Estructuras de Datos

Gabriel Ávila

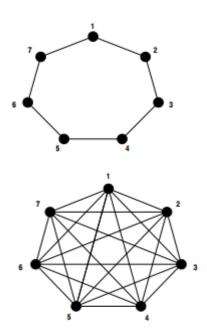
Pontificia Universidad Javeriana Departamento de Ingeniería de Sistemas

- ·Visitar todos los vértices y/o todas las aristas de un grafo.
- El orden de visita puede llegar a ser importante (depende del algoritmo).
- Durante el recorrido, es necesario llevar cuenta de los nodos ya visitados (marcarlos).

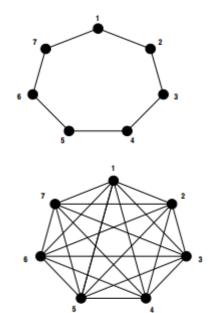
¿Qué tipos de problemas se pueden resolver con recorridos en grafos?

- ¿Qué tipos de problemas se pueden resolver con recorridos en grafos?
- Encontrar todos los vértices alcanzables.
- Encontrar el mejor nodo alcanzable.
- Encontrar la mejor ruta a través del grafo.
- Determinar si un grafo es un Grafo Acíclico Dirigido.
- Ordenar topológicamente un grafo.

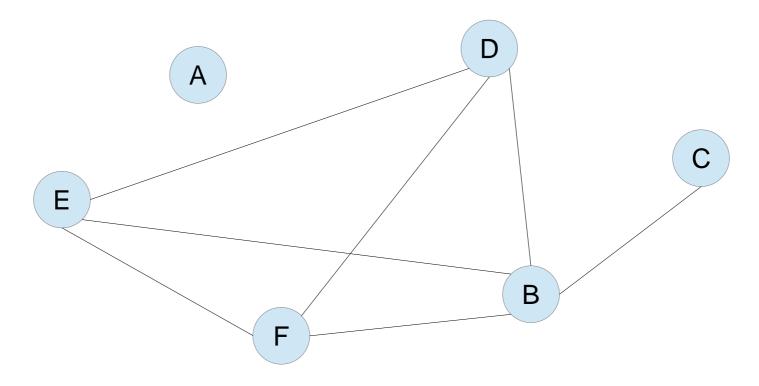
- .Plano.
- •Preorden.
- •Niveles / Vecindario.
- •Euler:
- Todas las aristas una vez.
- .Hamilton:
- Todos los vértices una vez.



- •Plano → elementos del conjunto V, ignorando E.
- •Preorden.
- •Niveles / Vecindario.
- •Euler:
- Todas las aristas una vez.
- .Hamilton:
- Todos los vértices una vez.



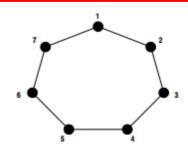
•Recorrido plano:

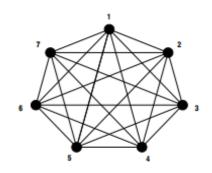


$$\cdot A - D - C - B - F - E$$

- •Plano.
- •Preorden

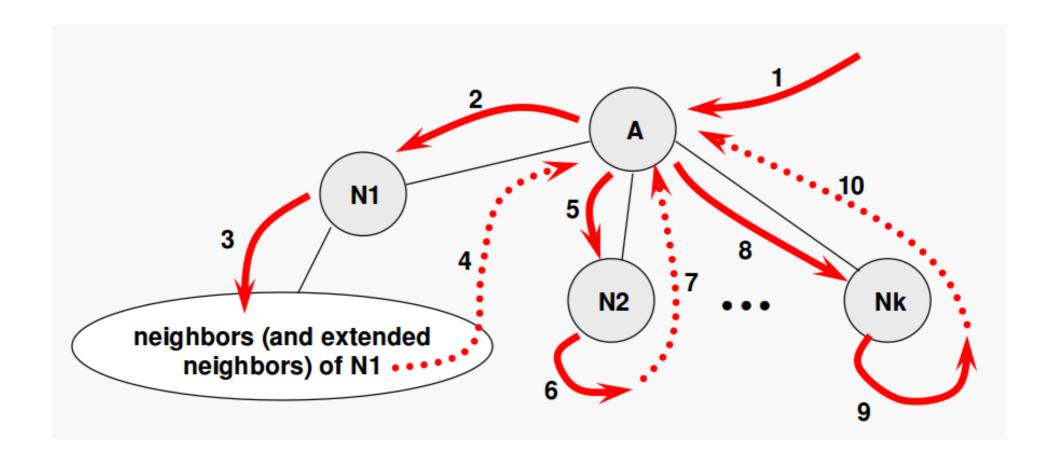
- → Depth-first search (DFS).
- Niveles / Vecindario → Breadth-first search (BFS).
- .Euler:
- Todas las aristas una vez.
- .Hamilton:
- Todos los vértices una vez.

