$0 \rightarrow \emptyset \leftarrow 0 \rightarrow$

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 cosecutivos se puede divir C en dos caminos, C1 el primer camino que va de $\{v_i, v_{i+1}, \cdots, v_j\}$ a lo largo de C y $C_2 = \{v_j, v_{j+1}, \cdots, v_n, v_1, \cdots, v_i\}$ entonces tenemos la concatenación $C = C_1C_2$. Notemos que $l(C_1) = j - i, \ l(C_2) = n - (j - i)$; si concatenamos la arista uv en C, esto es $C' = v_i, uv, v_jC_2v_i$ 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 C es una subgráfica inducida por vértices

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

Cosiderece la siguiente gráfica

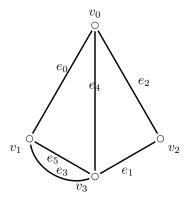


Figura 1: contrajemplo.

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.