

Grafos

Mario Macías Lloret

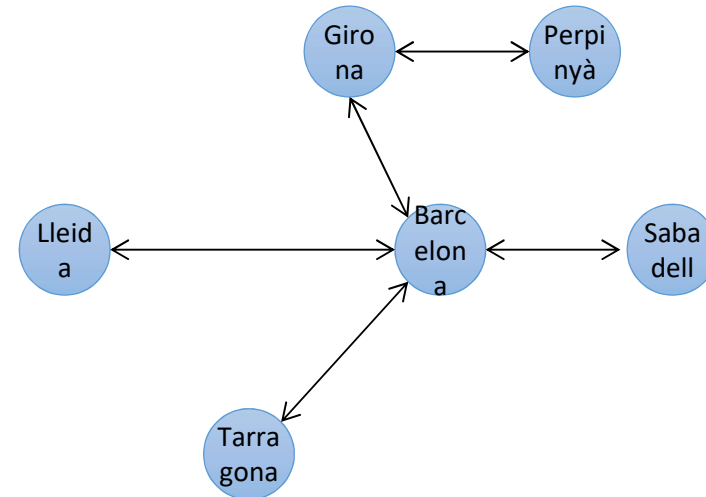
Programació Orientada a Objectes

Universitat Politècnica de Catalunya

Concepto de grafo

- Un grafo es una estructura de datos
 - Formada por **Nodos** (o **vértices**)
 - Nodos interconectados por **aristas** (o **arcos**)
 - Dirección: sentido en el que se puede navegar de un nodo a otro
 - Peso: “coste” de recorrer esa arista
 - Etiqueta: identificador de esa etiqueta.
- Representa información de relaciones diversos elementos de un sistema
 - Circuitos eléctricos
 - Jerarquía en una empresa
 - Redes sociales
 - Conexiones de vuelos
 - etc...

Ejemplo: mapa de autopistas

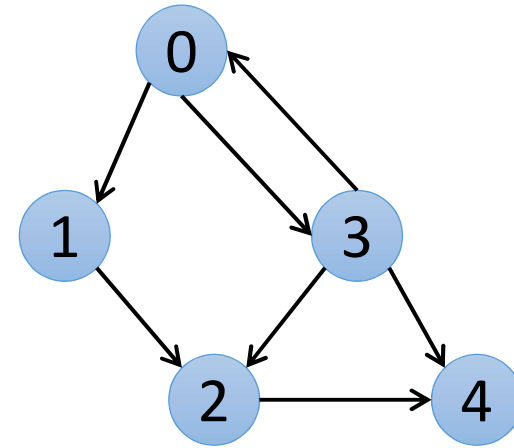


- Datos de la arista:
 - Peso: distancia entre ciudades
 - Dirección: en este caso, sería “bi-direccional”
 - Etiqueta: nombre de la carretera y tramo

Representando un grafo (1)

- Matriz de adyacencia

	[0]	[1]	[2]	[3]	[4]
[0]	{0, <u>1</u> , 0, <u>1</u> , 0},				
[1]	{0, 0, <u>1</u> , 0, 0},				
[2]	{0, 0, 0, 0, <u>1</u> },				
[3]	{ <u>1</u> , 0, <u>1</u> , 0, <u>1</u> },				
[4]	{0, 0, 0, 0, 0},				

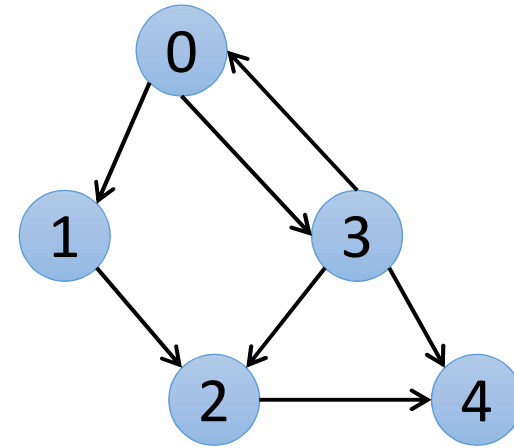


- Inconveniente: desperdicia mucha memoria

Representando un grafo (2)

- Lista de arcos

$\{\{0, 1\},$
 $\{0, 3\},$
 $\{1, 2\},$
 $\{2, 4\},$
 $\{3, 0\},$
 $\{3, 2\},$
 $\{3, 4\}\}$

