

ALGORITMO PARA LA SELECCIÓN DE LA RUTA MÁS CORTA Y SEGURA

Vanessa Alexandra Velez
Restrepo
Universidad Eafit
Colombia
vavelezr@eafit.edu.co

Luis Miguel Giraldo
Gonzalez
Universidad Eafit
Colombia
lmgiraldo4@eafit.edu.co

Andrea Serna
Universidad Eafit
Colombia
asernac1@eafit.edu.co

Mauricio Toro
Universidad Eafit
Colombia
mtorobe@eafit.edu.co

Para cada versión de este informe: 1. Borre todo el texto en rojo. 2. Ajuste los espacios entre palabras y párrafos. 3. Cambiar el color de todos los textos a negro.

Texto en rojo = Comentarios

Texto en negro = Contribución de Andrea y Mauricio

Texto en verde = Para completar la primera entrega

Texto azul = A completar para el 2º entregable

Texto en color violeta = A completar para el tercer entregable

RESUMEN

El problema que se nos plantea trata sobre aplicar dos algoritmos para la ruta más corta, pero con una restricción, evitar pasar por lugares donde se considera que hay mucho acoso callejero. El problema es importante dado que este puede desencadenar a problemas mayores, entre ellos el feminicidio, el cual inicia usualmente con un simple acoso verbal y físico. ¿Cuál es el algoritmo que has propuesto para resolver el problema? ¿Qué resultados cuantitativos has obtenido? ¿Cuáles son las conclusiones de este trabajo? El resumen debe tener **como máximo 200 palabras**. (En este semestre, debes resumir aquí los tiempos de ejecución, y los resultados del camino de menor riesgo y del camino más corto).

Palabras clave

Camino más corto restringido, acoso sexual callejero, identificación de rutas seguras, prevención del crimen.

1. INTRODUCCIÓN

Los seres humanos estamos en constante apuros, sintiendo que nos falta el tiempo, y una medida para ahorrarlo, es dirigirnos por una ruta que nos parece más corta, pero esta trae consigo varios problemas y uno de ellos es la seguridad. Al momento de planear nuestra ruta, no nos fijamos en que sea segura porque estamos enfocados en querer ahorrar tiempo, muchas veces al momento de estar transitando por esta ruta, nos damos cuenta que es muy peligrosa, que puede tener altos índices de robos, actividades ilícitas y también acoso callejero. Pero por otro lado, cuando vemos que tenemos bastante tiempo queremos

evitar pasar por lugares inseguros, pero esto no siempre se puede hacer.

1.1. Problema

En los últimos años se ha aumentado la tendencia de acoso callejero, pues aunque este inicia con un uso morboso de las palabras y comentarios innecesarios, desencadena que en los alrededores donde sucede esto se refleja una mala imagen del lugar, también que muchas personas se sienten inseguras al momento de salir a la calle a cualquier hora del día y da pie a que actividades ilícitas inicien en lugares como estos. Queremos resolverlo para evitar que el problema de acoso callejero pase a sucesos mayores.

1.2 Solución

Se busca encontrar el camino más corto con restricción de que no se pase un promedio ponderado de acoso. De esta forma lo primero que se pretende solucionar es que entre todos los caminos posibles, se encuentre el más corto y por consiguiente cuando ya se tenga este, agregar otra restricción que sería el promedio ponderado de acoso. Se eligió el algoritmo DFS (Búsqueda en profundidad) dado que es el más accesible para nosotros, además en el algoritmo del que poseemos más conocimiento para realizarlo; creemos que al realizar primero la búsqueda de todos los caminos posibles, al final es más sencillo devolver la ruta más corta en metros.

1.3 Estructura del artículo

A continuación, en la Sección 2, presentamos trabajos relacionados con el problema. Posteriormente, en la Sección 3, presentamos los conjuntos de datos y los métodos utilizados en esta investigación. En la Sección 4, presentamos el diseño del algoritmo. Después, en la Sección 5, presentamos los resultados. Finalmente, en la Sección 6, discutimos los resultados y proponemos algunas direcciones de trabajo futuro.

