Tema 8: Grafos

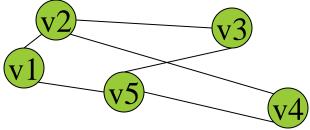
ESTRUCTURAS DE DATOS

Contenidos

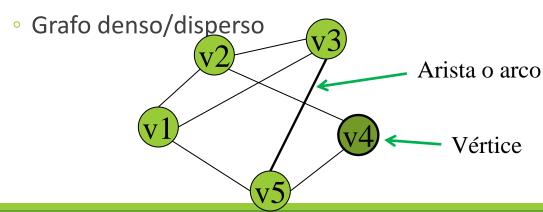
- Introducción
- Definiciones
- Representación
- Recorridos

Introducción

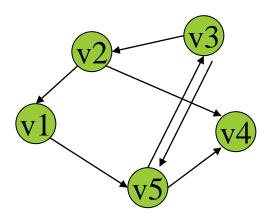
- Los árboles se utilizaban para modelar jerarquías
- Los grafos son extensiones que se utilizan para modelar sistemas posiblemente menos jerárquicos o relaciones arbitrarias
- Por ejemplo caminos entre ciudades, redes de ordenadores, conectividades de píxeles en imágenes, optimización de viajes, tráfico urbano,...



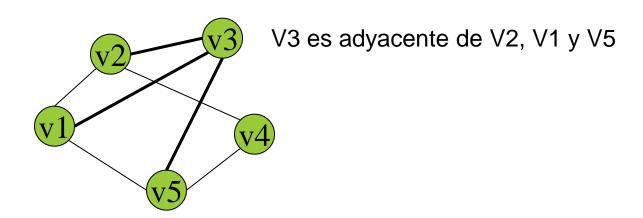
- Grafo: G = (V, A)
- V = Conjunto de vértices pertenecientes al grafo G {v1, v2, v3,...}
- A = Conjunto de pares (v1, v2) donde v1 y v2 pertenecen a V.
 Representan los arcos (aristas) de G
- Densidad: relación entre #arcos vs #vértices



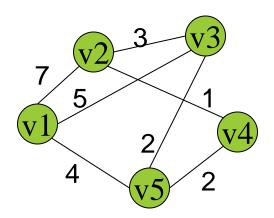
- •Grafo dirigido o Digrafo: Cuando los arcos son ordenados (v1,v2) != (v2,v1)
 - Arcos "con sentido" → Hay "flechas"
 - Puede haber 2 arcos entre 2 nodos para indicar vecindad mutua (adyacentes)



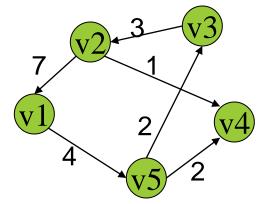
 Adyacencia: Dos vértices son adyacentes si existe un arco que los una (para grafos dirigidos: "adyacentes a")



•Grafo valorado o ponderado: Grafo cuyos arcos tienen asociados un peso o coste.



Grafo ponderado

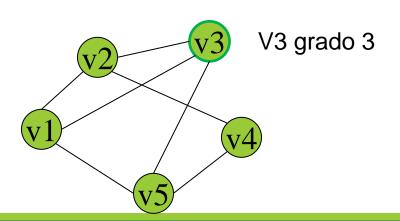


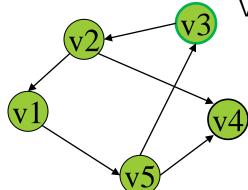
Digrafo ponderado

ED

7

- •Grado: Número de arcos que contienen a un nodo
- •Grado de entrada y grado de salida:
 - Para grafos dirigidos (#arcos de salida/entrada)
- •Nodos fuente/sumidero:
 - CON arcos SÓLO de salida/entrada

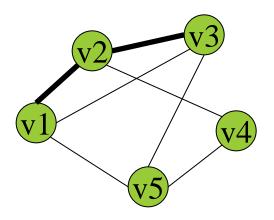




V3 grado entrada: 1

V3 grado salida: 1

 Camino: Secuencia de vértices que hay que atravesar para llegar de un vértice a otro



