

Aplicaciones DFS / BFS.

Topological Sort. (Grafos Dirigidos)

Lista (ordenamiento) de los nodos tal que
para todo arco (x,y) , x aparece antes que y
en la lista.

$(X,y) \rightarrow X$ es pre requisito de y

A \rightarrow Introducción a ing. sistemas. ✓

B \rightarrow Calculo 1 ✓

C \rightarrow Programación 1 ✓

D \rightarrow Pensamiento sistémico.

E \rightarrow POO ✓

F \rightarrow Algebra Lineal ✓

G \rightarrow Calculo 2 ✓

H \rightarrow Física 1 ✓

J \rightarrow Estructuras de datos //

K \rightarrow Bases de datos

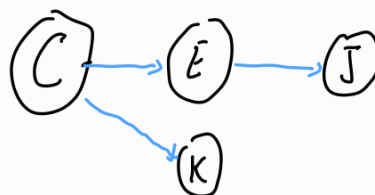
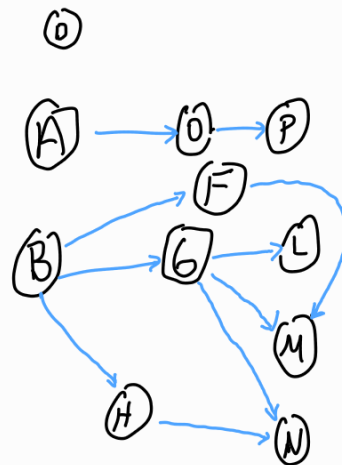
L \rightarrow Calculo 3 ✓

M \rightarrow Prob y estadística.

N \rightarrow Física 2 ✓

O \rightarrow Elementos

P \rightarrow Arquitectura de PC



G, L, B. ✗

N, H, G ✗

A, C, B, D, G, K, H ✓

Grafos dirigidos

In-degree \rightarrow # de aristas que entran en el nodo

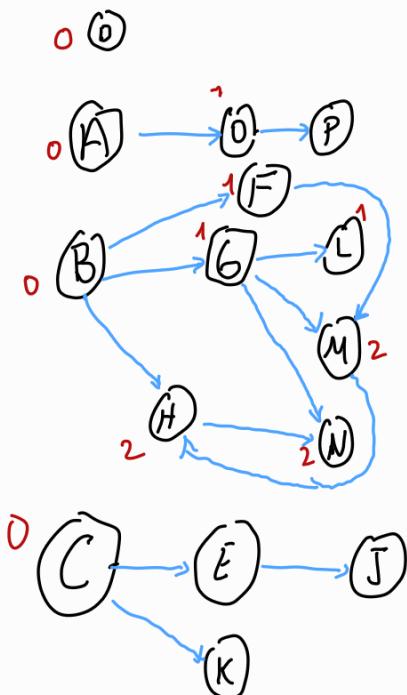
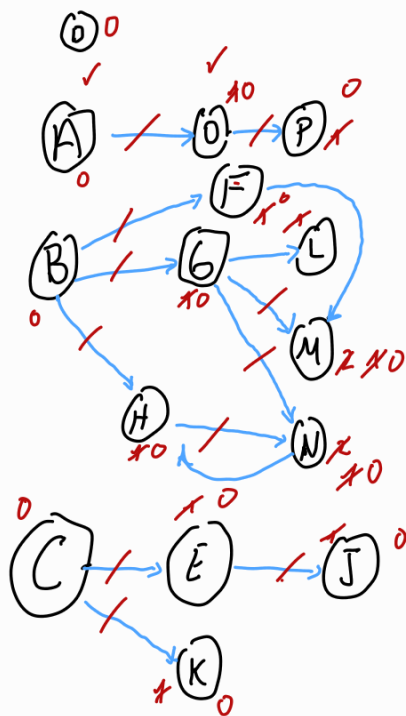
Out-degree \rightarrow # de aristas que salen del nodo.