2. TRABAJOS RELACIONADOS

A continuación, explicamos cuatro trabajos relacionados con la búsqueda de caminos para prevenir el acoso sexual callejero y la delincuencia en general.

3.1 Herramientas frente al acoso sexual callejero

Este proyecto de investigación pretende facilitar el uso de herramientas para prevenir el acoso sexual callejero, mediante el uso de la página web y aplicación móvil “Solás, ya no”, la cual fue creada por el mismo autor; esta tecnología pone al servicio a cualquier mujer que este en peligro de sufrir acoso sexual callejero a un solo click de distancia.

“Solás, ya no” usa parámetros para poder determinar si es un caso de abuso sexual, entre ellos está la opción de presionar el botón de la aplicación por dos segundos, instantáneamente el sistema activara un sonido ensordecedor para apartar a los acosadores, y aunque eso pareciera insuficiente, seguidamente la aplicación le avisará a los cinco contactos más cercanos escogidos por la victima previamente acerca de su situación, además de su ubicación actual, la cual se actualiza cada treinta segundos. En cuanto a la víctima, la aplicación le mostrará los lugares más seguros cercanos y poseerá de llamadas instantáneas a un click como la policía y contactos seleccionados anteriormente. [1]

3.2 Incorporating a Safety Index into Pathfinding

Los accidentes de tránsito han sido uno de los problemas más preocupantes por los conductores, por lo cual este proyecto realizado en manos de Zhaoxiang He y Xiao Qin da solución a la seguridad, mostrando el camino más corto y fiable en un trayecto determinado, llevando a cabo un sistema que selecciona el camino más adecuado con base en los lugares con mayor y menor índice de accidentalidad y los trayectos posibles más cortos y más largos medidos en tiempo real con una red.

Estos dos investigadores basaron su algoritmo principalmente mediante el índice MADR, el cual tiene en cuenta muchas variables, entre ellas el peso del vehículo, las condiciones de la vía, y el tráfico de la ruta; por consiguiente, si el programa arroja un índice bajo indica que es un camino seguro, pero si por el contrario arroja un índice alto indica que la ruta indicada no es la más recomendable.

Este sistema ha sido experimentado exitosamente en la Universidad de Wisconsin, arrojando cinco rutas con el trayecto más corto y con su respectivo índice de MADR, permitiendo al usuario escoger la ruta de su preferencia. [2]

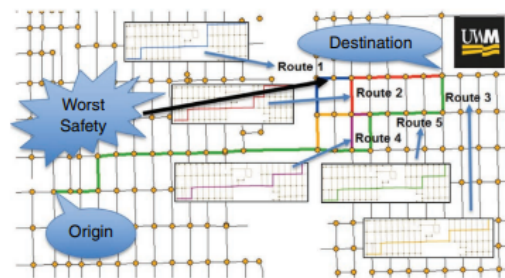


Figura 5. Posibles rutas dentro de la Universidad de Wisconsin arrojadas por el programa de acuerdo al índice MADR.

3.3 Beyond the Shortest Route: A Survey on Quality-Aware Route Navigation for Pedestrians

En este artículo se evidencian los criterios que se toman al recomendar una ruta, una categorización de esos sistemas basados en el algoritmo SWEEP (En inglés: Safety-Wealth-Effort-Exploration-Pleasure) y también en sus conclusiones muestran los problemas potenciales en sus estudios anteriores, además de la futura dirección que le darán a su estudio.

