

Proyecto:

Metro Japón

Grupo 8

Diego José Abengózar Vilar (z17m063)
Alejandro García Castellanos (z17m008)
Ignacio Javier Encinas Ramos (z17m057)
Alejandro Gil Ferrer (z17m017)
Jaime Vallejo Benítez-Cano (z17m002)

14 de diciembre de 2019

Índice

- 1. Modelización**
 - **Caso particular para transbordos**
- 2. Obtención de datos**
- 3. Heurística**
 - **Fórmula de Haversine**
- 4. Implementación (Lenguaje de programación y librerías)**
- 5. Aplicación del algoritmo A***
 - **Pseudocódigo**
- 6. Interfaz**
- 7. Demostración de funcionamiento**

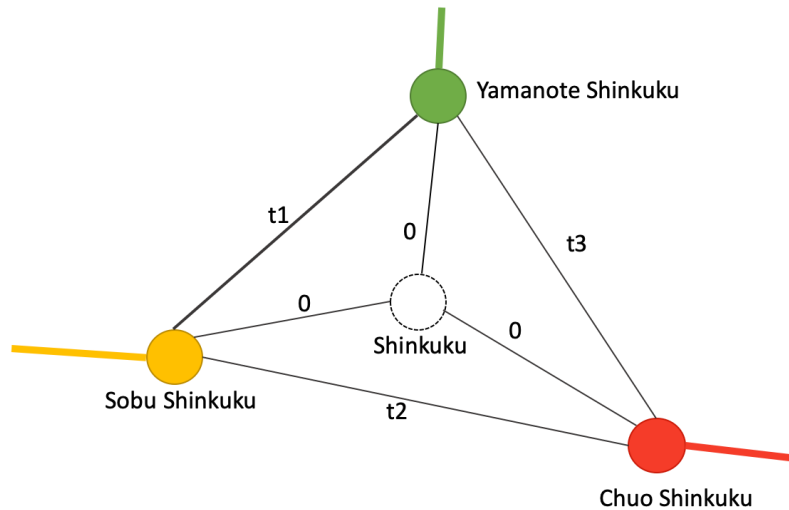


Figura 2

2. Obtención de datos

Los datos de las distancias entre estaciones se han obtenido de la página de Wikipedia correspondientes a cada una de ellas:

Para Yamanote: https://en.wikipedia.org/wiki/Yamanote_Line

Para Chūō: [https://en.wikipedia.org/wiki/Ch%C5%AB%C5%8D_Line_\(Rapid\)](https://en.wikipedia.org/wiki/Ch%C5%AB%C5%8D_Line_(Rapid))

Para Sōbu: https://en.wikipedia.org/wiki/Ch%C5%AB%C5%8D-S%C5%8Dbu_Line

La información acerca de los tiempos y las distancias entre transbordos se han obtenido de las aplicaciones: Google Maps y Train Info de JR-East. Usamos la velocidad media de 5km/h de una persona andando para obtener la distancia.

Velocidad media al andar: https://es.wikipedia.org/wiki/Kil%C3%B3metro_por_hora

Tras la recopilación de datos calculamos el tiempo entre estaciones y el tiempo de transbordo de la siguiente manera:

$$T_{\text{entre_estaciones}} = (D_{\text{entre_estaciones}} / V_m) + t_m$$

$$T_{\text{transbordo}} = T_{\text{entre_líneas}} + t_L$$

Donde V_m representa la velocidad media del tren de cada respectiva línea (90 km/h en Yamanote, 95 km/h Chūō y 100 km/h Sōbu), t_m el tiempo medio de espera de un tren en una estación (1 minuto aprox.) y t_L el tiempo medio de llegada del tren en la nueva línea (2 minutos en Yamanote y 3 en el resto).

3. Heurística

Se ha tomado como **heurística**, el **tiempo medio** que tarda el tren más rápido (se trata del que tiene una velocidad de 100 km/h) en ir en línea recta desde una estación a otra.

Para la obtención de la **distancia** en línea recta, primero se han buscado las coordenadas decimales de todas las **estaciones** en *Google Maps*.

A continuación, se ha aplicado la **fórmula de Haversine** que permite calcular la **distancia entre dos puntos en una esfera**.