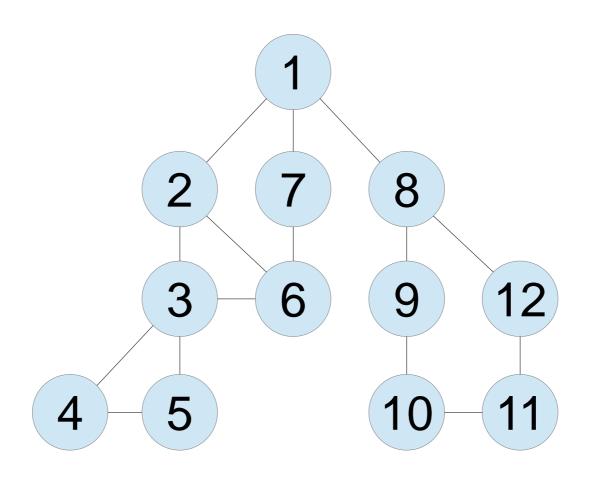




Búsqueda en profundidad: Depth-first search.

- Análogo al recorrido en preorden del árbol.
- Para un vértice dado, se visita un vecino y se sigue la ruta hasta que no se pueda avanzar más. En otras palabras, se visita el vértice, y luego de forma recursiva todos sus vecinos en orden.
- Se recorre en profundidad un camino antes de pasar al siguiente (backtracking).
- •Complejidad: O(|E|).