El artículo habla de las diferentes calidades, atributos, fuentes de datos y algoritmos que se han utilizado para implementar este tipo de sistemas pero para peatones. Antes se solían basar los sistemas de recomendación de rutas para minimizar distancias, recursos y tiempo. Pero ahora, ya se basan en más factores, como por ejemplo en las experiencias positivas de otros usuarios que han pasado por ahí, también basándose en la seguridad y en evitar lugares donde el usuario pueda enfrentar algún peligro. [3]

3.4 Preventing Sexual Harassment Through a Path Finding Algorithm Using Nearby Search

Este artículo de lo que trata es que buscan lugares seguros y de esos lugares seguros buscan hacer que una ruta pase por ahí. Se puede evidenciar como utilizan un mapa donde los puntos en rojo es en donde hay más acoso sexual y los puntos verdes es en donde menos hay.

Usaron la API de los mapas de google para saber las direcciones y con esto construyeron una ruta de un punto A a un punto B que pasaba por lugares seguros para caminar. El primer algoritmo que utilizaron fue la fórmula de Euclides para calcular esta distancia. Pero ¿Cómo determinaron que una ruta era segura? Primero clasificaron los puntos de riesgo el 0 siendo el más seguro y 4 siendo el punto más peligroso.

El problema lo llevaron de cosas más simples a más complejas:

- Determinaron el riesgo asociado con el destino.
- Calculan el promedio del riesgo de la ruta en una línea recta desde el origen hasta el destino.
- Calculan el promedio del riesgo de la ruta en una línea recta de cada paso hasta el destino. [4]

3. MATERIALES Y MÉTODOS

En esta sección, explicamos cómo se recogieron y procesaron los datos y, después, diferentes alternativas de algoritmos del camino más corto restringido para abordar el acoso sexual callejero.

3.1 Recogida y tratamiento de datos

El mapa de Medellín se obtuvo de Open Street Maps (OSM) ¹ y se descargó utilizando la API ² OSMnx de Python. La (i) longitud de cada segmento, en metros; (2) la indicación de si el segmento es de un solo sentido o no, y (3) las representaciones binarias conocidas de las geometrías se obtuvieron de los metadatos proporcionados por OSM.

Para este proyecto, se calculó la combinación lineal (CL) que captura la máxima varianza entre (i) la fracción de hogares que se sienten inseguros y (ii) la fracción de hogares con ingresos inferiores a un salario mínimo. Estos datos se obtuvieron de la encuesta de calidad de vida de Medellín, de 2017. La CL se normaliza, utilizando el máximo y el mínimo, para obtener valores entre 0 y 1. La CL se obtuvo mediante el análisis de componentes principales. El riesgo de acoso se define como uno menos la CL normalizada. La Figura 1 presenta el riesgo de acoso calculado. El mapa está disponible en GitHub ³.

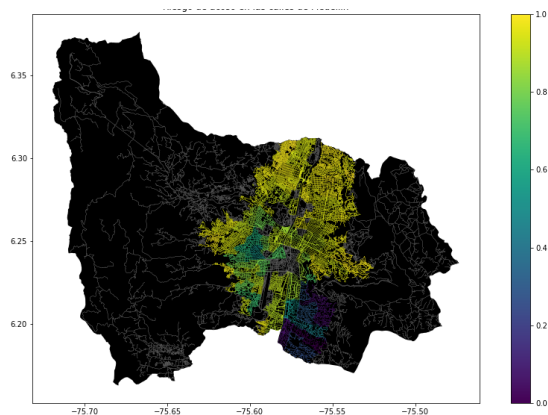


Figura 1. Riesgo de acoso sexual calculado como una combinación lineal de la fracción de hogares que se sienten inseguros y la fracción de hogares con ingresos inferiores a

¹ <https://www.openstreetmap.org/>

² <https://osmnx.readthedocs.io/>

³ <https://github.com/mauriciotoro/ST0245Eafit/tree/master/proyecto/Datasets/>

un salario mínimo, obtenida de la Encuesta de Calidad de Vida de Medellín, de 2017.

