Ruteo de vehículos eléctricos en una empresa repartidora de mercancía

Julian Gomez Benitez Juan Pablo Rincon Usma Medellín, 28/03/2021



Estructuras de Datos Diseñada

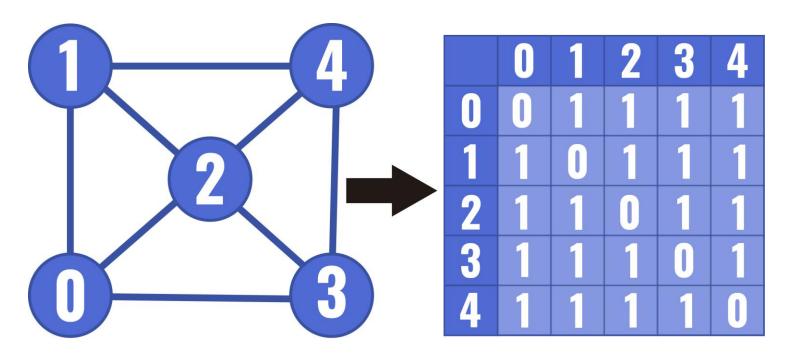
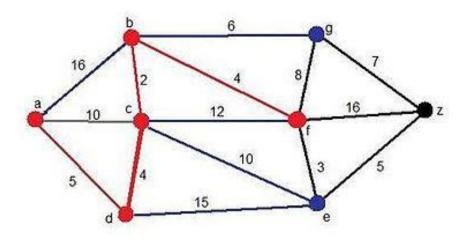


Gráfico 1: Representacion con una matriz de adyacencia de un grafo.



Explicación del algoritmo y su complejidad



Sub problema	Complejidad
Crear matriz de adyacencia	O(N/2)
Solucion Greedy	$O(M^2)$
Optimizacion Tabu Search	$O(I^*N^*V^2)$
Complejidad Total	O $(N/2 + M^2 + I*N*V^2)$

Gráfico 2: Algoritmo del vecino más cercano para hallar una solución optima

Tabla 1: Complejidad del algoritmo dividido en subproblemas



Criterios de Diseño del Algoritmo

En nuestro programa decidimos usar dos algoritmos que se complementan. El primero es un algoritmo tipo Greedy (también conocido como el algoritmo del vecino más cercano) que se guía por una heurística que consiste en elegir la opción local optima con la esperanza de llegar a una solución general lo más optima posible, la razón por la que decidimos usar un Greedy para la solución del problema

es más que todo por la rapidez con la que devuelve una solución, aunque la mayoría de las veces esas soluciones no son las más eficientes esto no es un problema porque estas soluciones nos sirven de base para el segundo algoritmo que implementamos en nuestro programa.

La optimización matemática Tabu Search, es un algoritmo metaheurístico que toma como punto de inicio una solución, en este caso toma la solución tipo Greedy que se realizó anteriormente, y genera nuevas soluciones a partir de esta. Para generar las nuevas soluciones, el orden en el que dos nodos son visitados es intercambiado y se usa la distancia total de la ruta para juzgar cual de todas es la más optima. Esta búsqueda se repite un numero definido de veces. Decidimos usar este algoritmo debido a que se complementa muy bien con la solución Greedy que planteamos, ya que mientras el Greedy saca una posible solución lo más rápido posible el Tabu Search la optimiza para asegurase de que sea mucho más eficaz, generando así un algoritmo que es eficaz y a la vez preciso.



Consumo de Tiempo y Memoria

	Conjunto de Datos 1 (5 nodos)	Conjunto de Datos 2(345 nodos)	Conjunto de Datos 3(359 nodos)
Mejor caso	222 ms	1193 ms	1196 ms
Caso promedio	227.8 ms	1333 ms	1313 ms
Peor caso	239 ms	1369 ms	1482 ms

Gráfico 3: consumo de tiempo en diferentes datasets



Software en funcionamiento

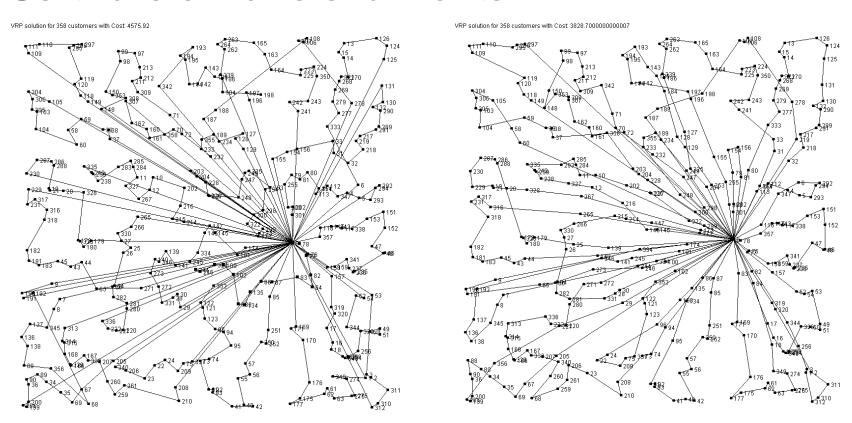


Gráfico 4: El gráfico de la izquierda representa la solución greedy mientras el de la derecha representa la optimización tabu search