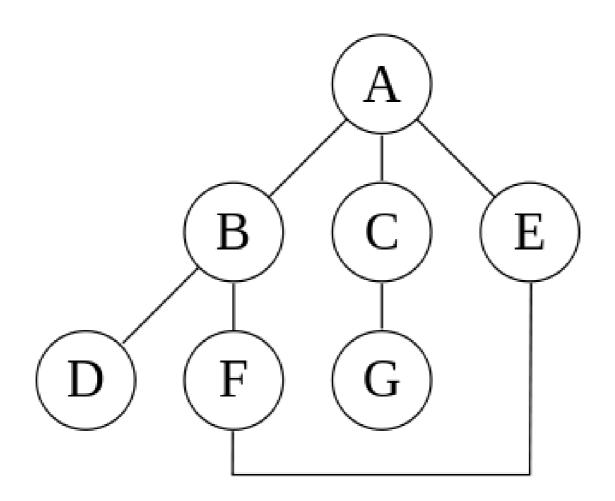
orden en que los nodos son visitados

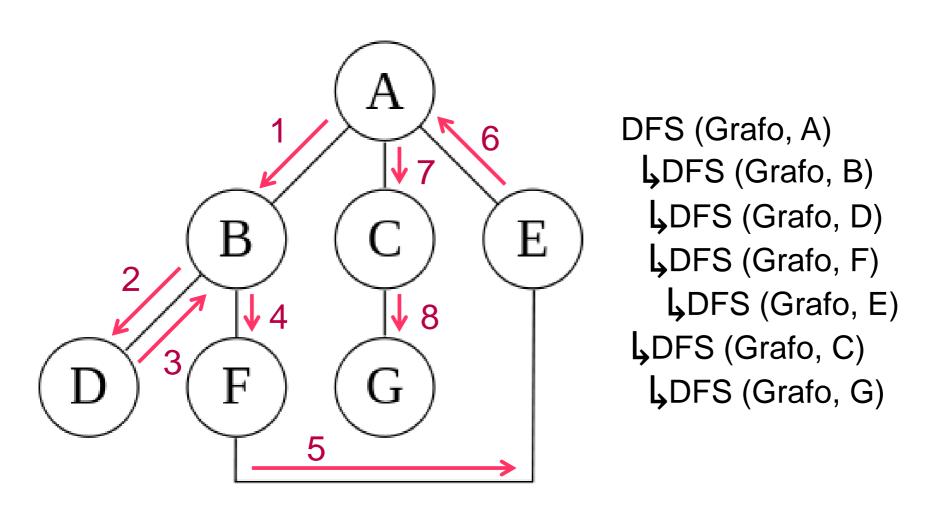
Implementación:

- 1. Procedimiento recursivo.
- 2. Utilización de una pila.

1. Implementación recursiva:

```
procedimiento DFS (G, v)
marcar v como visitado
para todas las aristas (v, w) donde v es origen
si el vértice w no está marcado como visitado
llamar recursivamente a DFS (G, w)
```

