entendemos como estructuras de datos avanzadas a aquellas que no son implementadas por la librería estandar de C++ (STL), sino que deben ser implementadas
- ▶ Al implementar una estructura de datos debemos pensar en sus diversas operaciones: inicialización, inserción, remoción, búsqueda, etc. Las operaciones que soporte cada estructura de datos depende de su diseño
- ▶ Para tener una estructura de datos eficiente, sus operaciones deben ser eficientes

# Estructuras de Datos Avanzadas

- Una situación usual es tener alguna operación computacionalmente costosa (lenta), pero el resto de operaciones eficientes.



# Estructuras de Datos Avanzadas

- ▶ Una situación usual es tener alguna operación computacionalmente costosa (lenta), pero el resto de operaciones eficientes.
- ▶ Si la operación costosa es utilizada pocas veces y las operaciones eficientes muchas veces, en general se tendrá una buena base para un algoritmo

# Árboles

- ▶ Es una estructura de datos jerárquica, conformado por varios nodos



# Árboles

- ▶ Es una estructura de datos jerárquica, conformado por varios nodos
- ▶ Cada nodo tiene un nodo *padre* y guarda un valor

# Árboles

- ▶ Es una estructura de datos jerárquica, conformado por varios nodos
- ▶ Cada nodo tiene un nodo *padre* y guarda un valor
- ▶ El nodo *raíz* es aquel que no tiene ningún padre.

# Árboles

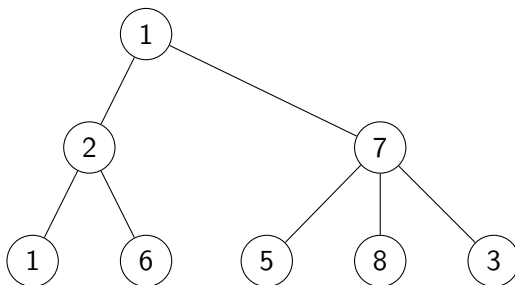
- ▶ Es una estructura de datos jerárquica, conformado por varios nodos
- ▶ Cada nodo tiene un nodo *padre* y guarda un valor
- ▶ El nodo *raíz* es aquel que no tiene ningún padre.
- ▶ Usualmente se tiene solo una referencia al nodo padre y se puede explorar el árbol a partir de este

# Árboles

- ▶ Es una estructura de datos jerárquica, conformado por varios nodos
- ▶ Cada nodo tiene un nodo *padre* y guarda un valor
- ▶ El nodo *raíz* es aquel que no tiene ningún padre.
- ▶ Usualmente se tiene solo una referencia al nodo padre y se puede explorar el árbol a partir de este
- ▶ Existen varias formas de implementar un árbol, cada una con sus ventajas y desventajas, tanto en términos de memoria como de tiempo

# Árboles

- ▶ Es una estructura de datos jerárquica, conformado por varios nodos
- ▶ Cada nodo tiene un nodo *padre* y guarda un valor
- ▶ El nodo *raíz* es aquel que no tiene ningún padre.
- ▶ Usualmente se tiene solo una referencia al nodo padre y se puede explorar el árbol a partir de este
- ▶ Existen varias formas de implementar un árbol, cada una con sus ventajas y desventajas, tanto en términos de memoria como de tiempo
- ▶ Se conoce como *altura* del árbol al número de niveles que tiene el árbol



# Árboles

```
#include <stdlib.h>

typedef struct tnode{
    struct tnode *parent;
    int data;
}node;

node *NewNode(int d, node *parent) {
    node t;
    t.data = d;
    t.parent = parent;
    return &t;
}

int main() {
    node *root = NewNode(1, NULL);
    node *left = NewNode(2, root);
    NewNode(1, left);
    NewNode(6, left);

    node *right = NewNode(7, root);
    NewNode(5, right);
}
```

