# Semillero de Programación Pila, Cola, DFS y BFS

Ana Echavarría Uuan Francisco Cardona

Universidad EAFIT

22 de febrero de 2013

### Contenido

- Tarea Semana Anterior
- 2 Pila
- 3 Cola
- 4 BFS: Breadth-First Search
- **6** DFS: Depth-First Search
- 6 Tarea

### 10055 - Hashmat the Brave Warrior

```
int main(){
long long a, b;
while(cin >> a >> b){
long long diff = abs(b - a);
cout << diff << endl;
}
return 0;
}</pre>
```

```
int main(){
       int i, j;
       while(cin >> i >> j){
          cout << i << " " << j << " ";
 4
          if (i > j) swap(i, j);
 5
          int best = 0;
 6
          for (int k = i; k \le j; k++){
             int count = 1;
 8
             int n = k;
 9
             while (n > 1){
10
                 if (n \% 2 == 0) n /= 2;
11
                else n = 3 * n + 1;
12
13
                 count++:
14
             best = max(count, best);
15
16
17
          cout << best << endl;
18
       return 0;
19
20
```

```
int main(){
       int H, U, D, F;
       while (cin >> H >> U >> D >> F){
3
          if (H == 0) break;
4
          int day = 0;
5
          double height = 0.0;
6
          double climb = U;
          double fatigue = (1.0 * U * F) / 100;
8
          while (height >= 0){
9
             height += climb;
10
             day++;
11
             if (height > H) break;
12
             height -= D;
13
             climb = max(0.0, climb - fatigue);
14
15
          if (height >= H) printf("success on day %d\n", day);
16
          else printf("failure on day %d\n", day);
17
       }
18
        return 0;
19
20
```

### 483 - Word Scramble

```
vector <string> v;
    int main(){
       string line;
3
       while (getline(cin, line)){
4
           stringstream ss(line);
5
          v.clear();
6
           string s;
           while (ss >> s) v.push_back(s);
8
9
           for (int i = 0; i < v.size(); ++i){</pre>
10
              reverse(v[i].begin(), v[i].end());
11
              if (i > 0) cout << " ";</pre>
12
              cout << v[i];
13
14
           cout << endl;</pre>
15
16
       return 0;
17
18
```

### Pila o Stack

#### Pila o Stack

Es una contenedor dinámico en el cual sólo se pueden insertar elementos al final y sólo se pueden extraer elementos del final. El último elemento que se insertó es el primer elemento en salir (LIFO).

Un ejemplo sería una pila de libros.



# Operaciones

Sobre una pila se pueden realizar las siguientes operaciones

- Push(x) inserta el elemento x al stack.
  - Pop() elimina el último elemento del stack.
  - Top() retorna el último elemento almacenado.

## Implementación usando la librería de C++

```
#include <iostream>
    #include <stack>
                                  // Incluir stack
    using namespace std;
4
    int main(){
6
       stack <int> s;
                                   // Crear un stack de enteros
       s.push(10);
                                   // Insertar 10
       s.push(-1);
                                  // Insertar -1
8
       cout << s.top() << endl; // Imprimir -1</pre>
9
       s.pop();
                                   // Eliminar -1
10
       cout << s.top() << endl; // Imprimir 10</pre>
11
       cout << s.size() << endl; // El tamano del stack es 1</pre>
12
       return 0;
13
14
```

# Cola o Queue

### Cola o Queue

Es una contenedor dinámico en el cual sólo se pueden insertar elementos al final y sólo se pueden extraer elementos del principio.

El primer elemento que se insertó es el primer elemento en salir (FIFO).

Un ejemplo sería una cola en un banco.