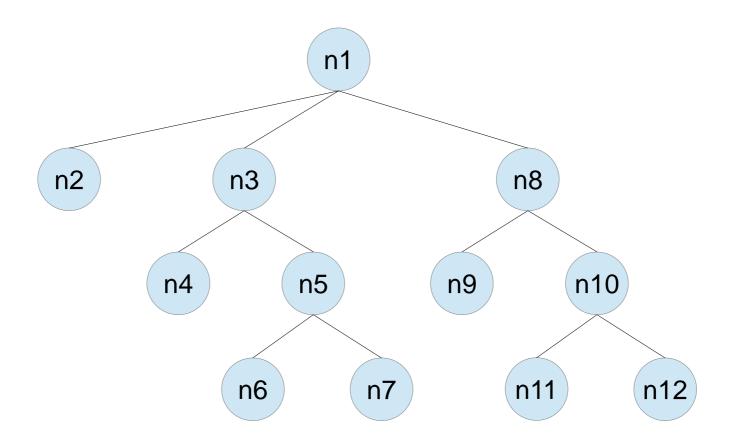


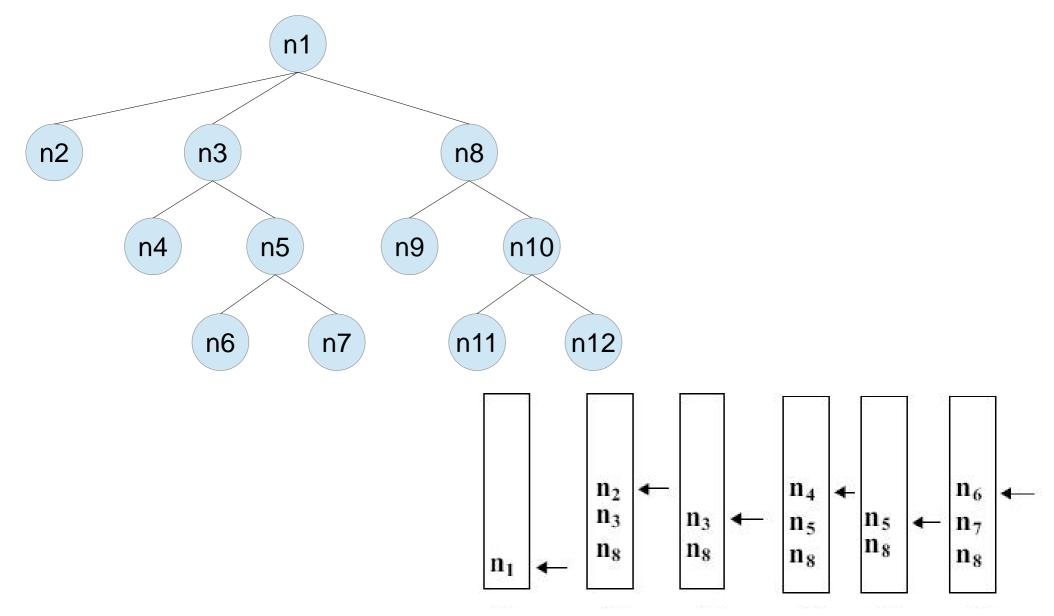


$$A-B-D-F-E-C-G$$

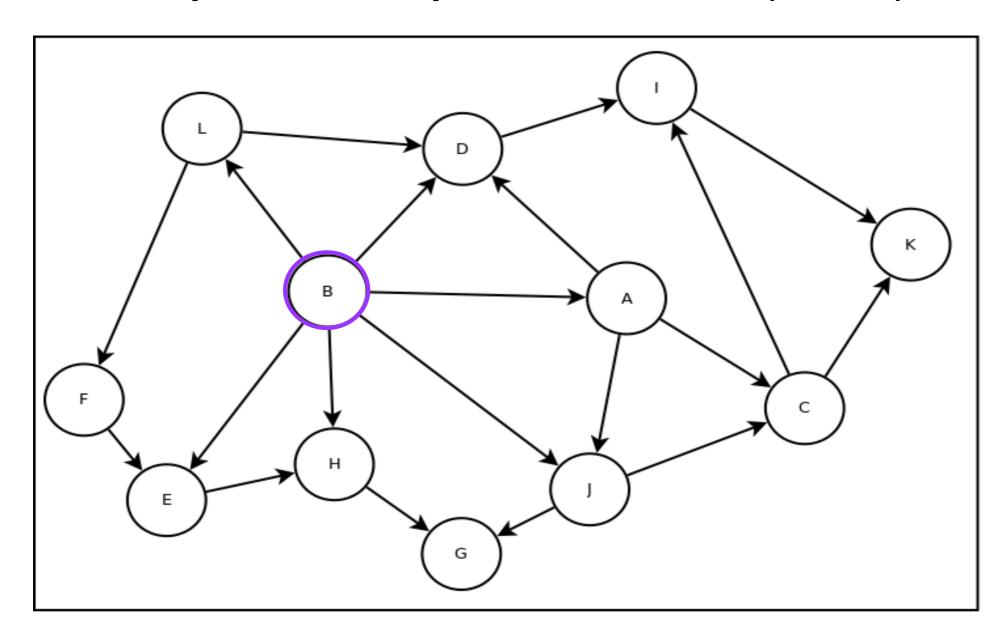
2. Implementación con pila:

```
procedimiento DFS-iterativo (G, v)
 sea S una pila
 S.push(v)
 mientras S no esté vacía
  v \leftarrow S.pop()
  si el vértice v no está marcado como visitado
   marcar v como visitado
   para todas las aristas (v,w) (con v origen)
     S.push(w)
```





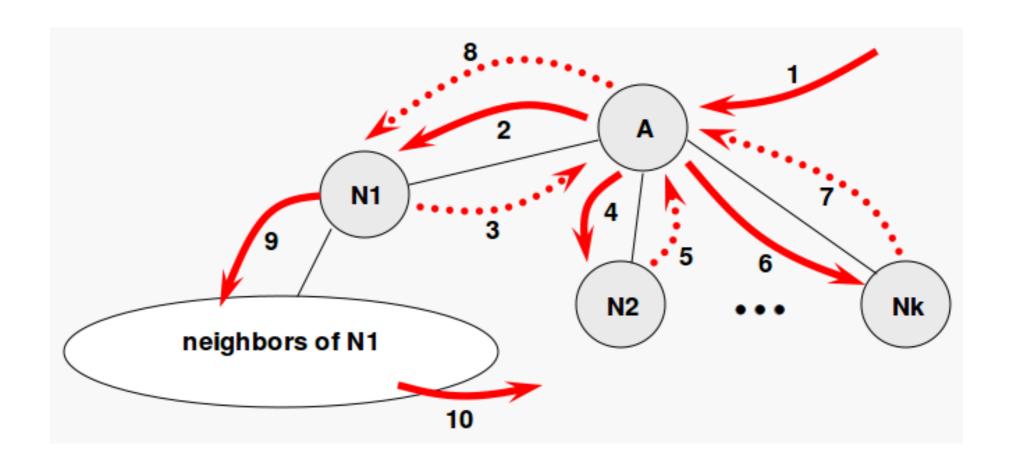
http://www.learnartificialneuralnetworks.com/intelligentsearch.html

