## Práctico 3 ALGABO: El algoritmo de Dijkstra de caminos más cortos con pesos no negativos.

## Mauricio Velasco

- 1. Sea G un grafo dirigido con pesos no negativos  $\ell \geq 0$  en las aristas y sea t un vértice de G:
  - a) Proponga una variante del algoritmo de Dijkstra para calcular las distancias **hasta** t, es decir los valores  $d_{\ell}(v,t)$  para  $v \in V(G)$ .
  - b) Demuestre formalmente que su algoritmo es correcto (es decir escriba un enunciado de Teorema claro y una demostración del mismo).
- 2. Implemente el algoritmo de Dijkstra en python dos veces, una vez usando un priority\_queue o heap (por ejemplo usando import heapq) y la segunda vez sin usar esta estructura de datos especial.
  - a) Escriba el código de sus dos implementaciones.
  - b) Ejecute sus algoritmos en el ejemplo [M3] y escriba en qué orden se incluyen los vértices en el conjunto X definido en clase.
  - c) Ejecute sus implementaciones en ejemplos construidos por uds. de grafos grandes y lleve sus implementaciones hasta el límite. Es cierto en la práctica que usar el heap es mejor que no usarlo? Explique en palabras qué ejemplos de grafos utilizó y escriba una tabla reportando los tiempos de cómputo de ambas implementaciones en sus ejemplos.
- 3. Decida si la siguiente afirmación es Verdadera o Falsa. En el primer caso escriba una demostración y en el segundo encuentre un contrajemplo: Suponga que el algoritmo de Dijkstra iniciando en s inserta los vértices de V(G) en el conjunto X (definido en clase) en orden  $s = v_0, v_1, \ldots, v_n$ . Si i < j entonces  $d_{\ell}(s, v_i) \leq d_{\ell}(s, v_j)$ .
- 4. Sea G un grafo dirigido con pesos no negativos y sea s un vértice fijo dado. Defina el costo-especial de un camino P como

 $b(P) = \text{Máxima longitud } \ell$  de una arista de P

- y para dos vértices s y v defina la distancia-especial m(s,v) como
  - $m(s, v) = \min\{b(P) : P \text{ es un camino desde } s \text{ hasta } v \text{ en } G\}$
  - a) Calcule m(s, v) para todo  $v \in V$  para el grafo [M3] de clase.
  - b) Proponga una variante del algoritmo de Dijkstra para calcular las distancias especiales m(s, v) para  $v \in V(G)$ .
    - 1) Demuestre la validez del algoritmo que propone (es decir escriba un enunciado de Teorema de validez claro y una demostración del mismo).
    - 2) Proponga una implementación que corra en tiempo O(mn) o mejor, justificando de manera precisa su cálculo del tiempo de ejecución.
- 5. Sea G un árbol binario. Demuestre las siguientes afirmaciones:
  - a) Si G tiene los primeros q niveles completamente llenos entonces tiene  $2^q 1$  vértices.
  - b) Ponemos las entradas de un arreglo de longitud n llenando un árbol binario de izquierda a derecha (note que es posible que el último nivel del árbol no quede completamente lleno). Muestre que el número de niveles del árbol es  $\Theta(\log(n))$  donde log denota el logaritmo natural (en base e) de n.