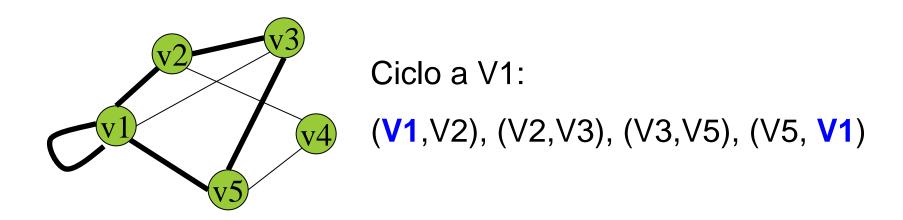
Camino de V1 a V3:

(V1, V2), (V2, V3)

Longitud: 2

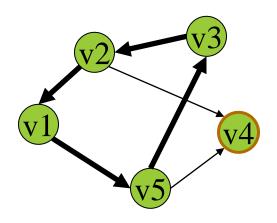
- Longitud: Número de arcos que atraviesa un camino
- Camino simple: camino con vértices diferentes

Ciclo: posible camino de "v" a "v" (pasando por otros)



Bucle: camino de "v" a "v"

Circuito: idem ciclo pero para grafos dirigidos

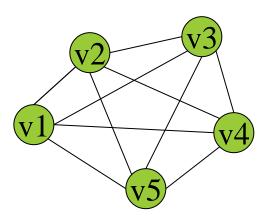


Circuito a V1:

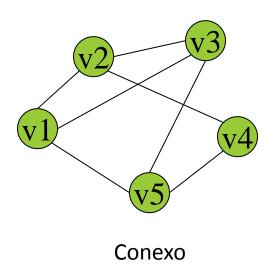
<**V1**,V5>, <V5,V3>, <V3,V2>, <V2, **V1**>

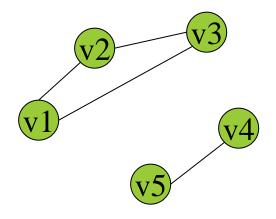
ED '

- Grafo completo: si existe una arista entre cada par de vértices
 - Máxima densidad



•Grafo conexo: Para grafo no dirigido si existe un camino desde un vértice a cualquier otro





Inconexo (2 componentes conexas)

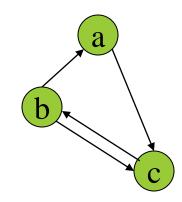
- Grafo fuertemente conexo: Para un grafo dirigido, si existe un camino desde un vértice a cualquier otro
- Un grafo dirigido puede ser conexo (si lo es sin considerarlo dirigido) o fuertemente conexo



Representación

- Representación estática (grafo dirigido)
 - Conjunto nodos + Matriz de adyacencia

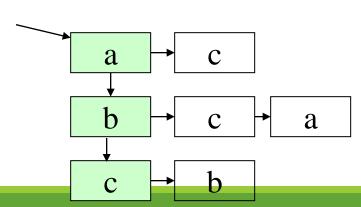
$$V = (a, b, c) A = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$



15

- Representación dinámica (grafo dir.)
 - Lista de adyacencia
 - Incluye conjunto nodos

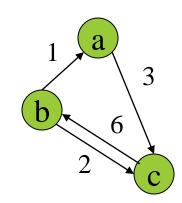
Especialmente útil si el grafo es disperso



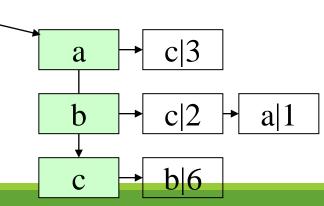
Representación

- Representación estática grafo ponderado
 - Conjunto nodos + Matriz de adyacencia con pesos

$$V = (a, b, c) \qquad A = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 3 \\ 1 & 0 & 2 \\ 0 & 6 & 0 \end{pmatrix}$$