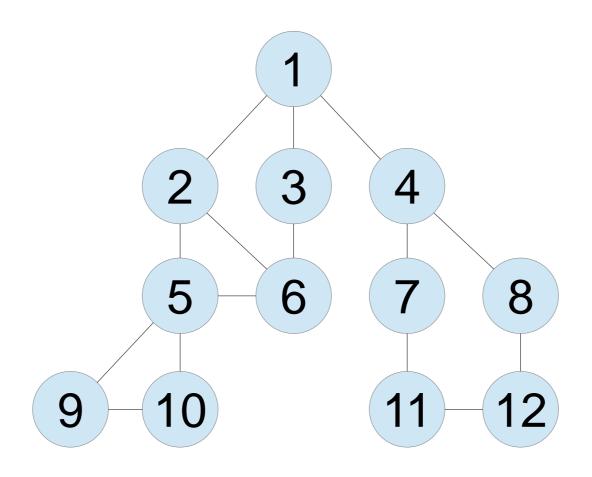


```
DFS (Grafo, B)
       LDFS (Grafo, A)
        LDFS (Grafo, C)
         LDFS (Grafo, I)
          LDFS (Grafo, K)
        LDFS (Grafo, D)
        LDFS (Grafo, J)
         LDFS (Grafo, G)
       LDFS (Grafo, E)
        LDFS (Grafo, H)
        LDFS (Grafo, L)
        LDFS (Grafo, F)
B-A-C-I-K-D-J-G-E-H-L-F
```

Búsqueda en anchura: Breadth-first search.

- Análogo al recorrido por niveles del árbol.
- Para un vértice dado, se visitan todos sus vecinos directos en orden, antes de moverse al siguiente vértice.
- Permite encontrar rutas más cortas entre vértices.
- •Complejidad: O(|E|).