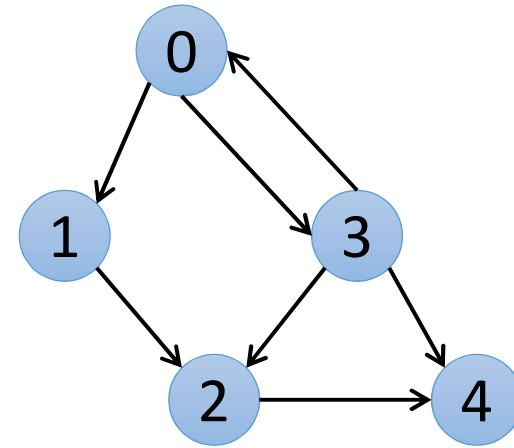


- Inconveniente: buscar una arista supone recorrer una lista entera (complejidad **$O(n)$**)

Representando un grafo (y 3)

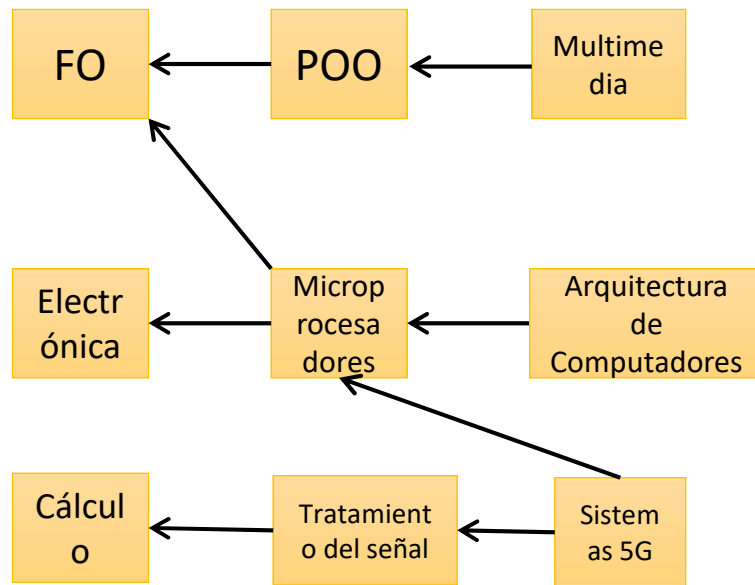
- Lista de adyacencias

```
[0] {1, 3},  
[1] {2},  
[2] {4},  
[3] {0, 2, 4},  
[4] {},
```



- Formas de representación:
 - Si el identificador del nodo es un entero: un array de listas
 - En cualquier caso: un mapa (clave: identificador del nodo, valor: lista de adyacencias).

Ejemplo: ¿Qué asignaturas necesito cursar antes?



- ¿Qué debo haber cursado para poder estudiar “Sistemas 5G”?

- Tratamiento del Señal
- Cálculo
- Microprocesadores
- Electrónica
- Fundamentos Ordinarios

Ejemplo Java: ¿Qué asignaturas necesito cursar antes?

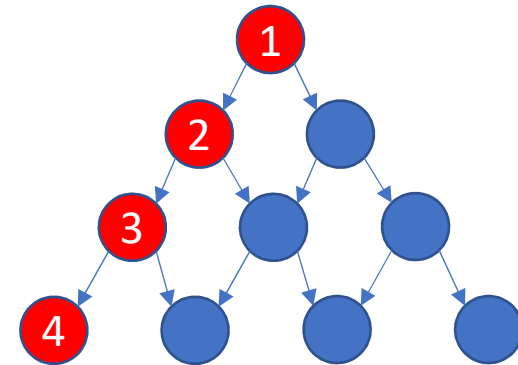
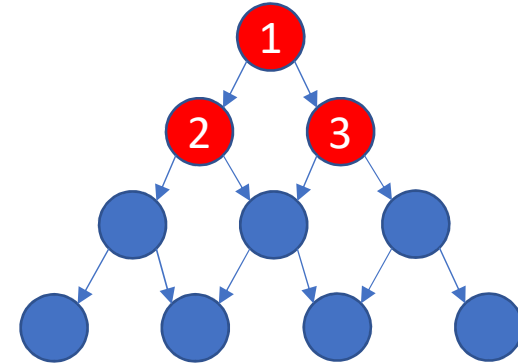
```
public class Asignatura {
    private String nombre;
    // constructores, getters, setters...
    public int hashCode() { ... }
    public boolean equals(Object o) { ... }
}

public class PlanCarrera {
    // clave: nodo, valor: nodos adyacentes
    private Map<Asignatura, Set<Asignatura>> grafo;

    // Busca asignaturas que debo estudiar antes de
    // poder estudiar la asignatura A
    public List<Asignatura> queEstudiar(Asignatura a) {
        // ¿cómo lo hago para recorrer el grafo tal que
        // me retorne TODAS y ÚNICAMENTE las asignaturas
        // antecesoras a "a"?
    }
}
```