- Repr. dinámica grafo ponderado
 - Lista de adyacencia
 - Nodos con campo peso

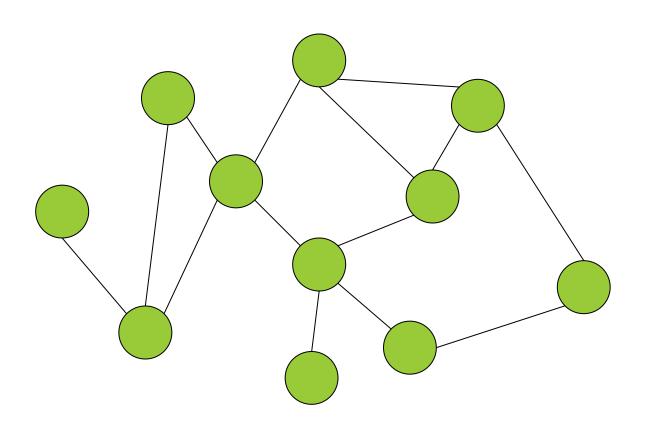


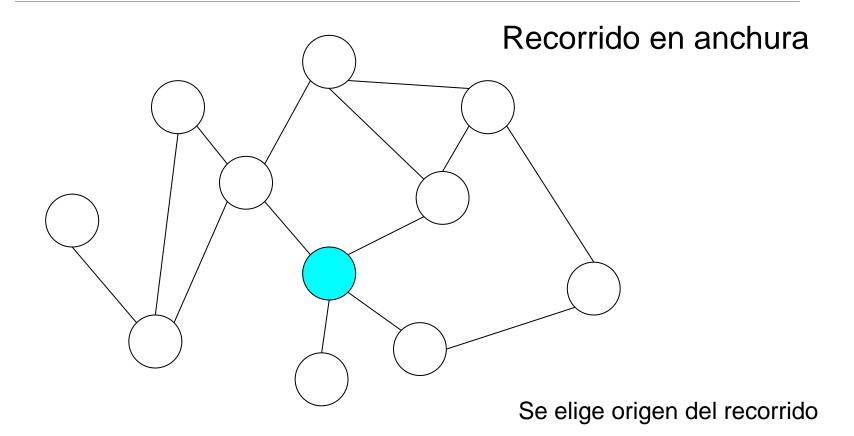
- •Recorrer un grafo (*graph traversal*): visitar todos los nodos alcanzables a partir de uno dado (¡sin repetir nodos!)
 - Recorrido en anchura (BFS)
 - Recorrido en profundidad (DFS)
 - Múltiples variantes para determinados problemas y aplicaciones
 - Algoritmos Prim, Dijkstra, Bellman-Ford, Kruskal,...

- De forma iterativa se necesitan ciertas estructuras de datos auxiliares
 - Conjunto "visitados" para no repetir nodos y entrar en ciclos (loop infinito)
 - Guarda elementos ya visitados
 - Estructura FIFO (anchura/breadth-first/BFS) o pila (profundidad/depth-first/DFS) por la que pasan los nodos para guardar memoria y orden de visita
 - Guardan direcciones de nodos (punteros) que quedan por visitar

Prototipo:

```
PROCEDURE Recorrido(g: TGrafo; origen: TElemento; VAR 1: TLista)
```