3.2 Alternativas de camino más corto con restricciones

A continuación, presentamos diferentes algoritmos utilizados para el camino más corto restringido. (En este semestre, ejemplos de dichos algoritmos son DFS, BFS, una versión modificada de Dijkstra, una versión modificada de A*, entre otros).

3.2.1 On an exact method for the constrained shortest path problem

Este algoritmo semicomplejo se encarga de encontrar el camino más corto a partir del nodo inicial (V_0) y del nodo final (V_k) (ambos datos ingresados por el usuario), posteriormente el algoritmo enumera todas las rutas posibles de V_0 y V_k , esto lo hace posible gracias a que el sistema tiene un registro vector binario de los nodos ya visitados; seleccionando el camino más factible a partir de la ruta que tenga el mínimo consumo para cada nodo del trayecto. [5]



Figura 6: Selección del camino más corto con distancias y nodos.

3.2.2 Algoritmos para la ruta más corta en un Grafo.

Es un algoritmo que calcula los costos mínimos desde un punto de origen a un punto de destino. Este algoritmo lo que busca es optimizar, en cada paso selecciona un vértice donde la distancia de este es desconocida y lo que hace es mirar las conexiones entre este vértice y otro. Es un algoritmo que está categorizado como algoritmo de grafos. Después de hacer todas las conexiones entre los vértices y de hallar las distancias entre cada vértice, lo marca como ya es conocido.

En este artículo nos hablan de como un ejemplo podría ser encontrar la ruta entre 2 ciudades, los vértices serían las ciudades y las aristas la duración del vuelo entre cada ciudad. Después de ir por todas las rutas posibles, el

algoritmo lo que hace es almacenar el total de distancia y nos devuelve la distancia más corta y por ende la ruta que tiene esta distancia. [6]

Riesgo de ir por la ruta del
1 al 10

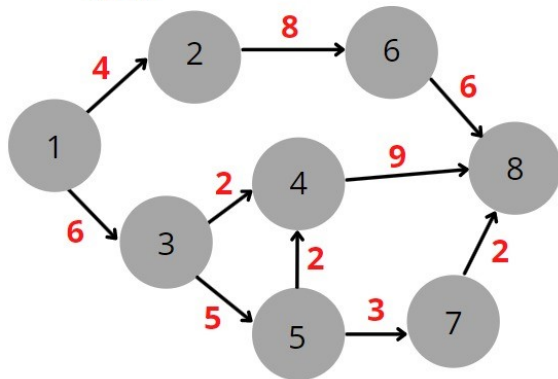


Figura 7. Algoritmo de Dijkstra modificado en riesgo de rutas.

3.2.3 Shortest path in a maze – Lee Algorithm

El algoritmo se basa primordialmente en matrices binarias, lo cual solo se puede moverse hacia cuatro direcciones comunes (, , ,). Básicamente lo que hace el código es en un ciclo toparse con cada posición, mira las 4 posiciones adyacentes a la actual y a aquellas que tienen un valor de uno, se mueve hacia esa posición y añade un +1 al contador, el algoritmo hace este proceso repetitivamente hasta que se encuentra con la posición final, ahí retorna el contador(distancia), repite el mismo proceso para mirar las otras posibles rutas y devuelve finalmente la ruta más corta con la condición de que haya recorrido todas las posiciones de la matriz, de lo contrario arrojaría “false”. [7]

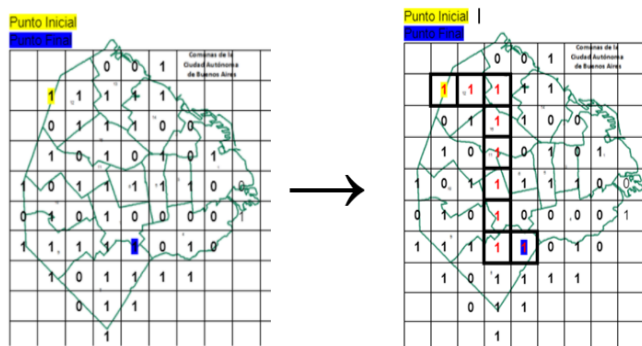


Figura 8. Algoritmo en matriz binaria.