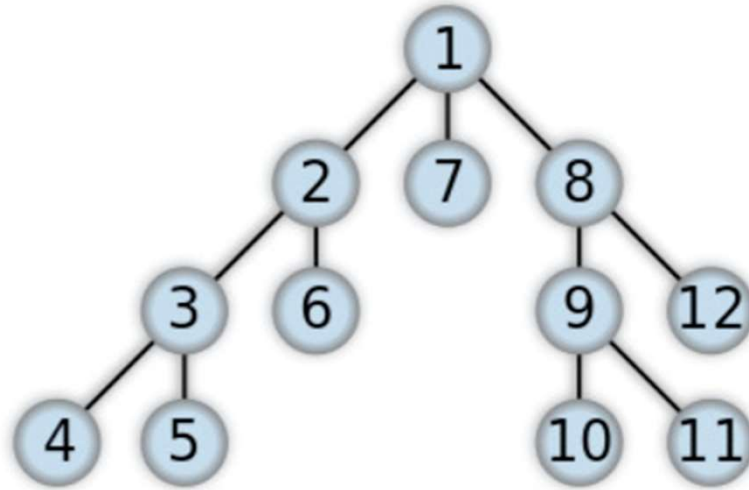

Búsqueda en grafos

- Búsqueda en amplitud
 - ***Breadth First Search (BFS)***
 - A partir de un nodo, busca primero en todos sus nodos adyacentes, y luego en los adyacentes de éstos
- Búsqueda en profundidad
 - ***Depth First Search (DFS)***
 - A partir de un nodo, va buscando en los adyacentes de los adyacentes....

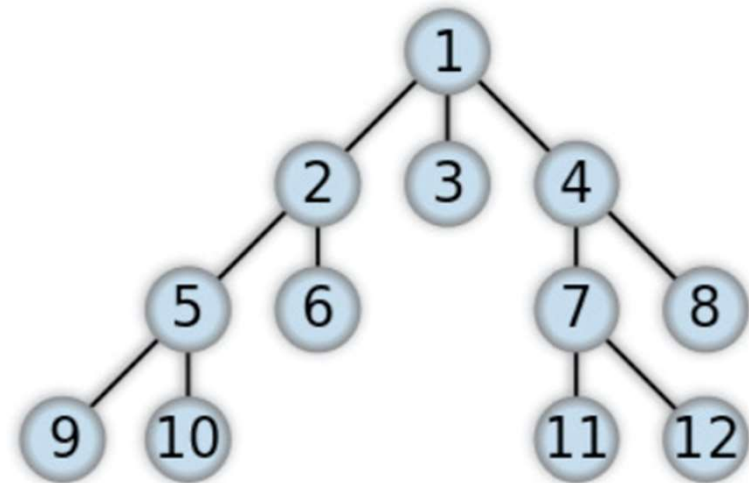


Orden de recorrido de nodos

DFS



BFS



Estrategia BFS

- Necesitamos una estructura de datos del tipo “cola” (First-In First-Out)
 - Añadimos al final, sacamos del principio → LinkedList