ED

39

Recorrido en anchura Se elige aleatoriamente siguiente a visitar

ED

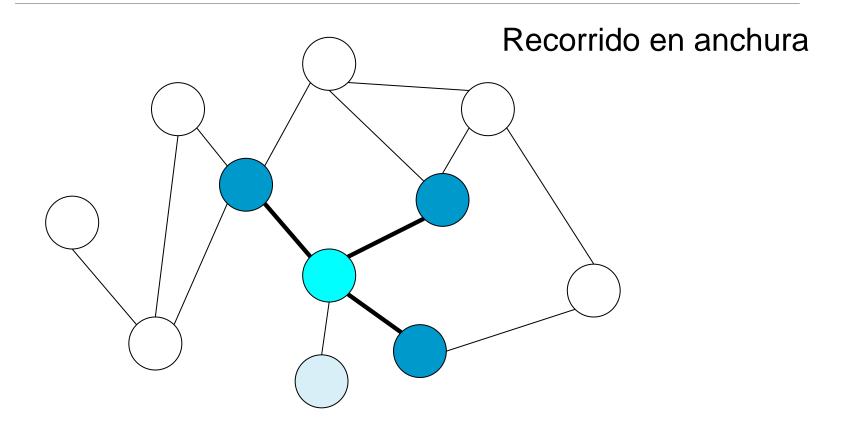
40

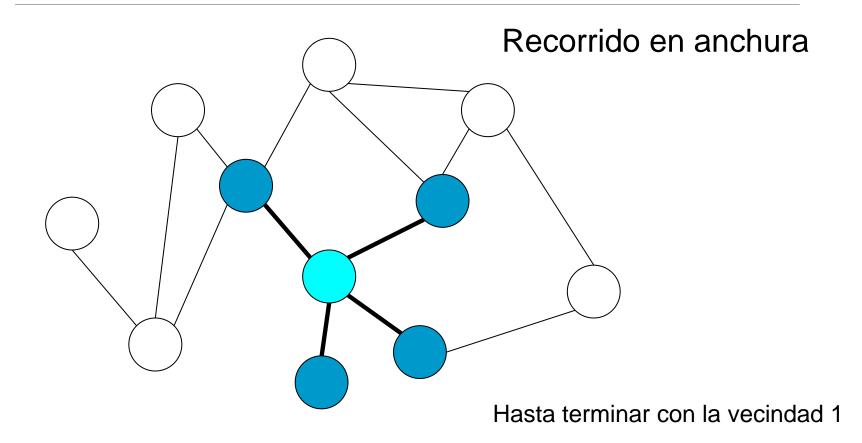
entre sus nodos vecinos

Recorrido en anchura Se continúa entre los restantes vecinos del

ED 4

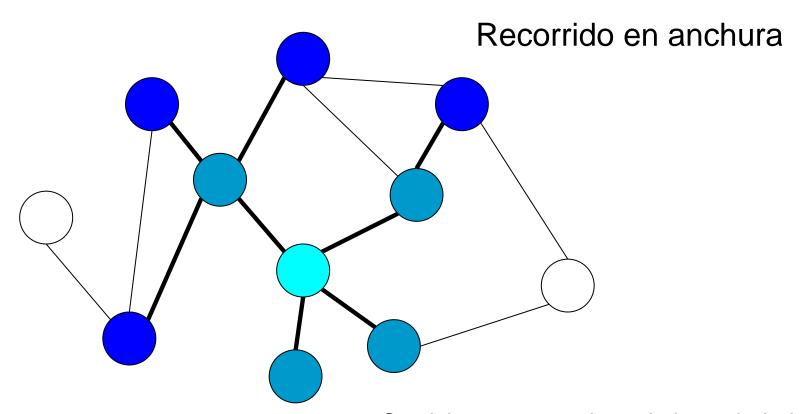
origen (si quedan sin visitar)