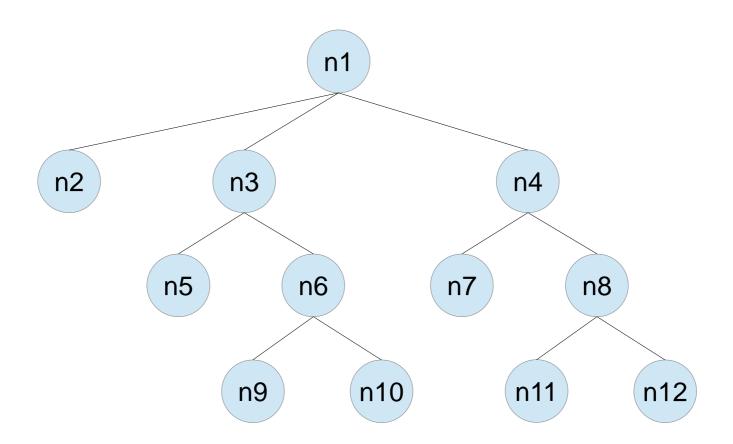


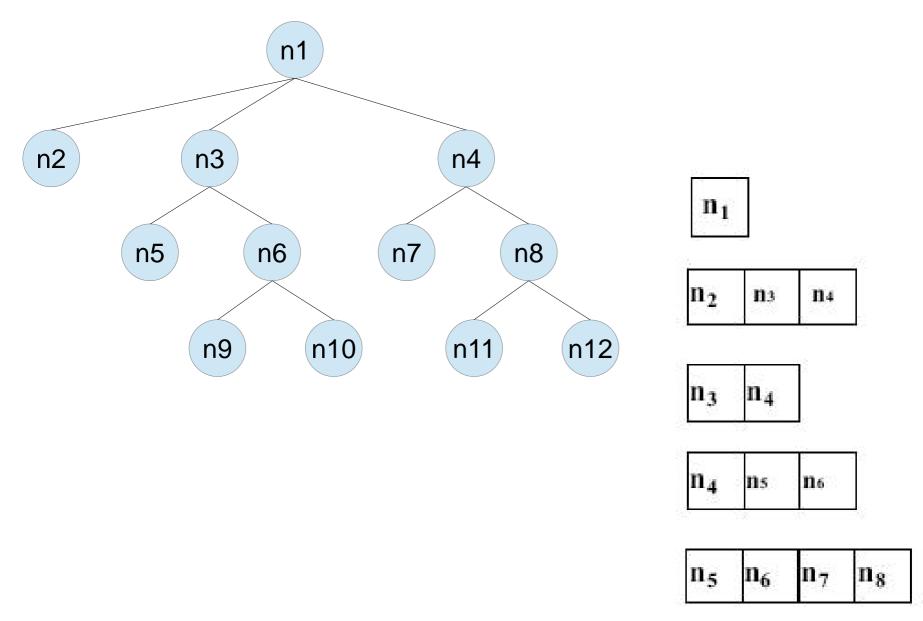


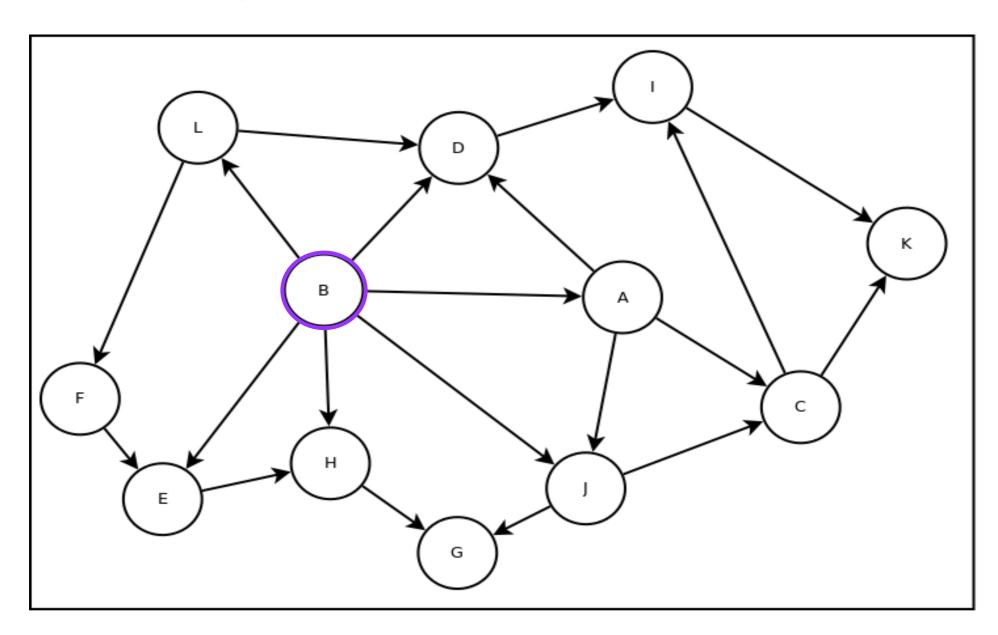
orden en que los nodos son visitados

Implementación con cola:

```
procedimiento BFS (G, v)
 sea Q una cola
 Q.push(v)
 mientras Q no esté vacía
  V \leftarrow Q.pop()
  si el vértice v no está marcado como visitado
   marcar v como visitado
   para todas las aristas (v,w) (con v origen)
    Q.push(w)
```