3.2.4 Shortest path in a maze using backtracking

Primero en este algoritmo se dio un problema, el cual es una matriz rectangular donde se simula un laberinto y se pide encontrar el camino más corto donde solo se pase por casillas que tengan valor de 1 y solo se puede dar 1 paso en cualquier dirección. También cabe aclarar, que este algoritmo sólo permite movimientos así:

Arriba: (x, y-1)

Abajo: (x, y+1)

Derecha: (x+1, y)

Izquierda: (x-1, y)

El algoritmo vuelta atrás (En inglés backtracking) nos dice que podemos agotar todos los caminos posibles en el laberinto desde la posición inicial hasta la posición de meta hasta que se agoten todas las posibilidades, esto de forma recursiva mirando hacia todas las direcciones.

Para saber cuál fue el camino más corto, se tiene una longitud de la ruta y siempre que se alcance la celda de destino, esta se actualizará con el número total de celdas por las que se pasó. Y antes de explorar cualquier celda, se ignorará la celda si ya está cubierta en la ruta actual. [8]

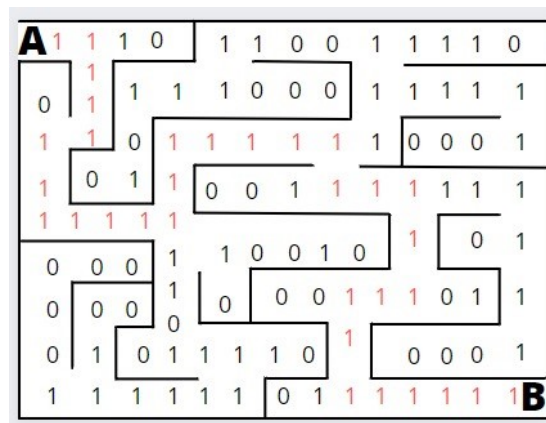


Figura 9. Resolución de problema de backtracking en un laberinto..

4. DISEÑO E IMPLEMENTACIÓN DEL ALGORITMO

A continuación, explicamos las estructuras de datos y los algoritmos utilizados en este trabajo. Las implementaciones de las estructuras de datos y los algoritmos están disponibles en Github⁴.

4.1 Estructuras de datos

Se utilizará la estructura de datos matriz de adyacencia. La estructura de los datos se presenta en la Figura 2.

