Ejercicio resuelto en clase en semana 6

1. MST-Modificaciones

Supongamos que tenemos una instancia del problema MST en un grafo G, con aristas con costos positivos y distintos. Sea T un árbol de cubrimiento de costo mínimo de esa instancia. Supongamos que creamos una nueva instancia del problema con los mismos vértices y aristas pero modificando el costo c_e de cada arista e con una de las siguientes expresiones:

- 1. $c_e + 2$
- $2. 2c_e$
- 3. c_e^2

Para cada una de los casos ξT sigue siendo un árbol de cubrimiento de costo mínimo de esa nueva instancia? Pruébelo o dé un contraejemplo.

2. Camino más corto-Modificaciones

Supongamos que tenemos una instancia del problema $Camino\ s-t\ m\'as\ corto$ en un grafo dirigido G, con aristas con costos positivos y distintos. Sea P un camino s-t de costo mínimo de esa instancia. Supongamos que creamos una nueva instancia del problema con los mismos vértices y aristas pero modificando el costo c_e de cada arista e con una de las siguientes expresiones:

- 1. $c_e + 2$
- $2. 2c_e$
- 3. c_e^2

Para cada una de los casos P sigue siendo un camino s-t de costo mínimo de esa nueva instancia? Pruébelo o dé un contraejemplo.

3. MST-Reducciones

Resuelva los siguintes problemas reduciéndolos ¹ al problema MST.

 $^{^1{\}rm Reducir}$ el problema A al problema B significa que mediante un algoritmo que resuelve el problema B se puede "fácilmente" resolver el problema A

- A. Problema del árbol de cubrimiento de costo máximo: entre todos los árboles de cubrimiento T de un grafo conexo con aristas con costos c_e , obtener uno que tenga máxima suma de los costos de sus aristas, $\sum_{e \in T} c_e$.
- B. Problema del árbol de cubrimiento de producto mínimo: entre todos los árboles de cubrimiento T de un grafo conexo con aristas con costos c_e mayores que 0, obtener uno que tenga mínimo producto de los costos de sus aristas, $\prod_{e \in T} c_e$.
- C. Dado un grafo G=(V,E) con aristas con costos mayores que 0 obtener el conjunto de aristas F de costo mínimo tal que el grafo $(V,E\setminus F)$ sea acíclico.

4. Dijkstra-Costos negativos

Sea G un grafo dirigido con aristas con costos. Sea s uno de sus vértices, el cual no tiene aristas entrantes y sus aristas salientes pueden tener costo negativo. Todas las demás aristas tienen costo no negativo. ¿Puede el algoritmo de Dijkstra encontrar el camino más corte desde s hacia los vértices alcanzables desde s?

5. Árbol cuello de botella

Sea G un grafo conexo con aristas con costos positivos y distintos. Sea T un árbol de cubrimiento de G. Definimos la arista cuello de botella de T como la arista de T de mayor costo.

Un árbol de cubrimiento T de G es árbol de cubrimiento de cuello de botella mínimo si ningún árbol de cubrimiento T' de G tiene una arista cuello de botella con menor costo que la de T.

- a. ¿Es todo árbol de cubrimiento de cuello de botella mínimo de G un árbol de cubrimiento de costo mínimo de G? Pruébelo o dé un contraejemplo.
- b. ¿Es todo árbol de cubrimiento de costo mínimo de G un árbol de cubrimiento de cuello de botella mínimo de G? Pruébelo o dé un contraejemplo.

6. MST-Costos diferentes

Sea G un grafo conexo con aristas con costos positivos que no son necesariamente diferentes. Supongamos que se nos da un árbol de cubrimiento T de G con la garantía de cada una de sus aristas pertenece a alg'un árbol de cubrimiento de costo mínimo de G. ¿Se puede concluir que T es un árbol de cubrimiento de costo mínimo? Pruébelo o dé un contraejemplo.