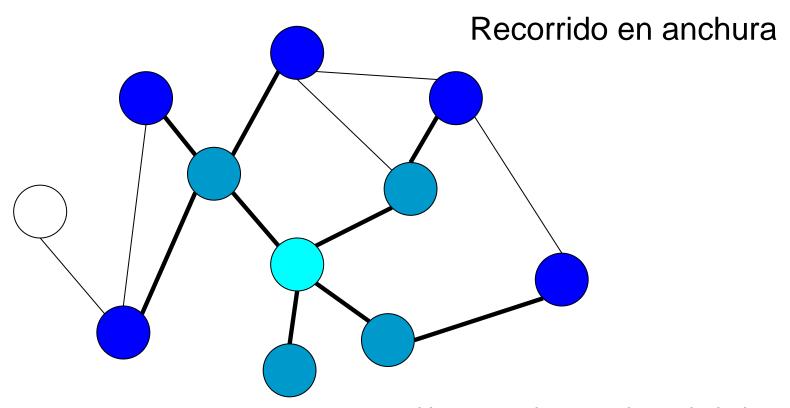


Recorrido en anchura

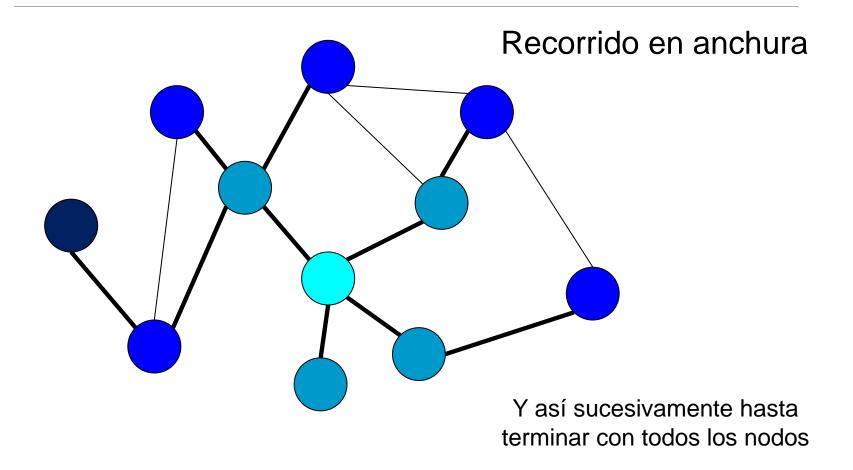
Se elige siguiente nodo desde el que continuar el recorrido (vecindad 2)

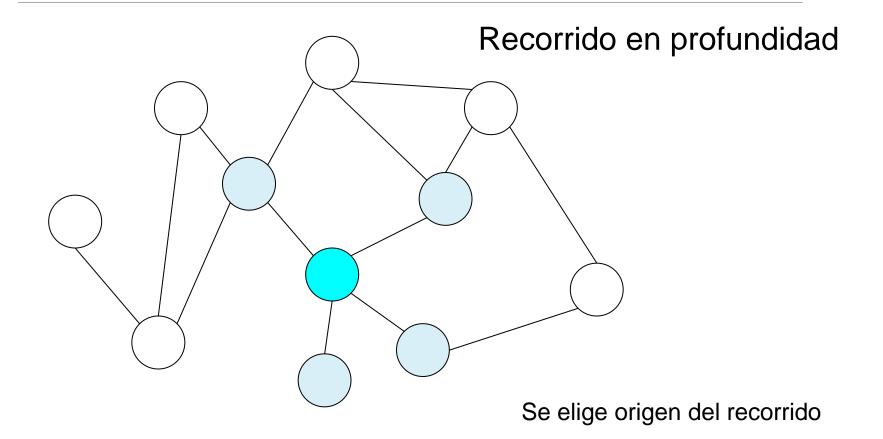


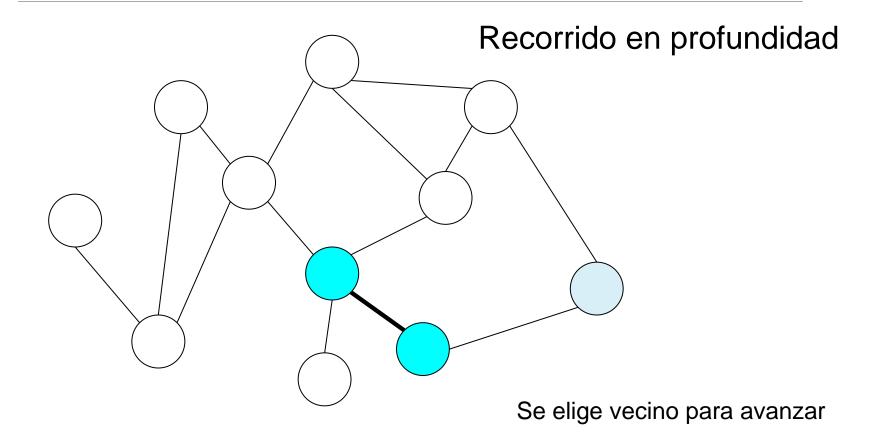
Se visitan otros vecinos de la vecindad 1