1. Seleccionar un nodo de origen

2. Añadirlo a la cola

3. Mientras la cola no esté vacía:

4.1 Extraer elemento de la cola → “actual”

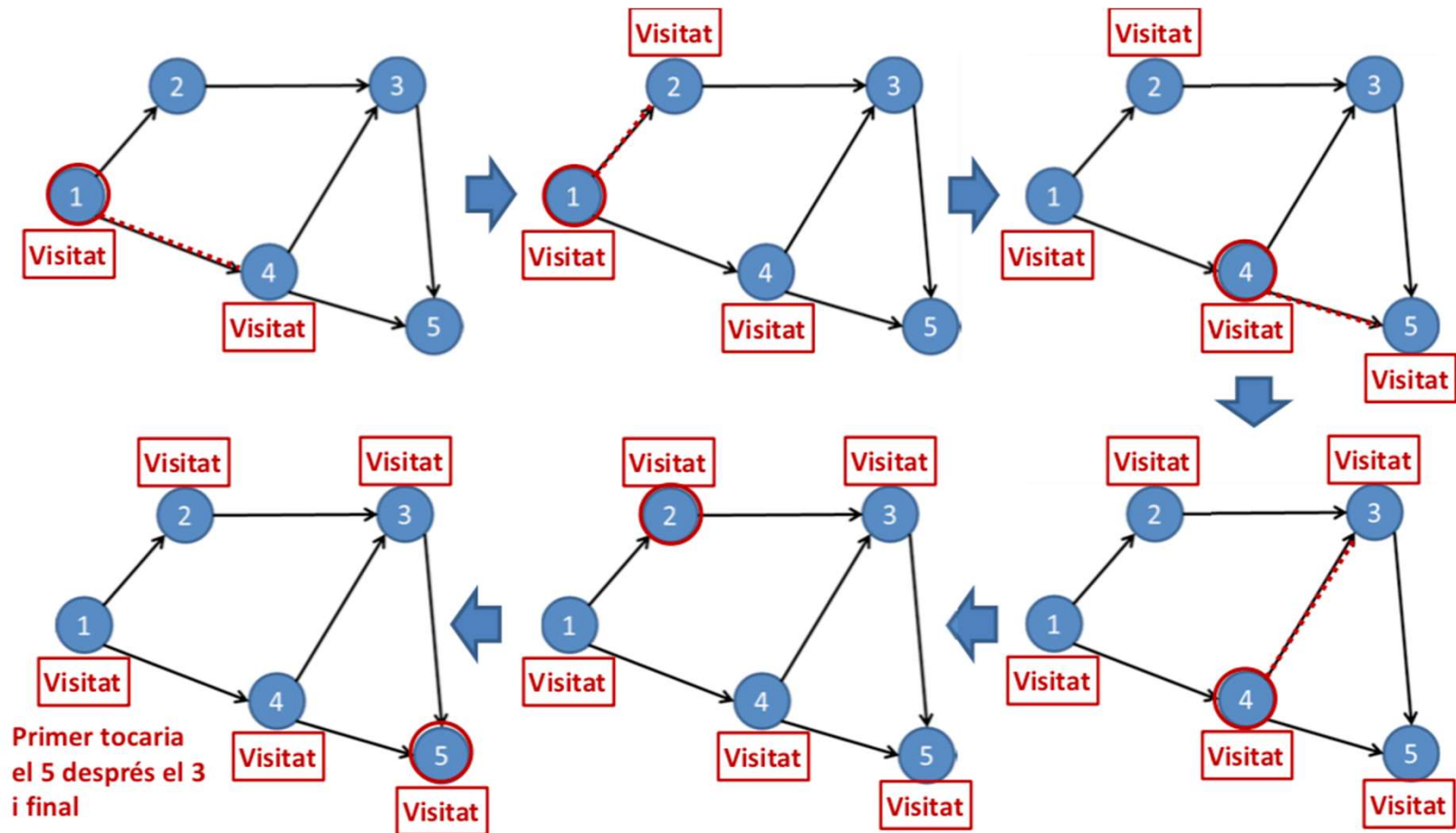
4.2 Si el nodo "actual" no se ha visitado ya

4.2.1 Marcar el nodo como visitado

4.2.2 Añadir nodos adyacentes a la cola

4. Fin

Recorriendo Nodos con BFS



Estrategia de recorrido DFS

- Necesitamos una estructura de datos del tipo “pila” (Last-In First-Out)