# Operaciones

Sobre una cola se pueden hacer las siguientes operaciones

- Push(x) inserta el elemento x a la cola.
  - Pop() elimina el primer elemento de la cola.
- Front() retorna el primer elemento de la cola.
- Back() retorna el último elemento de la cola

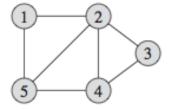
## Implementación usando la librería de C++

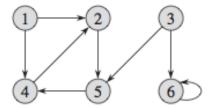
```
#include <iostream>
    #include <queue>
                                      // Incluir queue
    using namespace std;
4
    int main(){
6
       queue <int> q;
                                     // Crear una cola de enteros
       q.push(10);
                                      // Insertar 10
7
       q.push(-1);
                                      // Insertar -1
8
       cout << q.front() << endl;</pre>
                                      // Imprimir 10
9
       q.pop();
                                      // Eliminar 10
10
       cout << q.front() << endl; // Imprimir -1</pre>
11
       cout << q.size() << endl; // El tamano de la cola es 1</pre>
12
       return 0;
13
14
```

### BFS

- Algoritmo para recorrer o buscar elementos en un grafo.
- Se comienza desde uno nodo y se exploran todos los vecinos de este nodo.
- Luego, para cada uno de los vecinos, se exploran sus respectivos vecinos (que no se hayan visto antes).
- Se continúa de esta manera hasta que se haya recorrido todo el grafo.

# Ejemplos





## Pregunta

### Complejidad

- ¿Cuántas veces visto cada nodo?
- ¿Cuántas veces visito cada arista?
- De acuerdo a lo anterior ¿Cuál sería una aproximación a la complejidad del algoritmo?

#### Estructura de datos

De las estructuras de datos mostradas anteriormente ¿Cuál sería la apropiada para almacenar los nodos que tengo pendientes por visitar?

## Pregunta

#### Complejidad

- ¿Cuántas veces visto cada nodo?
- ¿Cuántas veces visito cada arista?
- De acuerdo a lo anterior ¿Cuál sería una aproximación a la complejidad del algoritmo?

#### Estructura de datos

De las estructuras de datos mostradas anteriormente ¿Cuál sería la apropiada para almacenar los nodos que tengo pendientes por visitar?

# Algoritmo BFS

```
vector <int> g[MAXN]; // La lista de adyacencia
   int d[MAXN];
                      // Aristas usadas desde la fuente
3
   void bfs(int s, int n){ // s = fuente, n = numero de nodos
      // Marcar todos los nodos como no visitados
5
      for (int i = 0; i < n; ++i) d[i] = -1;
6
      queue <int> q;
      q.push(s);
                                   // Agregar la fuente a la cola
8
      d[s] = 0;
                                   // La distancia de la fuente es 0
9
      while (q.size() > 0){
10
          int cur = q.front(); q.pop();
11
          for (int i = 0; i < g[cur].size(); ++i){</pre>
12
             int next = g[cur][i];
13
            if (d[next] == -1){      // Si todava no lo he visitado
14
                d[next] = d[cur] + 1; // La distancia que llevo + 1
15
                q.push(next);  // Agregarlo a la cola
16
17
18
19
20
                                               4 □ ト 4 □ ト 4 亘 ト ■ 9 0 0 ○
```

# Aplicaciones

- Buscar o recorrer elementos en un grafo.
- Hallar mínimo número de aristas para llegar de la fuente a cualquier nodo.
- Hallar los nodos alcanzables desde la fuente (Ver si existe un camino de la fuente a cualquier nodo).
- Si se guarda el nodo del que vine (padre), se pueden hallar las aristas pertenecientes al camino "más corto" desde la fuente hasta cada nodo.
- Con algunas modificaciones sirve para ver si existe un ciclo en algún camino que sale desde la fuente.

# Complejidad

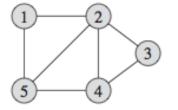
#### Complejidad de BFS

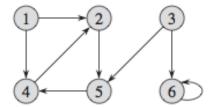
- Si se representa usando la lista de adyacencia la complejidad del BFS es O(V + E).
- Si se representa usando la matriz de adyacencia la complejidad del BFS es  $O(V^2)$ .

