

Diseño y Análisis de Algoritmos

Práctica 2

Árboles abarcadores mínimos:

Multigrafos. Puntos de articulación. Algoritmo de Kruskal.

Andrián Navas Ajenjo
Gloria del Valle Cano

adrian.navas@estudiante.uam.es & gloria.valle@estudiante.uam.es



Grado en Ingeniería Informática
Escuela Politécnica Superior
Universidad Autónoma de Madrid

18-10-2019

Índice general

1	Introducción	1
2	Cuestiones	2
	Cuestiones sobre puntos de articulación	2
	Cuestión 1	2
	Cuestión 2	2
	Cuestiones sobre Dijkstra	3
	Cuestión 1	3
	Cuestión 2	3
	Cuestión 3	3
3	Conclusión	4

Índice de figuras

3.1 Comparación de tiempos de Dijkstra	4
--	---

1. Introducción

En la segunda práctica hemos implementado algoritmos básicos para multigrafos, detección de puntos de articulación, TAD conjunto disjunto y Kruskal.

Asimismo, abordaremos los problemas propuestos con la representación de gráficas que nos ayuden a realizar un análisis de los tiempos de los algoritmos con el fin de abstraer la complejidad y la estrategia de los algoritmos.

2. Cuestiones

Cuestiones sobre puntos de articulación

Cuestión 1

Tomando como base el código de las funciones `o_a_tables` y `p_o_a_driver`, dar razonadamente una estimación teórica del coste de detectar si un grafo conexo tiene o no puntos de articulación. Contrastar este análisis con las gráficas a elaborar mediante la función `time_pda` considerando únicamente grafos con prob 0.7 y 0.9.

Cuestión 2

¿Tiene sentido el concepto de punto de articulación en multigrafos? Si crees que sí, arguméntalo. ¿Cómo los definirías? Y qué habría que cambiar en las funciones anteriores para que funcionen en multigrafos?

Cuestiones sobre Kruskal

Cuestión 1

Discutir la aportación al coste teórico del algoritmo de Kruskal tanto de la gestión de la cola de prioridad como la del conjunto disjunto. Intentar llegar a la determinación individual de cada aportación.:

— Dijkstra

$$O(|E| + |V| \log |V|) \quad (2.1)$$

La cual sale de las operaciones básicas del algoritmo, ya que se insertará y se obtendrá cada nodo (esto tiene un coste logarítmico) E veces.

Si el grafo es denso, es decir, que el número de ramas es muy similar al número de vértices al cuadrado, $|E| = O(|V|^2)$. Por tanto la complejidad de Dijkstra es:

$$O(|V|^2 \log |V|) \quad (2.2)$$

Cuestión 2

Contrastar la discusión anterior con las gráficas a elaborar mediante las funciones desarrolladas en la práctica.

Cuestión 3

¿Tiene sentido el concepto árbol abarcador mínimo en multigrafos? Si crees que sí, ¿cómo los definirías? Y qué habría que cambiar en las funciones anteriores para que funcionen en multigrafos?

3. Conclusión

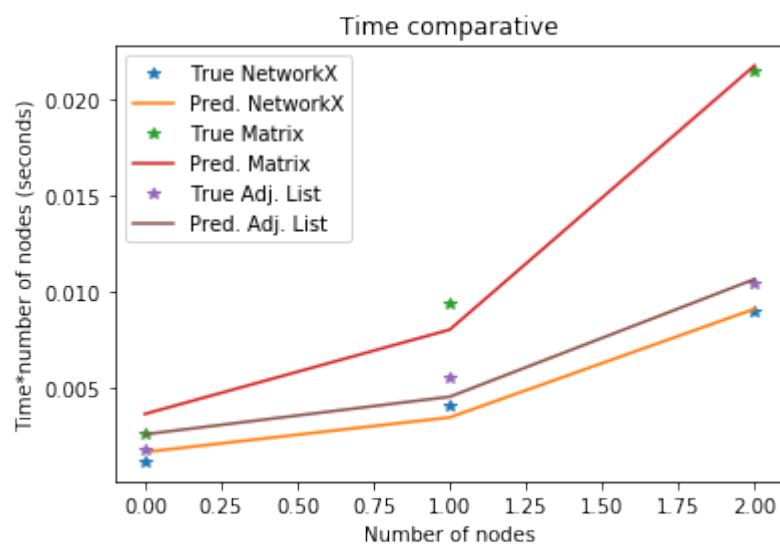


Figura 3.1: Comparación de tiempos de Dijkstra