Fórmula de Haversine

$$a = \sin^2\left(\frac{\varphi_B - \varphi_A}{2}\right) + \cos(\varphi_A) * \cos(\varphi_B) * \sin^2\left(\frac{\lambda_B - \lambda_A}{2}\right)$$

$$c = \arctan2(\sqrt{a}, \sqrt{1-a})$$

$$d = R * c$$

Donde :

$\varphi_i \rightarrow$ latitud

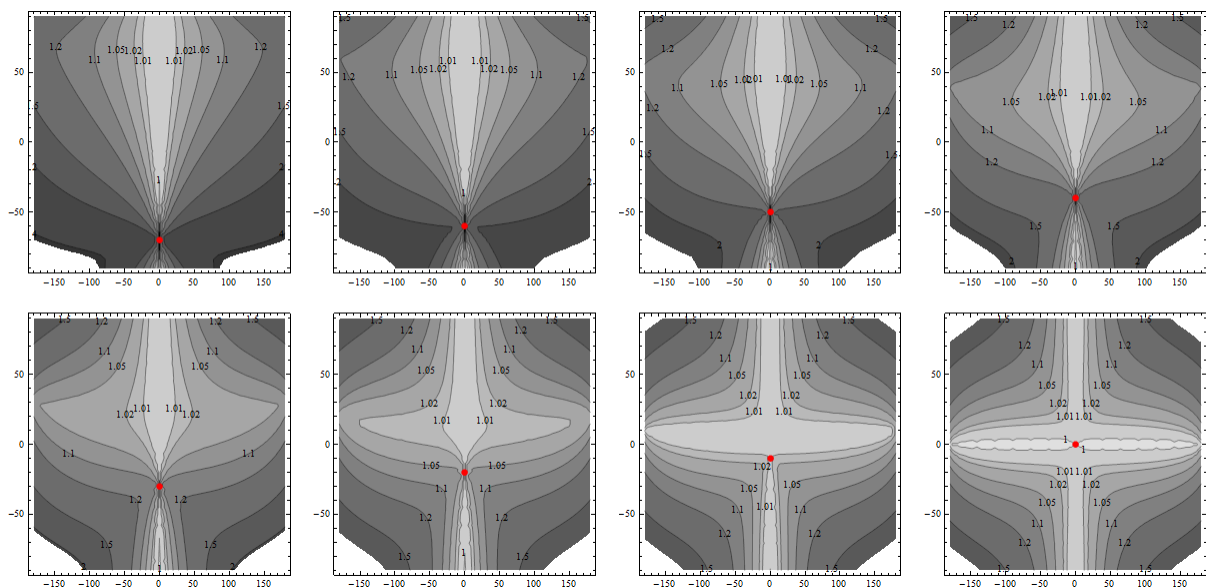
$\lambda_i \rightarrow$ longitud

$R \rightarrow$ radio de la Tierra

Figura 3

Referencia:: <https://community.esri.com/groups/coordinate-reference-systems/blog/2017/10/05/>

Hemos usado la fórmula de Haversine en vez de la distancia euclídea, ya que como podemos observar en la siguiente fotografía la distancia euclídea solo nos da buenos resultados para calcular distancias entre puntos que se encuentren en el mismo ecuador o meridiano mientras que la distancia entre los puntos que se encuentren en cualquier otra dirección da lugar a un gran error.



Referencia: <https://gis.stackexchange.com/questions/58653/what-is-approximate-error-of-pythagorean-theorem-vs-haversine-formula-in-measur>

Así pues, al usar la fórmula de Haversine nos garantizamos que la **distancia entre nuestros nodos es menor o igual a la distancia del trayecto** del tren entre estaciones y como la

velocidad usada es mayor o igual a la velocidad media en el trayecto entre estaciones o transbordos; podemos asegurar que $h(n) \leq h^*(n)$, por lo tanto, **nuestra modelización es válida** para aplicarle el **algoritmo A***.

4. Implementación: Lenguaje de programación y librerías

Para el desarrollo de esta práctica hemos optado por el lenguaje de programación **Python**. Las diversas razones han sido las siguientes:

- Su **versatilidad** y facilidad para la **adaptación al proyecto**.
- La **multitud de librerías útiles** que nos han permitido manejar, analizar y mostrar los datos fácilmente. De entre las cuales:
 - TKinter
 - Matplotlib
 - NetworkX
 - CSV
- La **facilidad** a la hora de hacer **test y debug**, así como para la **implementación de la interfaz gráfica**.
- Además, nos ha permitido aprender a hacer un proyecto en *Python*

Puedes ejecutar este proyecto siguiendo estos pasos:

1. Instalar Python 3, preferiblemente 3.7, añadiéndolo al PATH
2. Descomprimir el zip con el proyecto
3. Abrir cmd/terminal y hacer cd en el proyecto
4. Ejecutar: `pip install -r requirements.txt`
5. Hacer doble clic en `japonVisual.pyw` o ejecutar en la terminal: `python japonVisual.pyw`

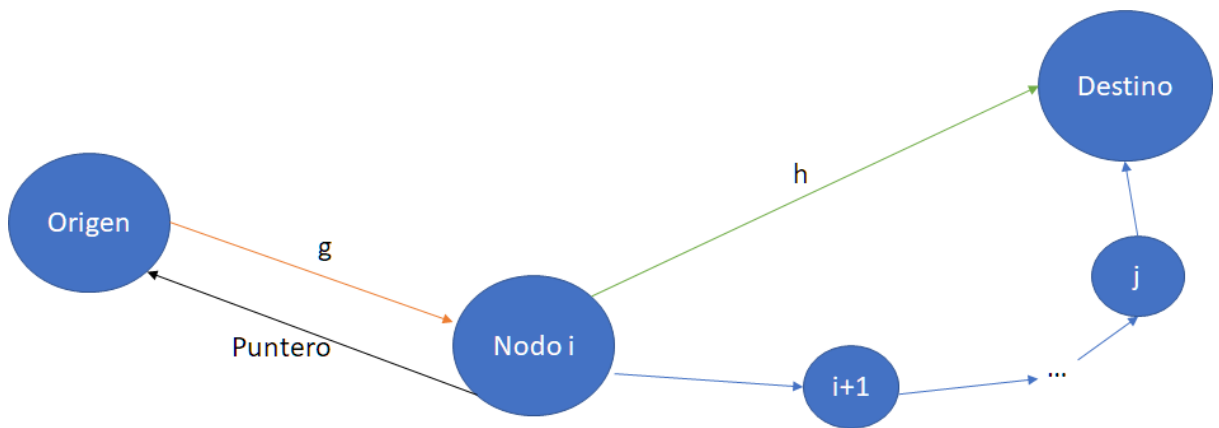
5. Aplicación del algoritmo A*

El **algoritmo A*** que se ha implementado consta de **tres entradas** (origen, destino y la opción de si se desea calcular la ruta con el mínimo número de transbordos), **dos fuentes de datos** (Un CSV con la heurística de las estaciones y el grafo basado en el mapa de las estaciones proporcionado) y **dos salidas** (El camino mínimo que se ha de seguir y el tiempo estimado que se tardará en seguirlo).

A continuación, se dan algunos detalles y explicaciones sobre los elementos usados en el algoritmo A*:

- La **función g** viene definida por el **tiempo desde el origen hasta el nodo actual**.
- La **función h** representa a la **heurística** (es decir, la estimación de tiempo hasta el nodo destino).

- La función f se trata de la suma de g y h
- El puntero direccionador señalará al anterior nodo
- El grafo G ha sido implementado gracias a la librería *networkX*.
- La lista abierta ha sido implementada como una *Priority Queue* con la librería *heapq*. La lista abierta guarda las duplas $\langle f, \text{estación} \rangle$ donde tienen mayor prioridad las que tienen menor f .
- La lista cerrada almacena los nodos ya visitados.



- Pseudocódigo

Inicialización

Mientras (no hemosLlegado)

Sacar el más prioritario de *ListaAbierta* y meterlo en *ListaCerrada*

Si es el destino -> *hemosLlegado*

Si no, para cada *nodo adyacente* de G (que no sea antecedente)

-> Calcular su f y g (y añadir penalización a transbordos)

Si está en *ListaAbierta*, si el nuevo f es mejor

-> Actualizar f , g , el puntero direccionador y *ListaAbierta*

Si no está,

-> Actualizar f , g , el puntero y añadirlo a *ListaAbierta*

Volver

Calcular ruta usando los punteros direccionadores

También hemos añadido la funcionalidad de que el usuario pueda elegir si quiere el camino con menor numero de transbordos posibles. Para ello lo que hemos hecho es dar un valor M muy grande a los pesos de las aristas correspondientes a los transbordos, así el algoritmo penalizará bastante el hecho de elegir una ruta con un transbordo.

6. Interfaz

Hemos diseñado una interfaz de tal forma que sea muy sencilla de utilizar. En el margen izquierdo se encuentran las casillas de selección para el origen y el destino de nuestra ruta. Podremos seleccionar cualquiera de las estaciones disponibles del metro Japón.