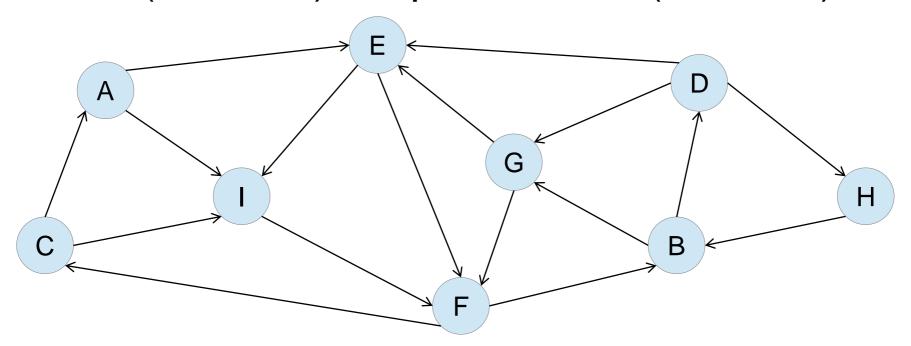


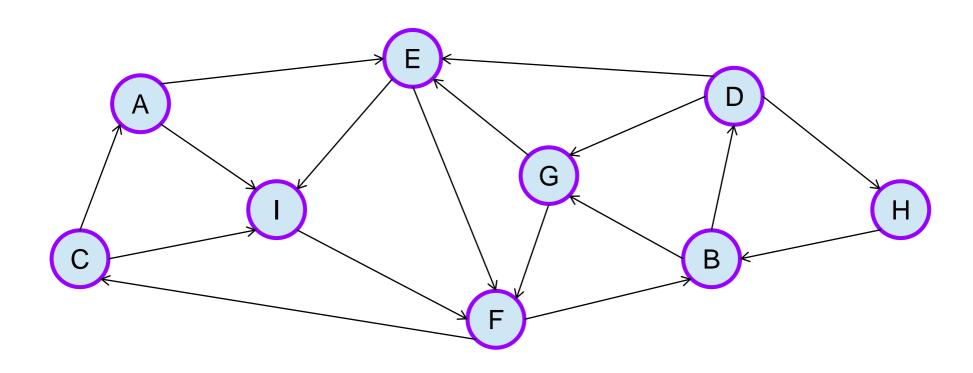
A|D|E|H|JGF GF GF

$$B-A-D-E-H-J-L-C-I-G-F-K$$

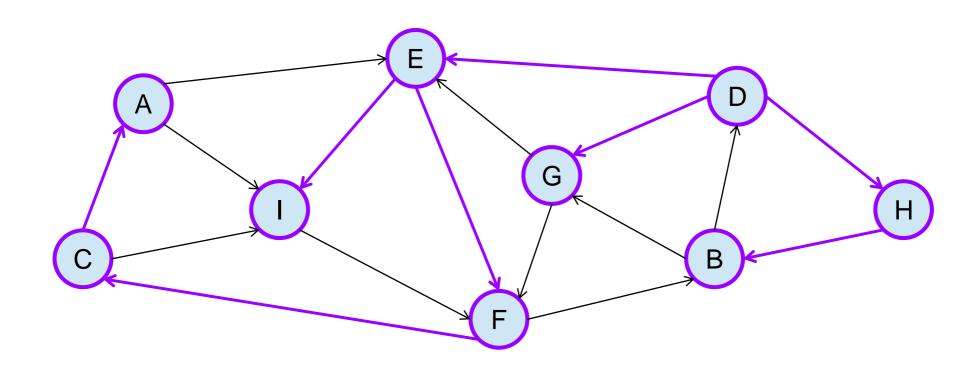
¡ Quiz!

- Mencione una de las aplicaciones de los recorridos en grafos.
- •Para el siguiente grafo, genere: recorrido plano, en anchura (desde D), en profundidad (desde H).

