- 14. ★En este ejercicio diseñamos un algoritmo para encontrar ciclos en un digrafo. Decimos que un digrafo es acíclico cuando no tiene ciclos dirigidos. Recordar que un (di)grafo es trivial cuando tiene un sólo vértice.
- a) Demostrar con un argumento constructivo que si todos los vértices de un digrafo D tienen grado de salida mayor a 0, entonces D tiene un ciclo.

```
Si todos v tiene grado mayor a 0, entonces puedo construir un camino hasta algún v_k p=\{v_1...v_k\}, k\leq n donde no tengo ciclos, pero en el caso v_n o antes tendré algún v_{k+1}=v_i\in\{v_1...v_{k-1}\} ya que d(v_{k+1})>0
```

b) Diseñar un algoritmo que permita encontrar un ciclo en un digrafo D cuyos vértices tengan todos grado de salida mayor a 0.

```
f solve(G,v):
    armo E(G) lista de aristas //O(m)
    armo vector visitado de tamaño n iniciado todo en False //O(n)

para cada (u,w) in E(G): //O(m)
    if not visitado[u]:
       visitado[u] = True
    if not visitado[w]:
       visitado[w] = True
    if visitado[w] or visitado[w]:
       return "hay ciclo"
```

c) Explicar detalladamente (sin usar código) cómo se implementa el algoritmo del inciso anterior. El algoritmo resultante tiene que tener complejidad temporal O(n+m).

hecho item anterior, es  $O(m+n+m) \in O(n+m)$ 

d) Demostrar que un digrafo D es acíclico si y solo si D es trivial o D tiene un vértice con  $d_{out}(v) = 0$  tal que  $D \setminus \{v\}$  es acíclico.

Si D es trivial luego es aciclico.

Caso interesante:

 $(\Longrightarrow)$ 

Hipótesis: D no tiene ciclos.

Quiero ver que D tiene un  $d_{\text{out}}(v)=0$  tal que  $D-\{v\}$  no tiene ciclos.

Por hipótesis, D no tiene ciclos, si elimino v de V luego también cada arista  $u \to w \in E$ , entonces el grafo no suma aristas, por lo que sigue siendo aciclico.

 $(\Leftarrow)$ 

D tiene un  $d_{\text{out}}(v)=0$  tal que  $D-\{v\}$  no tiene ciclos.

Tengo  $D-\{v\}$  sin ciclos, si agrego v luego independientemente de  $d_{\rm in}(v), d_{\rm out}(v)=0$  entonces D es aciclico también.

Q.E.D.