### DFS

- Algoritmo para recorrer o buscar elementos en un grafo.
- Se comienza desde uno nodo y se marca como gris (parcialmente visitado).
- Se explora cada uno de los vecinos de ese nodo.
- Cuando termino de visitar todos los vecinos, marco el nodo como negro (visitado).
- En otras palabras, no visito un nodo hasta haber visitado todos sus vecinos.

# Ejemplos





### Pregunta

### Complejidad

- ¿Cuántas veces visto cada nodo?
- ¿Cuántas veces visito cada arista?
- De acuerdo a lo anterior ¿Cuál sería una aproximación a la complejidad del algoritmo?

#### Estructura de datos

De las estructuras de datos mostradas anteriormente ¿Cuál sería la apropiada para almacenar los nodos que tengo pendientes por visitar?

### Pregunta

#### Complejidad

- ¿Cuántas veces visto cada nodo?
- ¿Cuántas veces visito cada arista?
- De acuerdo a lo anterior ¿Cuál sería una aproximación a la complejidad del algoritmo?

#### Estructura de datos

De las estructuras de datos mostradas anteriormente ¿Cuál sería la apropiada para almacenar los nodos que tengo pendientes por visitar?

# Algoritmo DFS

```
vector <int> g[MAXN]; // La lista de adyacencia
   int color[MAXN];  // El arreglo de visitados
   enum {WHITE, GRAY, BLACK}; // WHITE = 1, GRAY = 2, BLACK = 3
4
   void dfs(int u){
      color[u] = GRAY; // Marcar el nodo como semi-visitado
6
      for (int i = 0; i < g[u].size(); ++i){</pre>
         int v = g[u][i];
8
         if (color[v] == WHITE) dfs(v); // Visitar mis vecinos
9
10
      color[u] = BLACK; // Marcar el nodo como visitado
11
   }
12
13
   void call_dfs(int n){
14
      // Marcar los nodos como no visitados
15
      for (int u = 0; u < n; ++u) color[u] = WHITE;</pre>
16
      // Llamar la funcion DFS con los nodos no visitados
17
      for (int u = 0; u < n; ++u)
18
         if (color[u] == WHITE) dfs(u);
19
20
                                               4 □ ト ← □ ト ← 亘 ト ■ り へ ○
```

## Aplicaciones

- Buscar o recorrer elementos en un grafo.
- Si se guarda el nodo del que vine (padre), se pueden hallar un camino desde la fuente hasta cada nodo.
- Ver si existe un ciclo en el grafo (si uno de mis vecinos es gris cuando lo voy a visitar).
- Se puede hacer que el DFS retorne algún valor y verificar con él condiciones en el grafo.
- Si en lugar de poner el color pongo el número del nodo con el que hice la llamada inicial desde call\_dfs, puedo hallar todos los nodos alcanzables desde este nodo inicial.

# Complejidad

#### Complejidad de DFS

- Si se representa usando la lista de adyacencia la complejidad del DFS es O(V + E).
- Si se representa usando la matriz de adyacencia la complejidad del DFS es  $O(V^2)$ .

#### Tarea

#### Tarea

- Resolver los problemas de http://contests.factorcomun.org/contests/50
- Para cada problema pensar: ¿Cómo se construiría el grafo? ¿Es dirigido o no dirigido? ¿Debo usar BFS, DFS o cualquiera de las dos?

# Ayuda para la tarea

#### Ayuda para cada problema

- A El grafo es general para todos los casos de prueba (no cambia). Cuando se vaya a visitar un nodo, verificar que no esté en la lista de los prohibidos.
- B Si uno de mis vecinos ya está visitado, verificar que su color sea el contrario al mío si no es así retorne falso.
- C Pensar ¿Cuáles son las fichas que seguro tengo que derribar a mano?. Empujar esas fichas y las que ellas derriben (marcarlas como visitadas). Si luego de esto me quedan fichas sin tumbar ¿Qué característica especial cumplen esas fichas? ¿Cómo las debo derribar?