

Carpooling como solución al tráfico

Daniel Felipe Gómez Martínez.

Daniel García García.

César Andrés García Posada.

Medellín, 16-05-19

Estructuras de Datos Diseñada

	Universidad	A	B	C	D
Universidad	0	7	17	27	19
A	7	0	10	15	12
B	17	10	0	10	14
C	27	15	10	0	8
D	19	12	14	8	0

Imagen 1: Matriz de adyacencia, cada vértice tiene sus vértices adyacentes de una manera ordenada

Complejidad del Algoritmo

Sub problema	Complejidad	Significado de la variable
Ordenamiento	$O(n^2 \log n)$	Donde n significa la cantidad de Vértices del grafo
Llenar un carro	$O(5n) = 5O(n) = O(n)$	Donde n significa la cantidad de vértices del grafo
Solución Preliminar	$O(n)$	Donde n significa la cantidad de vértices del grafo
Lectura	$O(n^2)$	Donde n significa el número de vértices del grafo
Guardar Archivo	$O(m)$	Donde m significa la cantidad de vehículos
Complejidad Total	$O(n^2 \log n)$	

Tabla 1: Complejidad del algoritmo

Explicación del algoritmo

Cantidad de vehículos que se requieren con una constante de tiempo máxima (p)	Conjunto de 5 vértices	Conjunto de 11 vértices	Conjunto de 205 vértices
P = 1.1	-	4 vehículos	61 vehículos
P = 1.2	2 vehículos	4 vehículos	55 vehículos
P = 1.3	-	4 vehículos	51 vehículos
P = 1.7	2 vehículos	-	-

Tabla 2: Resultados Obtenidos

Criterios de Diseño del Algoritmo

Tomando en cuenta que podemos describir puntos específicos en una ciudad como un grafo y debido a que el problema consta en disminuir la cantidad de vehículos que llegan a un determinado punto – en este caso la universidad –, nos enfocamos en cómo reducir el costo de los trayectos más largos, a través de nuevos caminos, en los cuales se pueden recoger otras personas que posean un costo del trayecto más corto.

Por este motivo decidimos trabajar con LinkedList y ArrayList, debido a que nos proporciona una manera rápida y eficiente a la hora de trabajar con grafos. Si nos fijamos en las tablas de complejidad de cada estructura podemos notar que operaciones como el `get()` en el ArrayList es de $O(1)$, de igual forma la operación de adicionar (`add()`) en la LinkedList es de $O(1)$. Adicionalmente, optamos por estas dos estructuras de datos con el fin de ir eliminando cada conjunto de vértices agrupados en un vehículo del ArrayList de la universidad.

Consumo de Tiempo y Memoria

	Constante de tiempo máximo igual a 1.1	Constante de tiempo máximo igual a 1.2	Constante de tiempo máximo igual a 1.3
Caso promedio	50ms	50 ms	48 ms
Peor caso	56 ms	54 ms	52 ms

Tabla 3: Tiempos de ejecución del algoritmo con diferentes constantes de tiempo máximo para el conjunto de datos de 205 vértices.

	Constante de tiempo máximo igual a 1.1	Constante de tiempo máximo igual a 1.2	Constante de tiempo máximo igual a 1.3
Mejor caso	1 ms	1ms	0ms
Caso promedio	2ms	2ms	1ms
Peor caso	2 ms	2ms	1 ms

Tabla 4: Tiempos de ejecución del algoritmo con diferentes constantes de tiempo máximo para el conjunto de datos de 11 vértices.