# Árboles

```
#include <cstdlib>
#include <stdio>

using namespace std;

typedef struct tnode{
    struct tnode *leafs[50];
    int n_leafs; // cantidad de hijos
    int data;
}node;

node *NewNode(int d) {
    node *leaf = (node *)malloc(sizeof(node));
    leaf->data = d;
    leaf->n_leafs = 0;

    return leaf;
}

void AppendNode(node *tree, node *leaf) {
    tree->leafs[tree->n_leafs] = leaf;
```





# Árboles binarios

- ▶ Son árboles en los que cada nodo tiene a lo mucho dos hijos
- ▶ Se dice que un árbol está completo cuando todos los niveles están llenos, excepto el último

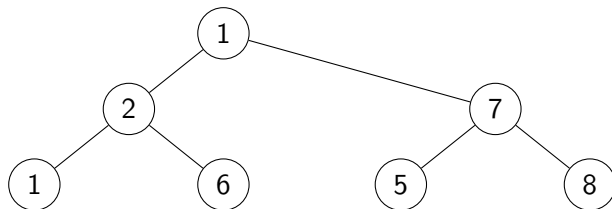
# Árboles binarios

- ▶ Son árboles en los que cada nodo tiene a lo mucho dos hijos
- ▶ Se dice que un árbol está completo cuando todos los niveles están llenos, excepto el último
- ▶ Cuando el árbol está completo se cumple la siguiente relación entre la altura y el número de nodos del árbol  $h = \lceil \log n \rceil$

# Árboles binarios

- ▶ Son árboles en los que cada nodo tiene a lo mucho dos hijos
- ▶ Se dice que un árbol está completo cuando todos los niveles están llenos, excepto el último
- ▶ Cuando el árbol está completo se cumple la siguiente relación entre la altura y el número de nodos del árbol  $h = \lceil \log n \rceil$
- ▶ Árboles completos pueden ser fácilmente representados con un arreglo; si el árbol no está completo es mejor usar un map

# Árboles binarios



# Árboles binarios

```
#include <vector>

using namespace std;

int ParentIndex(int n) {
    return (n-1)/2;
}

int main(){
    vector<int> T;

    T.push_back(1);
    T.push_back(2);
    T.push_back(7);
    T.push_back(1);
    T.push_back(6);
    T.push_back(5);
    T.push_back(8);
}
```

# Árboles binarios

```
#include <map>

using namespace std;

int ParentIndex(int n) {
    return (n-1)/2;
}

int main(){
    map<int, int> T;

    T[0] = 1;
    T[1] = 1;
    T[2] = 7;
    T[3] = 1;
    T[4] = 6;
    T[5] = 5;
    T[6] = 8;
}
```

# Árboles de búsqueda binarios

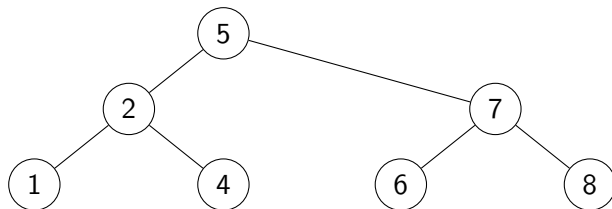
- ▶ Son árboles binarios tal que para cualquier nodo, el hijo de la izquierda es menor que el nodo padre, y el hijo de la derecha es mayor que el nodo padre



# Árboles de búsqueda binarios

- ▶ Son árboles binarios tal que para cualquier nodo, el hijo de la izquierda es menor que el nodo padre, y el hijo de la derecha es mayor que el nodo padre
- ▶ Se puede generalizar la noción al integrar una relación de orden entre el nodo padre y los nodos hijos

## Árboles de búsqueda binarios



# Árboles de búsqueda binarios

```
#include<cstdlib>
#include<stdio>

typedef struct tbst{
    struct tbst *left;
    struct tbst *right;
    int data;
} bst;

bst *NewNode(int n) {
    bst *t = (bst *)malloc(sizeof(bst));
    t->data = n;
    t->left = NULL;
    t->right = NULL;
    return t;
}

// agrega recursivamente el nodo child al nodo root
void AppendNode(bst *root, bst *child) {
    if( child->data < root->data ){
        if ( root->left != NULL ){
```