

# Quick Union y Quick Find

Domingo Gómez Pérez

Dado un conjunto de  $N$  objetos (**vértices**), se definen dos operaciones:

- Unir dos objetos
- Comprobar si dos objetos están unidos por un camino (**conectados**)

Dos objetos se dicen que son **adyacentes** si están unidos.

# Definición de grafo no dirigido

Un grafo es un par  $(V,E)$ , donde  $V$  es un conjunto de vértices y  $E$  es una lista de pares nodos que están unidos.

La implementación más eficiente de un grafo es utilizando **listas** de adyacencia:

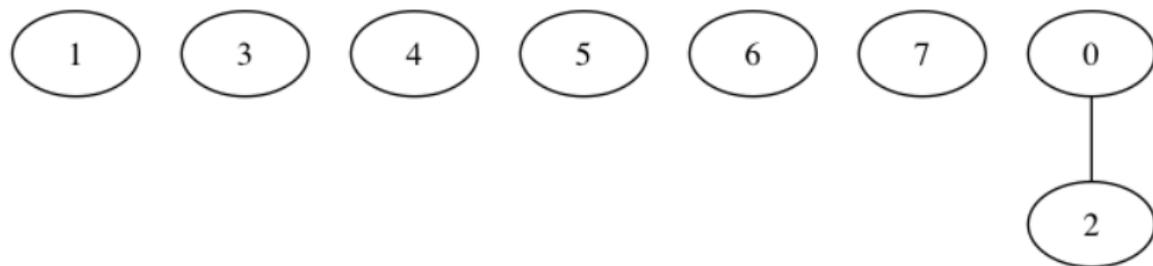
- Cada nodo se representa por un entero.
- El grafo se representa por un array de tamaño  $N$ , donde en cada posición hay una lista con los nodos adyacentes al dado.

# Dynamic connectivity



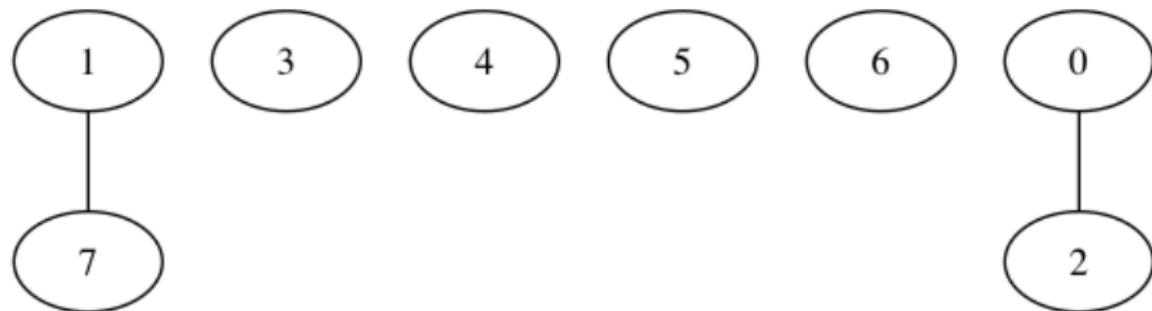
# Dynamic connectivity

```
unir(0,2);
```



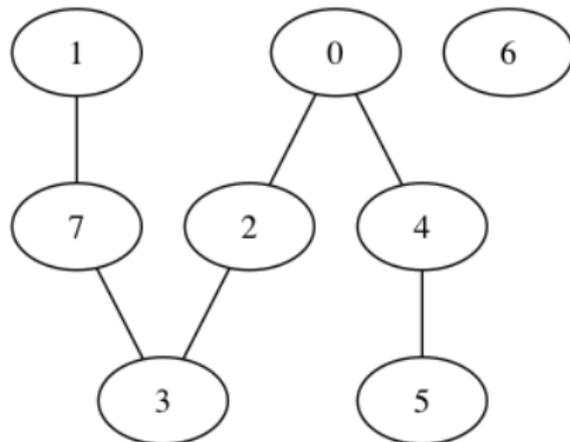
# Dynamic connectivity

```
unir(0,2);unir(1,7);
```



# Dynamic connectivity

```
unir(0,2); unir(1,7); unir(4,5); unir(7,3);  
unir(2,3); unir(0,4); conectados(0,3);
```

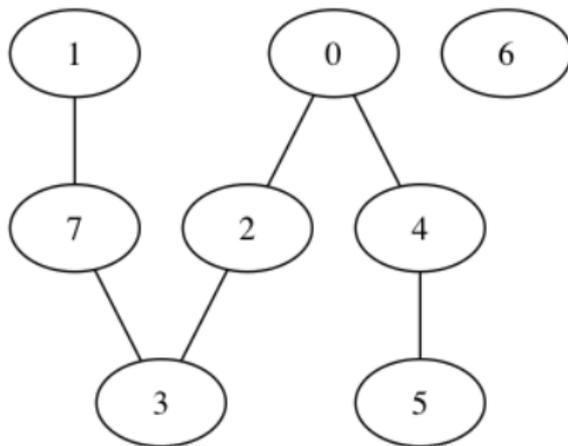


Vamos a hacer una pregunta para responder en la encuesta:

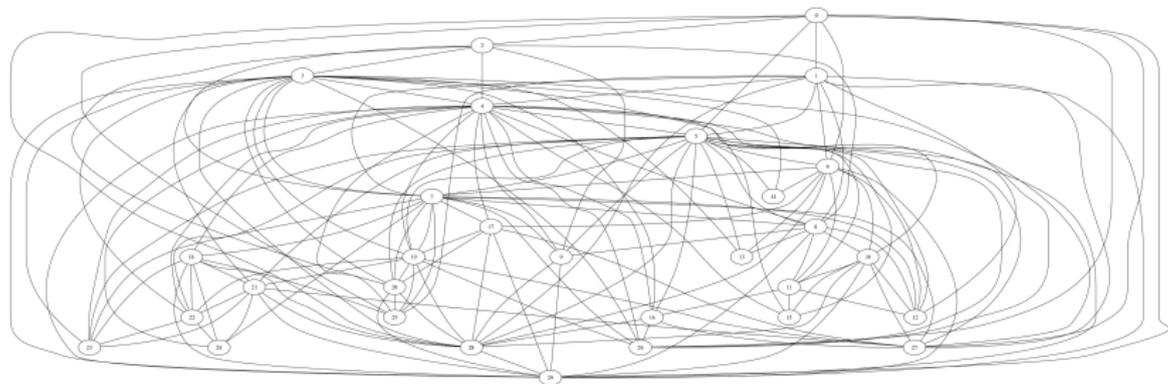
- Tenéis cinco minutos para responder.
- Si no sabéis la respuesta, elegid una al azar.
- Después de cinco minutos preguntaré a personas al azar **SIN CORREGIR**.
- Si hay disparidad de opiniones, tendréis cinco minutos más donde **PODÉIS PREGUNTAR A COMPAÑEROS**.
- Después, volveré a preguntar y resolveremos.

# Pregunta

- ¿Están conectados los nodos 0 y 7?
- ¿Están conectados los nodos 6 y 1?
- Dar un par de nodos, separados por una coma, que hay que unir para que 0 y 6 estén conectados pero no sean adyacentes.



# ¿Por qué necesitamos algoritmos?



# ¿Por qué necesitamos algoritmos?

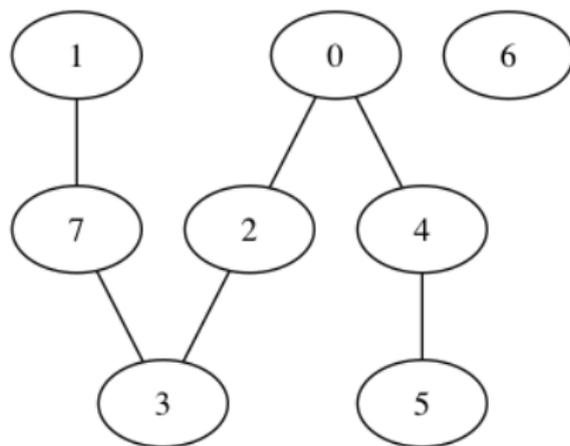
- Amigos en una red social.
- Pixels en una fotografía.
- Transistores en un circuito digital.
- Pintar una región en una foto.

Se cumplen las siguientes propiedades:

- Un nodo  $p$  siempre está conectado consigo mismo (propiedad reflexiva).
- Si  $p$  está conectado con  $q$  entonces  $q$  está conectado con  $p$  (propiedad simétrica).
- Si  $p$  está conectado con  $q$  y  $q$  está conectado con  $r$  entonces,  $p$  está conectado con  $r$  (propiedad transitiva).

Los elementos que están relacionados, forman una **clase de equivalencia**, para la relación de estar conectados, se llaman las **componentes conexas**.

# Ejemplo



Las componentes conexas en este grafo son

$\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 7\}, \{6\}$ .

Conseguir una estructura de forma que podamos calcular eficientemente las componentes conexas de un grafo. Hay que tener en cuenta que:

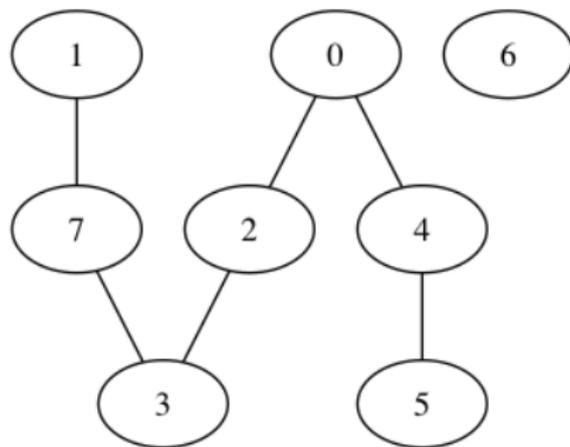
- El número de llamadas a la función unir puede ser muy grande.
- El número de llamadas a la función conectados puede ser muy grande.
- Se pueden intercalar llamadas de una y otra función.

Vamos a utilizar un array de enteros id:

- El tamaño del array es  $n$ .
- Dos nodos  $p$ ,  $q$  están en la misma componente si

$ID[p] == ID[q]$ ;

## Ejemplo de array ID



ID = [0,0,0,0,0,0,1,0];

# Algoritmo Quick Find

```
Conectados(p,q)
return id[p] == id[q]
```

```
unir(p,q):
pid = id[p]
qip = id[q]
para cada  $0 \leq i < n$ :
    si (id[i] == qid):
        id[i] = pid
```