- Añadimos al final, sacamos del final

1. Seleccionar un nodo de origen

2. Añadirlo a la pila

3. Mientras la cola no esté vacía:

4.1 Extraer elemento de la pila → “actual”

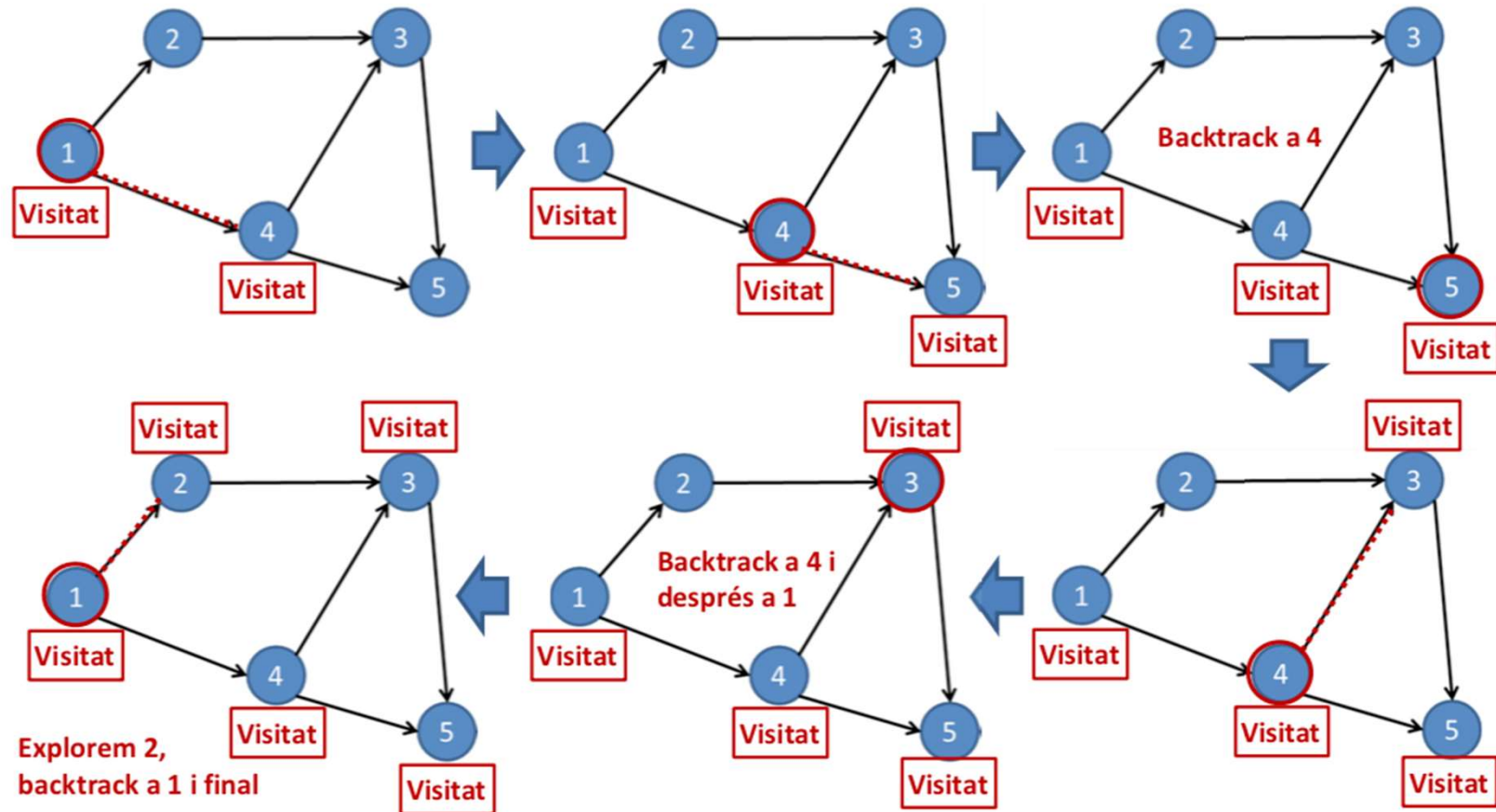
4.2 Si el nodo "actual" no se ha visitado ya

4.2.1 Marcar el nodo como visitado

4.2.2 Añadir nodos adyacentes a la pila

4. Fin

Recorriendo nodos con DFS



DFS recursivo

- La recursividad se da cuando un método o función se llama a sí mismo.
- Condición indispensable:
 - En algún momento debe darse una condición en la que la función no se llama a sí misma (por ejemplo, ante un parámetro trivial)
- Ejemplo. Función factorial:

```
long factorial(long n) {  
    if (n == 0) { // Caso trivial  
        return 1;  
    }  
    return n * factorial(n - 1);  
}
```

Cuándo usar recursividad

- Esta implementación sería mucho más rápida

```
long factorial(long n) {  
    long f = 1;  
    for (; n > 1 ; n--) {  
        f *= n;  
    }  
    return f;  
}
```

- La recursividad tiene un coste computacional.
 - Afecta a la memoria caché del procesador
 - Cada llamada a función implica:
 - Reservar espacio para variables locales
 - Guardar registros del procesador
 - Restaurar registros cuando se retorna de la llamada
- Sin embargo, la recursividad nos permite definir algunos algoritmos de manera mucho más sencilla.
 - A menudo, el mejor código es el más sencillo y legible, no el más rápido.

Ejemplo de DFS recursivo

```
void dfs(grafo, nodoOrigen) {  
    1. marcar nodoOrigen como visitado  
    2. para cada nodoAdyacente:  
        2.1 si nodoAdyacente no ha sido  
           visitado aún  
            2.1.1 dfs(grafo,nodoAbyacente)  
}
```