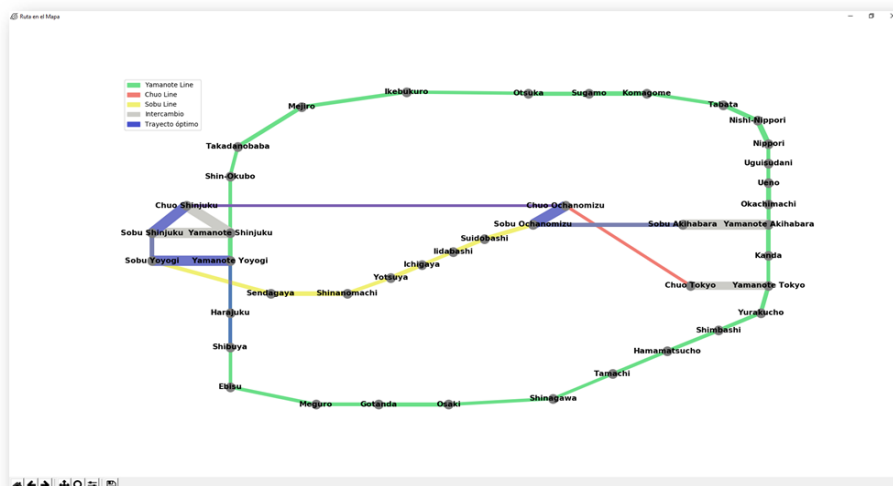
Inmediatamente debajo, podremos seleccionar con un botón si se quiere calcular el mínimo número de transbordos posibles de la ruta especificada.

A continuación, se dispone del botón “Calcular ruta” que va a calcular y mostrar la lista de estaciones que se encuentran en el camino mínimo. Estas aparecerán representadas en la parte derecha de la pantalla junto con el nombre de la línea, su color, la distancia recorrida entre estaciones en kilómetros, y el tiempo que se estima que se va a tardar en realizar el trayecto.

Finalmente, pulsaremos en “Dibujar ruta” para que la ruta se muestre representada sobre el grafo que aparecerá en una nueva ventana.



En la siguiente imagen podemos ver el grafo junto a una pequeña leyenda que indica de qué color son las líneas del metro. En la esquina inferior izquierda existen diversas opciones como hacer zoom sobre el grafo o guardar la imagen de la ruta en nuestro ordenador.



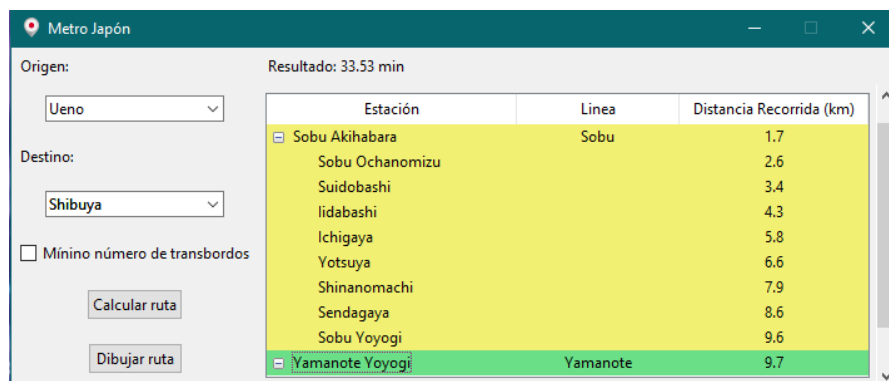
7. Demostración del funcionamiento

Describimos a continuación un ejemplo que muestra el funcionamiento del programa. Para ello, hemos escogido una ruta larga donde se puede observar con claridad cómo está funcionando el algoritmo. La ruta seleccionada es Ueno → Shibuya.

