

## Tarea 3

### 0.5 Puntos

1. Sea  $G$  una gráfica.

a) Demuestra que, si  $G$  es simple, entonces cada ciclo de longitud mínima en  $G$  es una subgráfica inducida por vértices.

Sea un ciclo  $C = \{v_1, v_2, \dots, v_n, v_1\}$  un ciclo de longitud mínima  $n$ . Queremos demostrar que  $C$  es una subgráfica inducida por vértices. Recordemos que un ciclo es un pase circuito que no repite vértices salvo el primero que es igual al último y una gráfica inducida es una subgráfica que contiene todos los vértices de  $C$  y todas las aristas de  $G$  que coectan los vértices de  $C$ .

Por contradicción  $C$  un camino de longitud mínima  $n$  contenida en  $G$ , queremos demostrar  $C$  que no es subgráfica inducida por vértices. Sin pérdida de generalidad existe una arista  $uv \in E_G$  tal que  $uv \notin E_C$  donde  $u = v_i, v = v_j$  para  $i < j, j \neq i + 1$ . Como  $u, v$  no son consecutivos se puede dividir  $C$  en dos caminos,  $C_1$  el primer camino que va de  $\{v_i, v_{i+1}, \dots, v_j\}$  a lo largo de  $C$  y  $C_2 = \{v_j, v_{j+1}, \dots, v_n, v_1, \dots, v_i\}$  entonces tenemos la concatenación  $C = C_1 C_2$ . Notemos que  $l(C_1) = j - i$ ,  $l(C_2) = n - (j - i)$ ; si concatenamos la arista  $uv$  en  $C$ , esto es  $C' = v_i, uv, v_j C_2 v_i$  y la longitud es  $l = C_2 + 1$  lo que generaría un ciclo más corto pues  $l(C) = n - (j - i) + j - i$  pero  $j - i \geq 2$  y como  $1 < 2$  entonces  $l(C') = n - (j - i) + 1 < n - (j - i) + j - i = C$ , lo que contradice a la suposición de que  $C$  es el camino más corto pues  $C'$  es un ciclo más corto que  $C$ . Por lo tanto, cada ciclo de longitud mínima en  $G$  es una subgráfica inducida por vértices

b) Prueba que lo anterior no es necesariamente cierto si  $G$  no es simple. Daremos un contraejemplo.

Cosiderece la siguiente gráfica

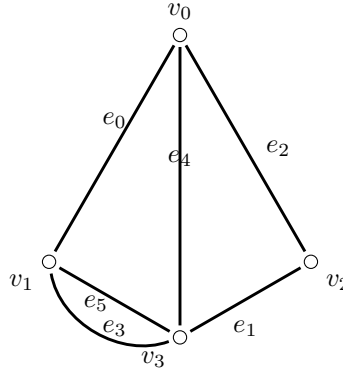


Figura 1: contraejemplo.

Notemos el ciclo  $C = \{v_0, e_0, v_1, e_3, v_3, e_4, v_0\}$  de longitud 3 y como para que  $C$  sea una subgráfica inducida por  $G$  ( $G[C]$ ) debe ocurrir que  $E_C$  contenga todas las aristas de  $G$  que une a los vertices en  $V_C$  pero vemos que esto no pasa porque  $e_5 \notin E_C$  por lo que no es una subgráfica inducida por vértices.