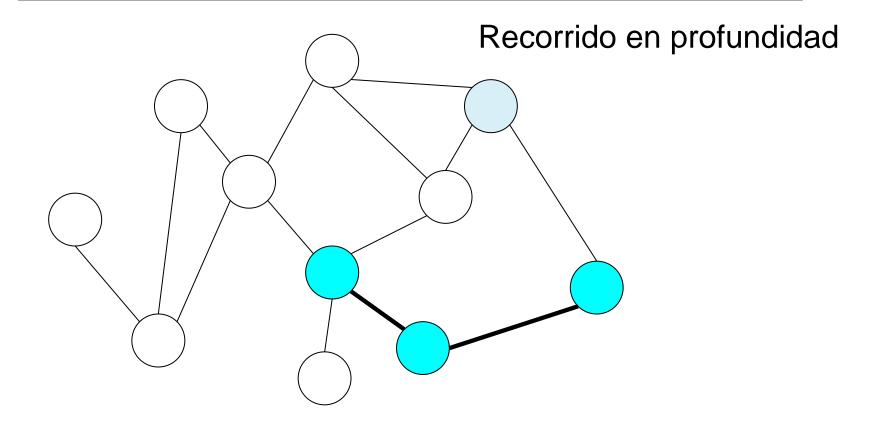


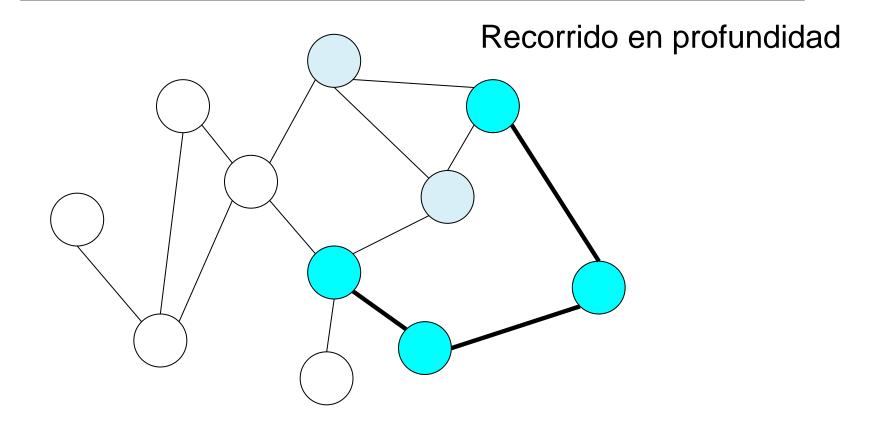
Hasta terminar con la vecindad 2

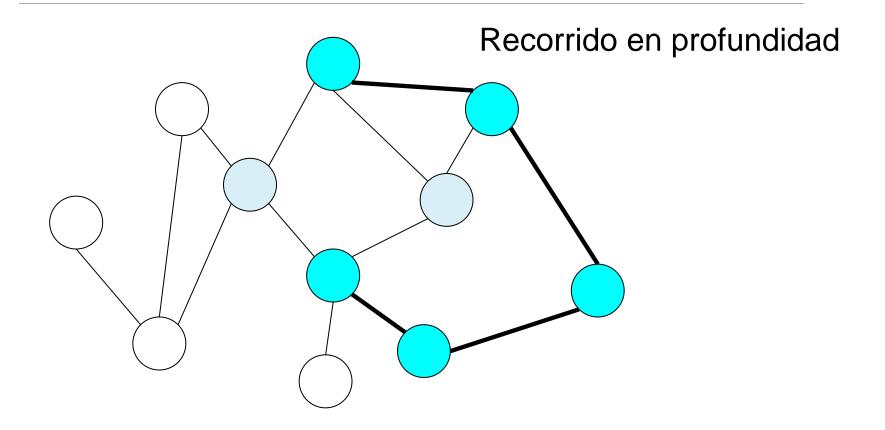


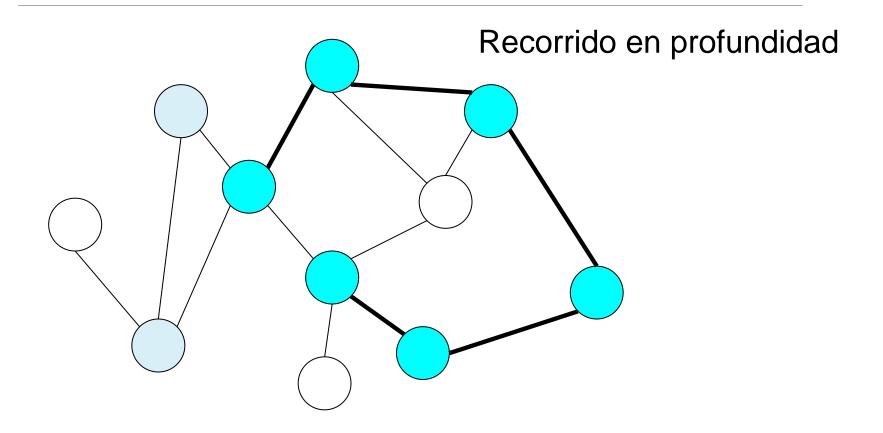


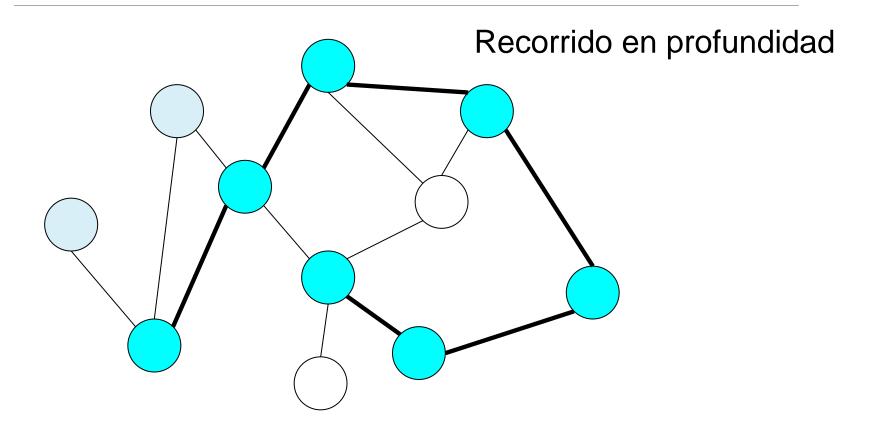


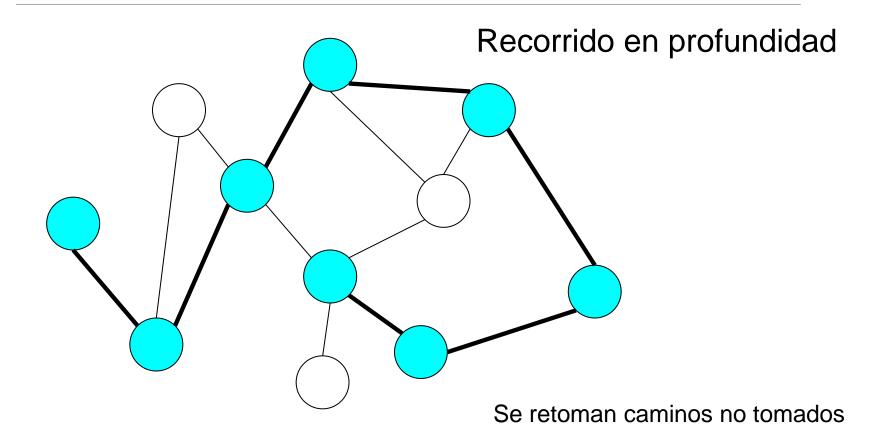


