





Sara Cardona Realización del código, ejecución del informe



Juan López
Realización del
código,
ejecución del
informe



Moisés Arrieta Realización del código, ejecución del informe



Andrea Serna Revisión de la literatura



Mauricio Toro
Preparación
de los datos





Planteamiento del problema

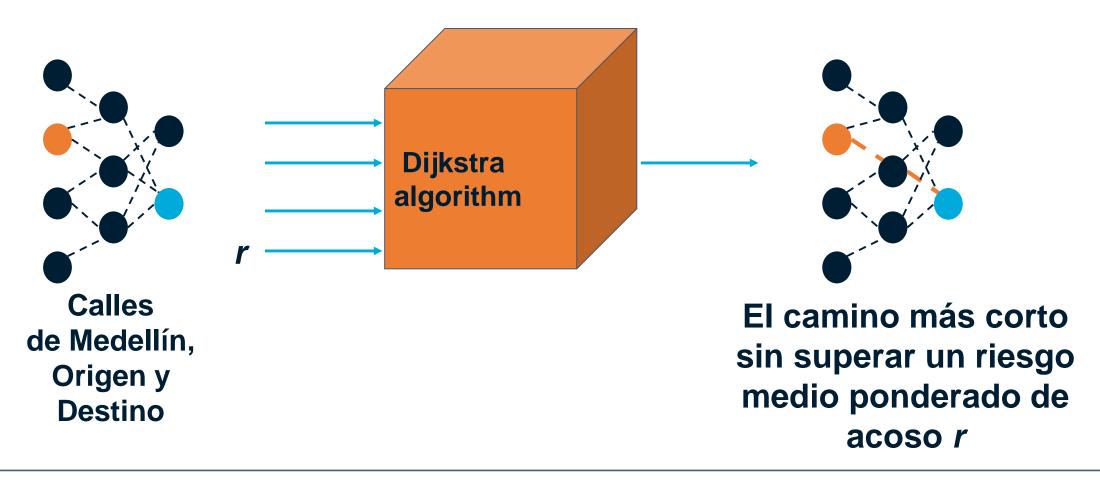










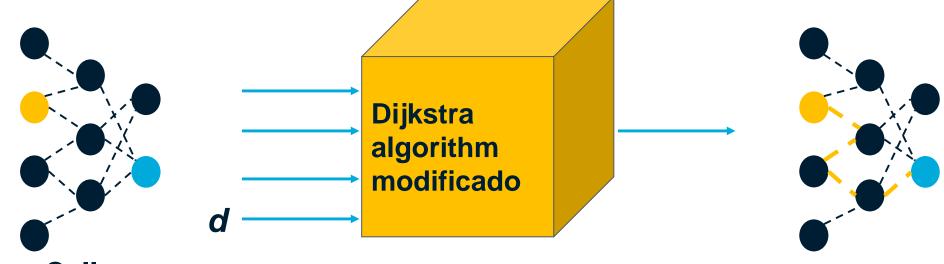






Segundo algoritmo





Calles de Medellín, Origen y Destino

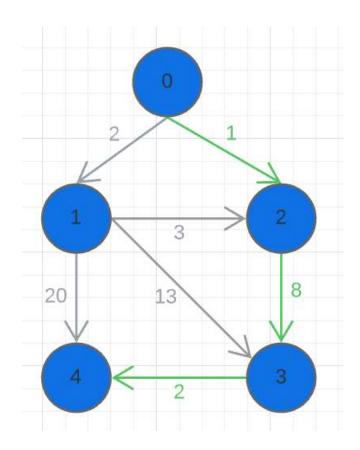
Ruta con el menor riesgo promedio ponderado de acoso sin superar una distancia d





Explicación del algoritmo









El algoritmo encuentra la ruta más corta desde un nodo llamado origen a todos los demás nodos de un grafo, produciendo un árbol de ruta más corta

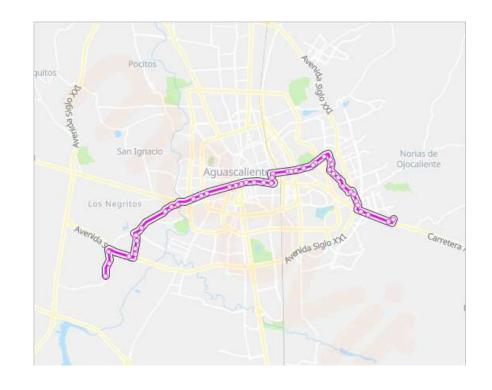


Diseño de algoritmo de mejor ruta



	0	1	2	3
0	1	1	9998	0.008681
1	1	101	9898	0.007174
2	1	201	9798	8.006199
3	1	301	9698	0.005537
4	1	401	9598	0.005059
5	1	501	9498	0.004697
6	1	601	9398	0.004414
7	1	701	9298	8.004184
8	1	801	9198	0.003995
9	1	901	9098	0.003835
10	1	1001	8998	0.003699
11	1	1101	8898	0.003581
12	1	1201	8798	0.003478
13	1	1301	8698	0.003387
14	1	1401	8598	0.003307
15	1	1501	8498	0.003234
16	1	1601	8398	0.003169
17	1	1701	8298	0.003109
18	1	1801	8198	0.003055
19	1	1901	8098	0.003006
20	1	2001	7998	0.00296
21	1	2101	7898	0.002918

implementamos una lista de tuplas para los nodos únicos de origen y sus posibles destinos.







Complejidad del algoritmo



	Complejidad temporal	Complejidad de la memoria
Dijkstra algorithm	O(V ²)	O(V)
Dijkstra con cola de prioridad	O(E log V)	O(V)

Complejidad en tiempo y memoria de Dijkstra, la V representa los vertices o los nodos, en este caso las direcciones, y la E representa las aristas, quiere decir la ruta mas corta





Resultados del camino más corto



Origen	Destino	Distancia más corta (metros)	Sin superar un riesgo promedio ponderado de acoso
Universidad EAFIT	Universidad de Medellín	6130.01	0.84
Universidad de Antioquia	Universidad Nacional	2192.820	0.83
Universidad Nacional	Universidad Luis Amigó	1457.79	0.85

Distancia más corta obtenida sin superar un riesgo medio ponderado de acoso r.



Resultados del menor riesgo



Origen	Destino	Riesgo promedio ponderado de acoso	Sin superar una distancia (metros)
Universidad EAFIT	Universidad de Medellín	R = 0.720 D = 4440.174	7000
Universidad de Antioquia	Universidad Nacional	R =0.872 D = 705.249	800
Universidad Nacional	Universidad Luis Amigó	R =0.856 D=1246.877	1600

Menor riesgo medio ponderado de acoso obtenido sin superar una distancia d.



Tiempos de ejecución del algoritmo





Tiempos de ejecución









5.30 segundos









4.86 segundos









4.90 segundos



Direcciones de trabajo futuras



Bases de datos



s mejorar los datos, pudiendo optimizar mejor el proyecto

Estructuras 2



Ing. Software

Podemos ampliar el Sistema integrado creando una app

Proyecto 2

Podriamos crear actualizacio nes en sus diferentes componente s