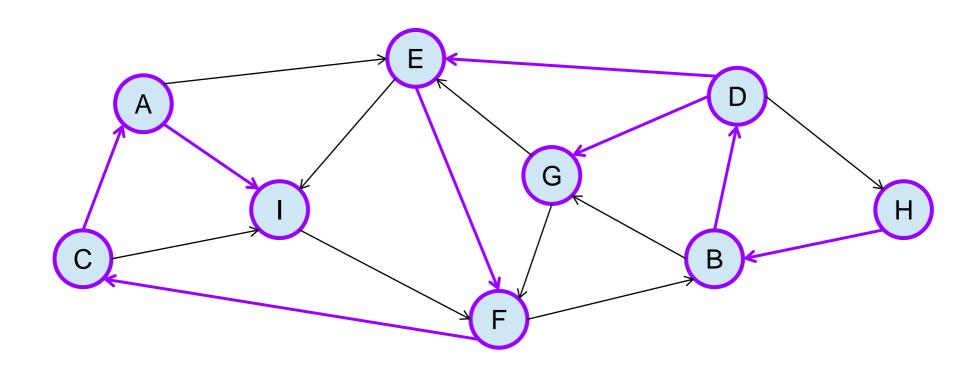




•Recorrido plano:



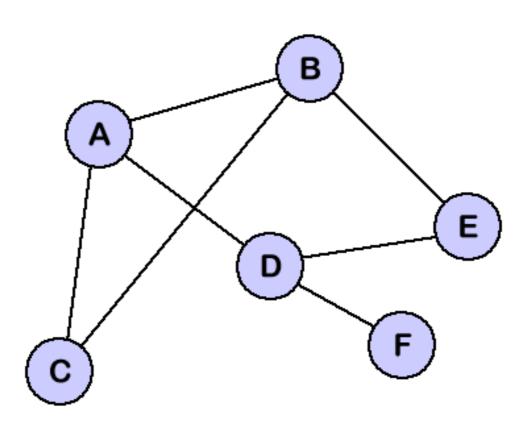
•Recorrido en anchura (desde D):



- •Recorrido en profundidad (desde H):
- •H-B-D-E-F-C-A-I-G

- •Exploración:
- •Applet de recorridos en grafos:
- •http://visualgo.net/dfsbfs.html

•Ejercicio:



http://courses.cs.vt.edu/csonline/DataStructures/Lessons/Graphs/index.html

- Recorrido DFS desde cada nodo (orden alfabético).
- Recorrido BFS desde cada nodo (orden alfabético).

•Recorrido DFS (profundidad) desde cada nodo:

$$A - B - C - E - D - F$$

$$\cdot B - A - C - D - E - F$$

$$\cdot C - A - B - E - D - F$$

$$\cdot D - A - B - C - E - F$$

$$\cdot E - B - A - C - D - F$$

$$\cdot F - D - A - B - C - E$$

•Recorrido BFS (anchura) desde cada nodo:

$$A-B-C-D-E-F$$

$$\cdot B - A - C - E - D - F$$

$$\cdot C - A - B - D - E - F$$

$$\cdot D - A - E - F - B - C$$

$$\cdot E - B - D - A - C - F$$

$$\cdot$$
F - D - A - E - B - C

Referencias

- •www.cse.ohiostate.edu/~gurari/course/cis680/cis680Ch14.html
- •www.mpiinf.mpg.de/~mehlhorn/ftp/Toolbox/GraphTraversal.p df
- courses.cs.vt.edu/~cs3114/Fall09/wmcquain/Notes/ T20.GraphTraversals.pdf
- webdocs.cs.ualberta.ca/~holte/T26/graphtraversal.html
- •en.wikipedia.org/wiki/Graph_traversal

Referencias

- www.cs.cornell.edu/courses/CS2112/2012sp/lectures/lec24/lec24-12sp.html
- •www.comp.nus.edu.sg/~stevenha/visualization/dfsb fs.html
- •www.sci.brooklyn.cuny.edu/~amotz/BC-ALGORITHMS/PRESENTATIONS/traversals.pdf