	Conjunto de 11 vértices	Conjunto de 205 vértices
Consumo de memoria	2 MG	9 MG

Tabla 5: Costo en memoria

Software en funcionamiento

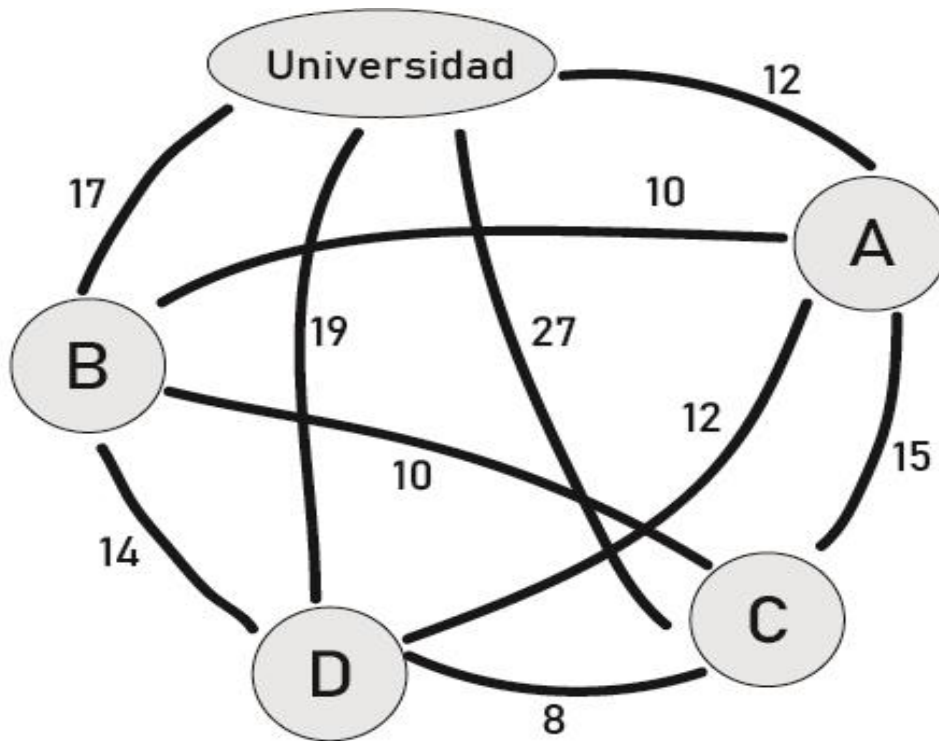


Imagen 2: Ejemplo de grafo

- Aspectos a destacar:**
- $P = 1.3$
 - Cantidad máxima de personas en un vehículo = 3

Universidad	0, Uni	12, A	17, B	19, D	27, C
A	0, A	10, B	12, Uni	12, D	15, C
B	0, B	10, A	10, C	14, D	17, Uni
C	0, C	8, D	10, B	15, A	27, Uni
D	0, D	8, C	15, A	14, B	19, Uni

Imagen 3: Vértices ordenados de menor a mayor costo

Universidad	0, Uni	12, A	17, B	19, D	27, C
-------------	--------	-------	-------	-------	-------

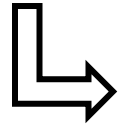
Imagen 4: Vértice más alejado de la universidad

C	0, C	8, D	10, B	15, A	27, Uni
---	------	------	-------	-------	---------

Imagen 5: Vértice con menor costo de trayecto desde el vértice C

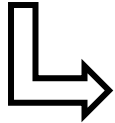
Universidad	A	B	C	D
-------------	---	---	---	---

Imagen 6: Arreglo de vértices visitados



C

Imagen 7: Vértices que conforman un vehículo



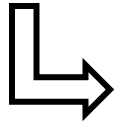
C	0, C	8, D	10, B	15, A	27, Uni
---	------	------	-------	-------	---------

Imagen 8: Vértices adyacentes al vértice C



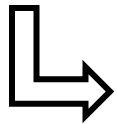
Universidad	A	B	C	D
-------------	---	---	---	---

Imagen 9: Arreglo de vértices visitados



C	D
---	---

Imagen 10: Vértices que conforman un vehículo

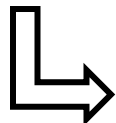


D	0, D	8, C	15, A	14, B	19, Uni
---	------	------	-------	-------	---------

Imagen 11: Vértices adyacentes al vértice D

Universidad	A	B	C	D
-------------	---	---	---	---

Imagen 12: Arreglo de vértices visitados



C	D	A
---	---	---

Imagen 13: Vértices que conforman un vehículo

Tenemos que en un vehículo van las personas que salen de los vértices C – D – A



Imagen 14: Vértices que conforman un vehículo

El vértice que falta por visitar es el B, por ende se usa un vehículo más.



Imagen 15: Vértices que conforman un vehículo

En conclusión tenemos dos vehículos

Muchas Gracias