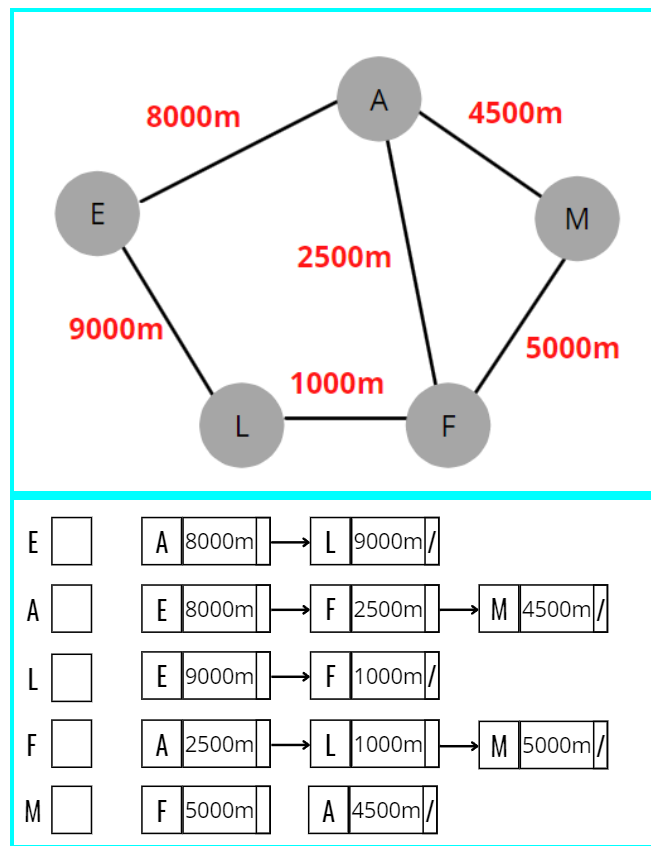


Figura 2: Mapa de calles representado en un grafo ponderado no dirigido, y su representación como matriz de adyacencia para un grafo ponderado no dirigido

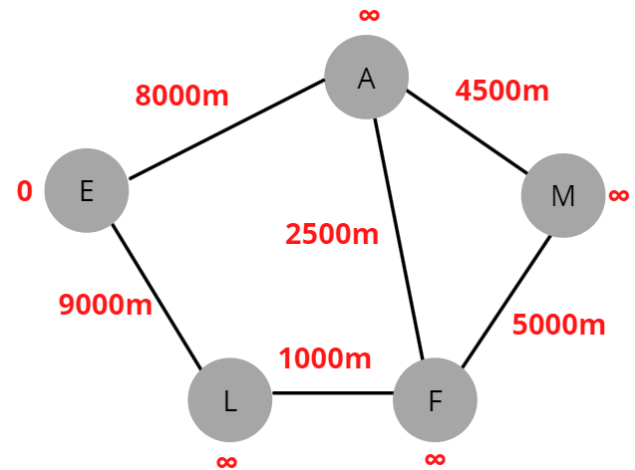
4.2 Algoritmos

En este trabajo, proponemos algoritmos para el problema del camino más corto restringido. El primer algoritmo calcula el camino más corto sin superar un riesgo medio ponderado de acoso r . El segundo algoritmo calcula el

camino con el menor riesgo medio ponderado de acoso sin superar una distancia d .

4.2.1 Primer algoritmo

El algoritmo que se utilizará será el algoritmo de Dijkstra. La primera parte de nuestro algoritmo será utilizado para calcular la ruta más corta. Posteriormente encontraremos la ruta con menos riesgo de acoso.



El 0 es nuestro vértice inicial y en nuestro algoritmo miramos si el $0+8000 < \infty$, en este caso si es menor entonces cambiamos ese infinito por 8000 y así con los siguientes vértices.

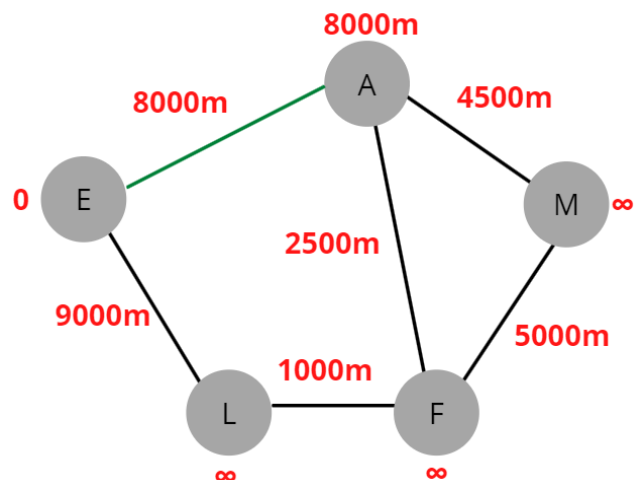


Figura 3: Resolución del problema del camino más corto restringido con Dijkstra.

4.2.2 Segundo algoritmo

⁴ <https://github.com/gotaluism/ST0245-002>

Explica el diseño del algoritmo para calcular el camino con el menor riesgo medio ponderado de acoso sin superar una distancia d y haz tu propia gráfica. No utilices gráficas de Internet, haz las tuyas propias. (En este semestre, el algoritmo podría ser DFS, BFS, una versión modificada de Dijkstra, una versión modificada de A*, entre otros). El algoritmo se ejemplifica en la Figura 4.