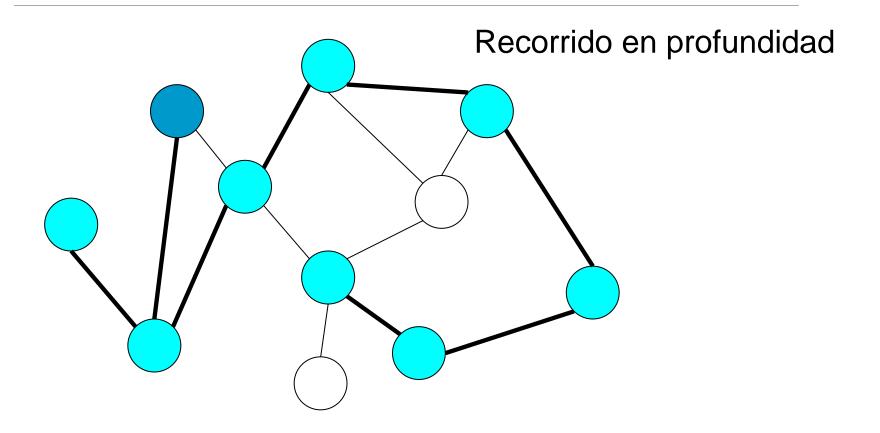


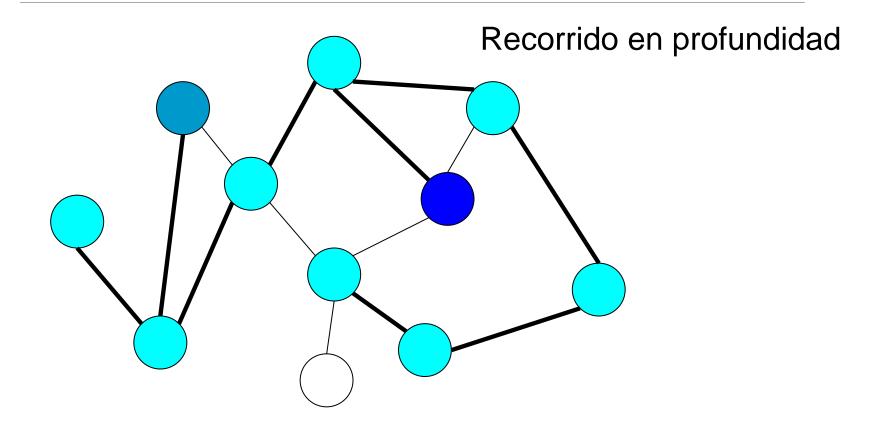


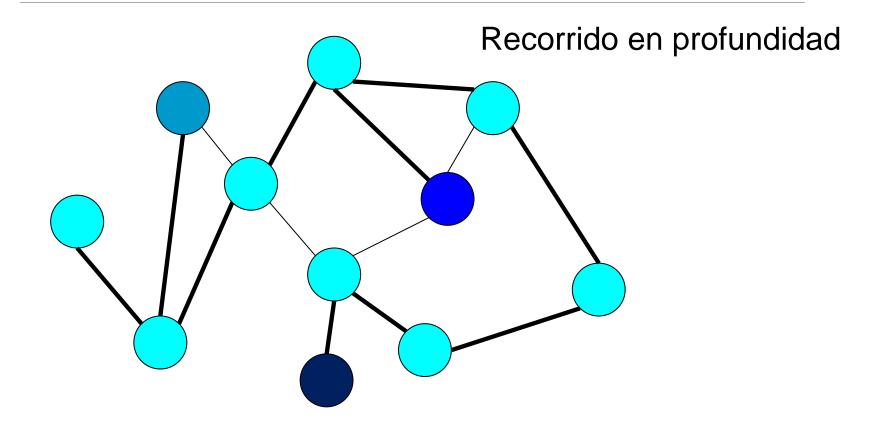






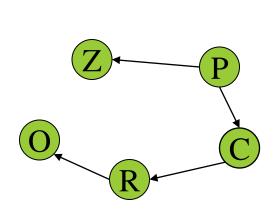


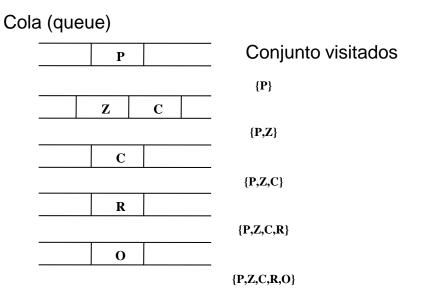




Recorrer en anchura: se visita el nodo de partida, para después visitar los adyacentes no visitados aún

 Estructura auxiliar: Cola para guardar los adyacentes no visitados

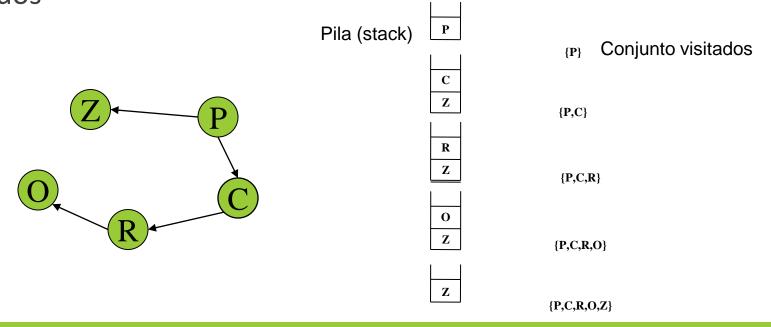




Recorrer en profundidad: se visita el nodo de partida, para después visitar en profundidad los adyacentes no visitados aún

ED

 Estructura auxiliar: Pila para guardar los adyacentes no visitados



60