

Presentación del equipo





Aiverson
Castaño
Investigacion
de algoritmos



Juan Pablo Forero Desarrollo del código



Andrea Serna Revisión de la literatura



Mauricio Toro
Preparación
de los datos

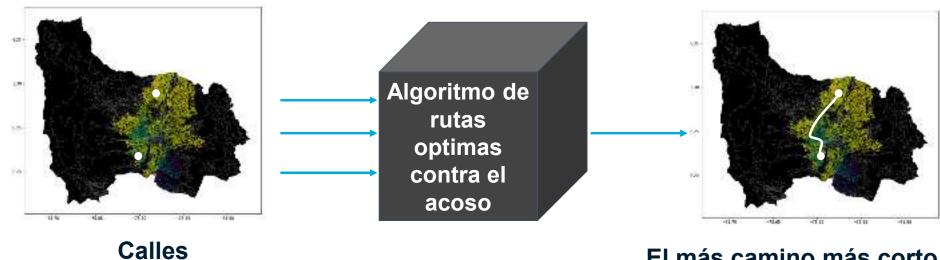


http://github.com/jpforero/ST0245-002



Planteamiento del problema



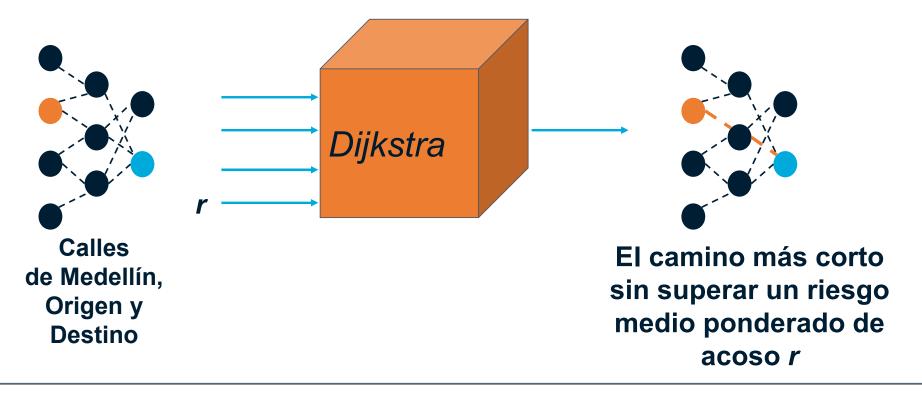


Calles de Medellín, Origen y Destino

El más camino más corto restringido



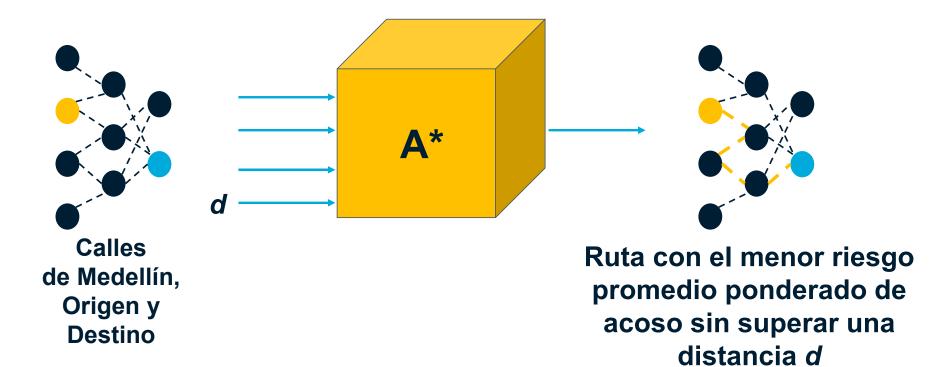
Primer algoritmo





....

Segundo algoritmo

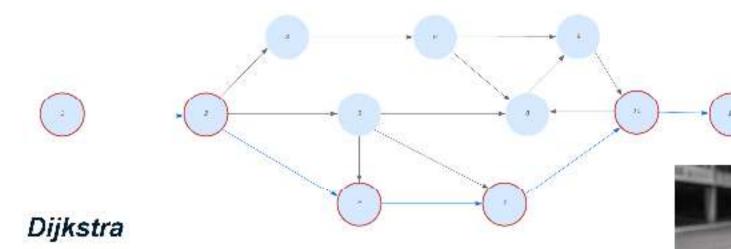




....

Explicación del algoritmo





A partir de las listas de adyacencia y la representación de estas en grafos, se puede hacer una idea de como están distribuidas las calles.

Esto facilita el entender como el algoritmo calcula la ruta mas corta restringida.



Complejidad del algoritmo



	Complejidad temporal	Complejidad de la memoria
Dijkstra	O(V ²)	O(E + V log V)

Complejidad en tiempo: Es el tiempo que puede

tardar el algoritmo en dar un resultado.

Complejidad en memoria: Es la cantidad de espacio en memoria que utiliza el Algoritmo al ejecutarse.

V representa los vértices y E representa las aristas





Resultados del camino más corto



Origen	Destino	Distancia más corta (metros)	Sin superar un riesgo promedio ponderado de acoso
Universidad EAFIT	Universidad de Medellín	7100	0.84
Universidad de Antioquia	Universidad Nacional	1800	0.83
Universidad Nacional	Universidad Luis Amigó	1200	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	0.84	5000
Universidad de Antioquia	Universidad Nacional	0.89	7000
Universidad Nacional	Universidad Luis Amigó	0.9	6500

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



Tiempos de ejecución del algoritmo





Tiempos de ejecución



























Direcciones de trabajo futuras











 $\bullet \bullet \bullet \bullet \bullet$

