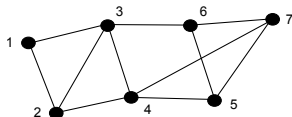


# BFS/DFS - PRÁCTICA

---

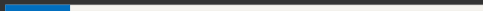
Tecnología Digital V: Diseño de Algoritmos

Universidad Torcuato Di Tella



- $\text{BFS}(G,v)$ : Si la lista  $L$  se implementa con una **cola (queue)**, entonces el algoritmo recorre el grafo **a lo ancho** y se lo llama (*breadth-first search*).  
**Recorre los vértices en orden de distancia creciente desde  $s$ .**
- $\text{DFS}(G,v)$ : Si la lista  $L$  se implementa con una **pila (stack)**, entonces el algoritmo recorre el grafo **en profundidad** y se lo llama (*depth-first search*).  
**Encuentra primero el vértice más lejano a  $s$ .**

BFS

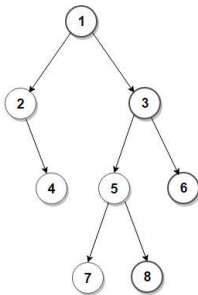


## Enunciado

Dado un **árbol binario** escribir un algoritmo que retorne cada uno de los nodos que se encuentren a la derecha.

## Enunciado

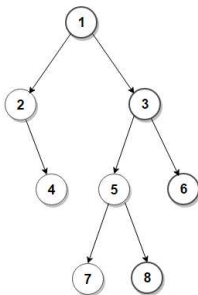
Dado un **árbol binario** escribir un algoritmo que retorne cada uno de los nodos que se encuentren a la derecha.



# Ejercicio 1: nodos derechos

## Enunciado

Dado un **árbol binario** escribir un algoritmo que retorne cada uno de los nodos que se encuentren a la derecha.



En este caso se debe retornar: [1, 3, 6, 8]

- Implementar con BFS.
- Ir recorriendo los nodos por niveles.
- Si el nodo actual es el último del nivel, agregarlo al resultado.

## Ejercicio 1: implementación

```
void printRightView(Node* root) {  
    if (root == nullptr)  
        return;  
    list<Node*> queue;  
    queue.push_back(root);  
    Node* curr = nullptr;  
    while (!queue.empty())  
        int size = queue.size();  
        int i = 0;  
        while (i++ < size)  
            curr = queue.front();  
            queue.pop_front();  
            if (i == size)  
                cout << curr->key << " ";  
            if (curr->left)  
                queue.push_back(curr->left);  
            if (curr->right)  
                queue.push_back(curr->right);  
}
```

## Ejercicio 2: visitar todos los nodos desde el nodo X

### Enunciado

Dado un grafo  $G$  con  $N$  nodos enumerados de  $0$  a  $N - 1$  representado con un vector de vectores donde  $\text{arr}[i]$  representa todos los nodos que son vecinos de  $i$ -esimo nodo. Retornar si se pueden visitar todos los nodos desde  $X$ .

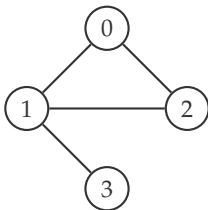


## Ejercicio 2: visitar todos los nodos desde el nodo X

### Ejemplo 1

Input:  $\text{arr} = [ [1, 2], [0, 3, 2], [0, 1], [1] ], N = 4, X = 0$

El algoritmo devuelve **true**.



### Ejemplo 2

Input:  $\text{arr} = [ [1, 2], [0, 3, 2], [0, 1], [1] ], N = 5, X = 4$

El algoritmo devuelve **false**

Explicación: no existe ningún nodo conectado al nodo 4.

## Ejercicio 2: visitar todos los nodos desde el nodo X

### Algoritmo

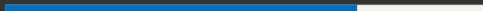
La idea es usar BFS desde el nodo X y contar todos los nodos que se visitan en la ruta. Finalmente, se verifica si el número de nodos que se visitan es igual al número dado de nodos N o no.

- El arreglo funciona como una lista de adyacencia del grafo.
- Usar una cola para los nodos visitados.
- Tener un contador de la cant. de nodos visitados durante el BFS.
- Mientras la cola no se encuentre vacía, sacar el último nodo y aumentar el contador en 1.
- Chequear si los hijos del nodo actual son visitados, si no, introducirlos en la cola y marcarlos como visitados.
- Por último, verificar si el contador llegó a N.

## Ejercicio 2: implementación

```
bool canVisitAllNodes(arr[][], int X, int n) {  
    queue<int> q;  
    vector<int> visited(n, false);  
    q.push(X);  
    visited[X] = true;  
    int count = 0;  
  
    while (q.size() > 0) {  
        int size = q.size();  
        for (int i = 0; i < size; i++) {  
            auto curr = q.front();  
            q.pop();  
            count++;  
            for (auto j : arr[curr]) {  
                if (visited[j] == false) {  
                    q.push(j);  
                    visited[j] = true;  
                }  
            }  
        }  
    }  
  
    return count == n;  
}
```

DFS



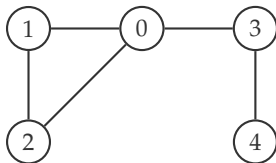
# Ejercicio 1: cantidad de puentes

## Puentes

Una arista en un grafo no dirigido conexo es un puente si al removerlo el grafo pasa a ser no conexo. Para grafos no conexos, un puente es una arista que al removerla incrementa la cantidad de componentes conexas.

## Enunciado

Dado un grafo  $G$  no dirigido, encontrar los puentes.



En este caso se debe retornar:  $[(0, 3); (0, 4)]$

- Implementar con DFS.
- Eliminar las aristas una por una para ver si se forma un grafo desconexo.