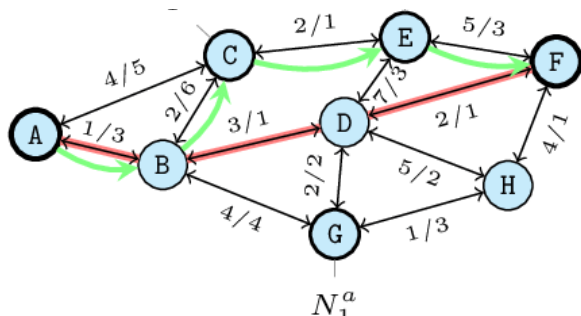


Figura 4: Resolución del problema del camino más corto restringido con la Búsqueda Primera Profunda (DFS). (Por favor, siéntase libre de cambiar esta gráfica si utiliza un algoritmo diferente).

4.4 Análisis de la complejidad de los algoritmos

Explica, con tus propias palabras, el análisis, para el peor caso, utilizando la notación O . ¿Cómo ha calculado esas complejidades? Explique brevemente.

Algoritmo	Complejidad temporal
Nombre del algoritmo	$O(V^2 * E^2)$
Nombre del segundo algoritmo (en caso de que haya probado dos)	$O(E^3 * V * 2^V)$

Tabla 1: Complejidad temporal del nombre de su algoritmo, donde V es... E es... (Por favor, explique qué significan V y E en este problema).

Estructura de datos	Complejidad de la memoria
Nombre de la estructura de datos	$O(V * E * 2^E)$
Nombre de la segunda estructura de datos (en caso de que haya intentado dos)	$O(2^E * 2^V)$

Tabla 2: Complejidad de memoria del nombre de la estructura de datos que utiliza su algoritmo, donde V es... E es... (Por favor, explique qué significan V y E en este problema).

4.5 Criterios de diseño del algoritmo

Explique por qué el algoritmo fue diseñado de esa manera. Utilice criterios objetivos. Los criterios objetivos se basan en la eficiencia, que se mide en términos de tiempo y memoria. Ejemplos de criterios NO objetivos son: "estaba enfermo", "fue la primera estructura de datos que encontré en Internet", "lo hice el último día antes del plazo", "es más fácil", etc. Recuerda: Este es el 40% de la calificación del proyecto.

5. RESULTADOS

En esta sección, presentamos algunos resultados cuantitativos sobre el camino más corto y el camino con menor riesgo.

5.1.1 Resultados del camino más corto

A continuación, presentamos los resultados obtenidos para el camino más corto, sin superar un riesgo medio ponderado de acoso r , en la Tabla 3.

Origen	Destino	Distancia más corta	Sin exceder r
Universidad EAFIT	Universidad de Medellín	??	0.84
Universidad de Antioquia	Universidad Nacional	???	0.83
Universidad Nacional	Universidad Luis Amigó	??	0.85

Tabla 3. Distancias más cortas sin superar un riesgo de acoso medio ponderado r .

5.1.2 Resultados de menor riesgo de acoso

A continuación, presentamos los resultados obtenidos para el trayecto con menor riesgo de acoso medio ponderado, sin superar una distancia d , en la Tabla 4.

Origen	Destino	Acoso más bajo	Sin exceder d
Universidad	Universidad	??	5,000

EAFIT	de Medellín		
Universidad de Antioquia	Universidad Nacional	???	7,000
Universidad Nacional	Universidad Luis Amigó	??	6,500

Tabla 3. Menor riesgo de acoso ponderado sin superar una distancia d (en metros).

5.2 Tiempos de ejecución del algoritmo

En la Tabla 4, explicamos la relación de los tiempos medios de ejecución de las consultas presentadas en la Tabla 3.

