# Algoritmos Estructuras de Datos

MSc Edson Ticona Zegarra

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

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

Algoritmos

- 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

- 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)

- 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

- 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.

### Contenido

#### Estructuras de Datos

Estructuras de Datos Elementales Estructuras de Datos Avanzadas

 Consideramos como vectores a arreglos con memoria dinámica

- 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)

- 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)

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

using namespace std;

int main(){
    vector <int > V; // no hay necesidad de indicar el tamano 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;
    }
}</pre>
```

#### **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

#### Estructuras de Datos Elementales

#### 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();
    }
}</pre>
```

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

- ► 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

- ► 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 atentidos primero salir de la cola

```
#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();
    }
}</pre>
```

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

- 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

- 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

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

using namespace std;

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

#### Estructuras de Datos Elementales

## Sets

 Sets o conjuntos representan un conjunto de elementos sin repetición

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

- 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 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

#### Estructuras de Datos Elementales

```
#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;
    }
}</pre>
```

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

- ► 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)

- ► 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

```
#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;
    }
}</pre>
```

#### 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

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

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

- 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

- ► 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

- ► 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



- ► 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



```
#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;
    }
}</pre>
```

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

- ▶ 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

- ▶ 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-programmingbasic-to-advanced

#### Contenido

#### Estructuras de Datos

Estructuras de Datos Elementales Estructuras de Datos Avanzadas

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

- Para efectos de este curso, entendemos como estructuras de datos avanzadas a aquellas que no son implemendatas 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 efectos de este curso, entendemos como estructuras de datos avanzadas a aquellas que no son implemendatas 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



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

- 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

 Es una estructura de datos jerárquica, conformado por varios nodos

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

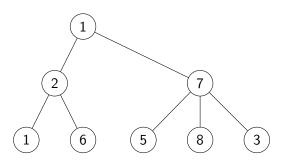
- Es una estructura de datos jerárquica, conformado por varios nodos
- Cada nodo tiene un nodo padre y guarda un valor
- El nodo *raíz* es aquel que no tiene ningún padre.

- 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

- 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

- 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





```
#include < cstdlib >
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);
```

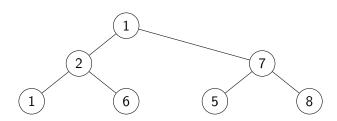
```
#include < cstdlib >
#include < cstdio >
using namespace std;
typedef struct tnode{
  struct tnode *leafs[50];
  int n_leafs; // cantidad de hijos
  int data:
}node:
node *NewNode(int d) {
  node *leaf = (node *) malloc(sizeof(node));
  leaf -> data = d:
  leaf \rightarrow n_leafs = 0:
  return leaf:
void AppendNode(node *tree, node *leaf) {
  tree -> leafs [tree -> n_leafs] = leaf;
```

► Son árboles en los que cada nodo tiene a lo mucho dos hijos

- 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

- 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  $h = \lceil \log n \rceil$

- 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  $h = \lceil \log n \rceil$
- Arboles completos pueden ser fácilmente representados con un arreglo; si el árbol no está completo es mejor usar un map



```
#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);
```

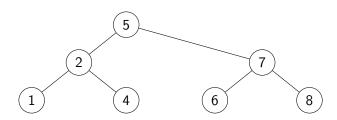
```
#include <map>
using namespace std;
int ParentIndex(int n) {
  return (n-1)/2;
int main(){
  map<int, int> T;
  T[6] = 8;
```

# 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



```
#include < cstdlib >
#include < cstdio >
typedef struct tbst{
  struct that *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:
// retorna -1 si fue agregado a la izquierda, +1 si fue agregado a
int AppendNode(bst *root, bst *child) {
  if ( child -> data < root -> data ){
    root -> left = child:
```