BFS

\hookrightarrow in-degree

Lista Materias =

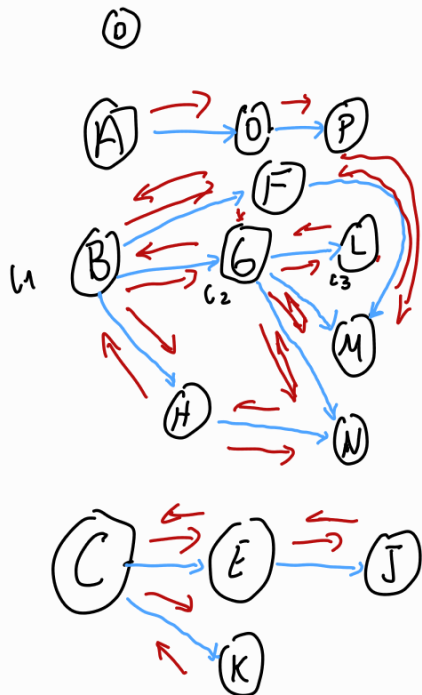
[D, A, B, C, O, F, G, H, E, K, P, L, M, N, J]
J J



Tarea 1. Que pasa en la estrategia basada en BFS para calcular el TopSort cuando hay ciclos.

¿Cómo identificar ciclos con esta estrategia?

Basada en DFS



Cada vez que termine la recursión
(no haya mas pasos recursivos por hacer)

inserto el elemento en una lista

topsort = [L, M, N, B, H, F, B, P, O, A,
D, J, E, K, C]

Reverse al topsort

topsort = [C, K, E, J, D, A, O, P, B, F, H,
G, N, M, L]

Stack recursivo.

- ~~B~~
- ~~G~~
- ~~L~~
- ~~M~~
- ~~N~~
- ~~H~~
- ~~F~~
- ~~A~~
- ~~O~~
- ~~P~~
- ~~D~~
- ~~J~~
- ~~E~~
- ~~K~~

Cobrir de los nodos en una DFS.

Blanco → Esta pendiente por explorar

Gris → Está dentro del stack recursivo (tiene cosas pendientes)

Negro → Salio del stack recursivo (visitado).

Stack

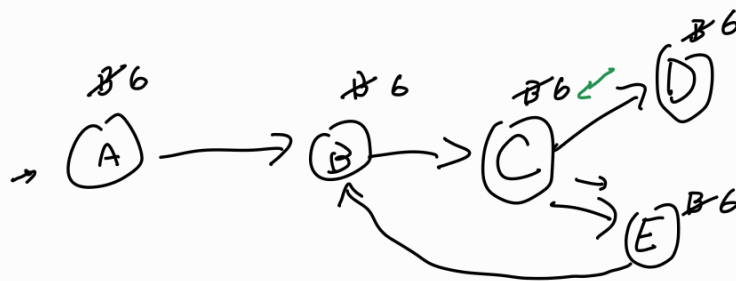
A

B

C

~~D~~

E



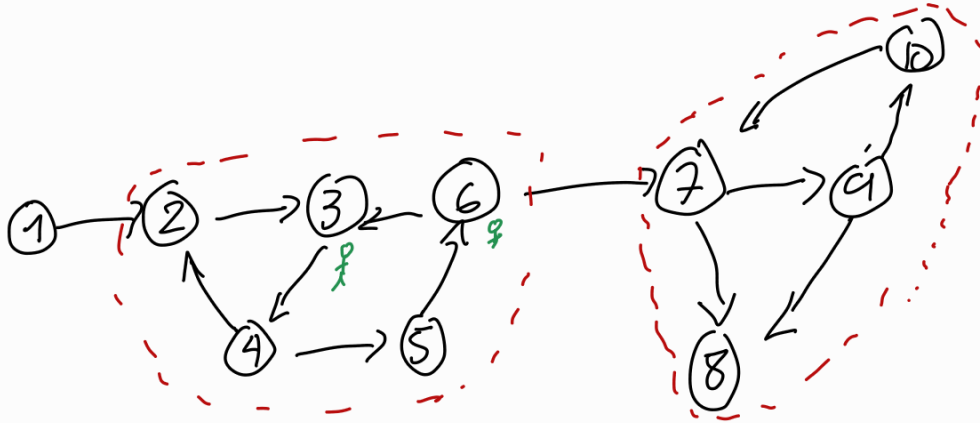
- Si de un nodo gris llego aun nodo gris
↳ hay un ciclo.

Lista = [D]

Tarea. ¿Si de un nodo gris llego a un nodo negro significa que hay ciclo?

Componente fuertemente conexa. (Grafos dirigidos)

un conjunto de nodos $\{N_0, N_1, N_2, \dots, N_n\}$ t.q para cualquier pareja N_i, N_j puedo llegar desde N_i hasta N_j



Varias dfs.