Calcule el tiempo de ejecución de las consultas presentadas en la Tabla 3. Indique los tiempos de ejecución medios.

	Tiempos medios de ejecución (s)
Universidad EAFIT a Universidad de Medellín	100.2 s
De la Universidad de Antioquia a la Universidad Nacional	800.1 s
De la Universidad Nacional a la Universidad Luis Amigó	845 s

Tabla 4: Tiempos de ejecución del nombre del algoritmo (Por favor, escriba el nombre del algoritmo, por ejemplo, DFS, BFS, un A* modificado) para las consultas presentadas en la Tabla 3.

6. CONCLUSIONES

Explique los resultados obtenidos. ¿Son los caminos más cortos significativamente diferentes de los caminos con menor riesgo de acoso? ¿Qué utilidad tiene esto para la ciudad? ¿Son razonables los tiempos de ejecución para utilizar esta implementación en una situación real?

6.1 Trabajos futuros

Responda, ¿qué le gustaría mejorar en el futuro? ¿Cómo le gustaría mejorar su algoritmo y su aplicación? ¿Continuará este proyecto trabajando en la optimización? ¿En estadística? ¿Desarrollo web? ¿Aprendizaje automático? ¿Realidad virtual? ¿Cómo?

AGRADECIMIENTOS

Identifique el tipo de agradecimiento que desea escribir: para una persona o para una institución. Tenga en cuenta las siguientes pautas: 1. El nombre del profesor no se menciona porque es un autor. 2. No debe mencionar a los autores de los artículos con los que no se ha puesto en contacto. 3. Debe mencionar a los alumnos, profesores de otros cursos que le han ayudado.

A modo de ejemplo: Esta investigación ha sido apoyada/parcialmente apoyada por [Nombre de la Fundación, Donante].

Agradecemos la ayuda con [técnica particular, metodología] a [Nombre Apellido, cargo, nombre de la institución] por los comentarios que mejoraron en gran medida este manuscrito.

Los autores agradecen al profesor Juan Carlos Duque, de la Universidad EAFIT, por facilitar los datos de la Encuesta de Calidad de Vida de Medellín, de 2017, procesados en un *Shapefile*.

REFERENCIAS

- [1]. Sánchez Velasco, H. 2019. *HERRAMIENTAS FRENTE AL ACOSO SEXUAL CALLEJERO*, Valencia, ESP.
- [2]. He, Z. Qin, X. 2019. *Incorporating a Safety Index into Pathfinding*.
- [3]. Siriaraya, P, Y. Wang, Y. Zhang, S. Wakamiya, P. Jeszenszky, Y. Kawai y A. Jatowt. 2020. *Beyond the Shortest Route: A Survey on Quality-Aware Route Navigation for Pedestrians*. IEEE Access.
- [4]. Ma, D. 2020. Preventing Sexual Harassment Through a Path Finding Algorithm Using Nearby Search. Omdena.
- [5]. Lozano, L. Medaglia, A. 2012. *On an exact method for the constrained shortest path problem*, Bogotá, COL.
- [6]. N.A. 2021. *Shortest Path in Maze using Backtracking*. Pencilprogrammer. De: [https://pencilprogrammer.com/algorithms/shortest-path-in-maze-using-backtracking/#:~:text=We%20can%20easily%20find%20the,\(x%2C%20y%2D1\)](https://pencilprogrammer.com/algorithms/shortest-path-in-maze-using-backtracking/#:~:text=We%20can%20easily%20find%20the,(x%2C%20y%2D1))
- [7]. FAANG. 2018. *Shortest path in a maze – Lee Algorithm*. De: <https://www.techiedelight.com/lee-algorithm-shortest-path-in-a-maze>
- [8]. N.A. Tema: Algoritmos para la ruta más corta en un Grafo. Udb. De:

https://www.udb.edu.sv/udb_files/recursos_guias/informatica-ingenieria/programacion-iv/2019/ii/guia-10.pdf