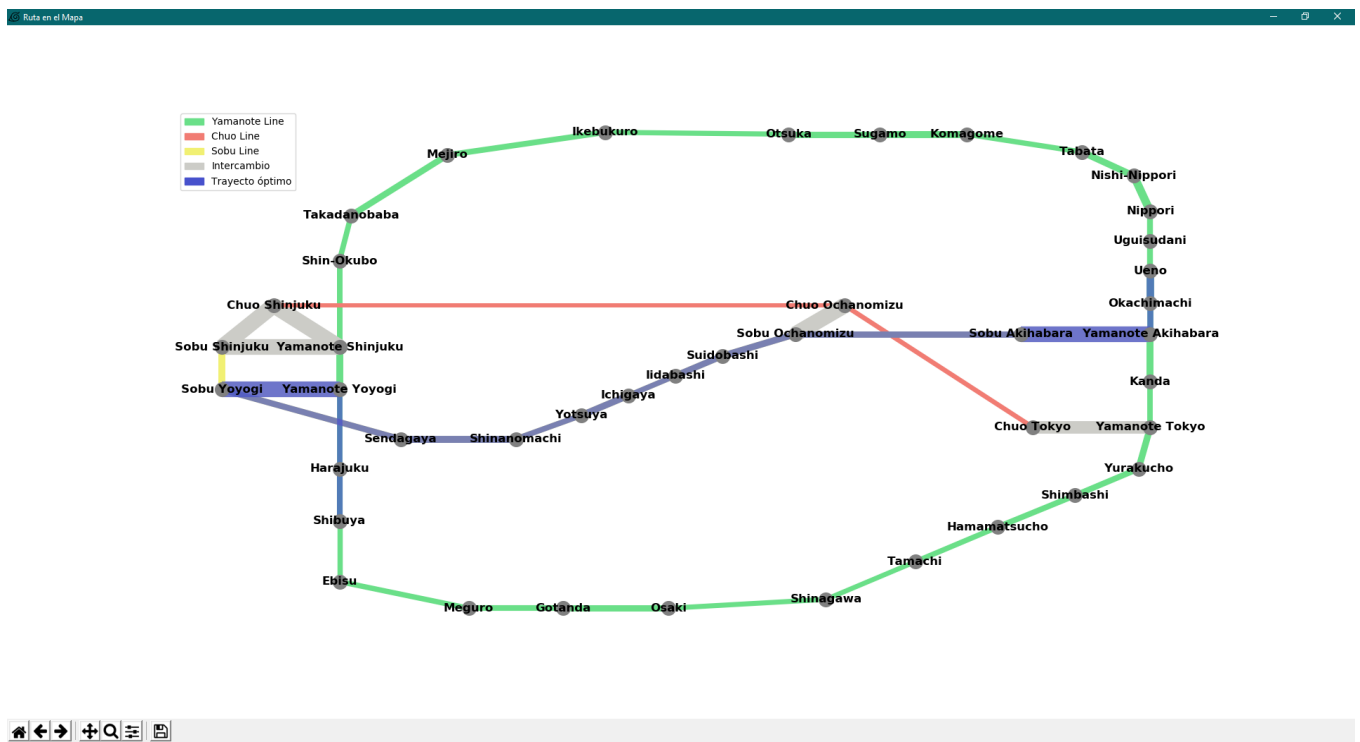
El primer paso es seleccionar el origen y el destino en las casillas de selección. Y pulsar “Calcular ruta”. Como se puede observar aparecen de forma comprimida a la derecha, las líneas que debemos tomar para hacer el viaje.



Con el desplegable se pueden ver en extensión todas y cada una de las estaciones que visitaremos. Esta opción es útil ya que también nos proporciona el tiempo estimado entre las distintas estaciones.



Pulsamos en el botón para dibujar una ruta y nos aparece la ventana del grafo.
La línea azul es la que indica la ruta. Las líneas gruesas indican los transbordos entre estaciones.



Ahora, seleccionamos la opción de utilizar los mínimos transbordos posibles.

Metro Japón

Resultado: 33.53 min

Origen: Ueno

Destino: Shibuya

☒ Mínimo número de transbordos

Calcular ruta

Dibujar ruta

Estación	Línea	Distancia Recorrida (km)
Sobu Akihabara	Sobu	1.7
Sobu Ochanomizu	Sobu	2.6
Suidobashi	Sobu	3.4
Iidabashi	Sobu	4.3
Ichigaya	Sobu	5.8
Yotsuya	Sobu	6.6
Shinanomachi	Sobu	7.9
Sendagaya	Sobu	8.6
Sobu Yoyogi	Sobu	9.6
Yamanote Yoyogi	Yamanote	9.7

Advertencia

⚠ Al seleccionar esta opción el resultado puede tardar en calcularse más de lo normal.

Aceptar

Y volvemos a calcular la ruta. Como se puede observar, ya no hay que tomar la línea Sobu (amarilla) para llegar a nuestro destino.

Metro Japón

Origen:

Ueno

Destino:

Shibuya

☒ Mínimo número de transbordos

Calcular ruta

Dibujar ruta

Resultado: 33.63 min

Estación	Línea	Distancia Recorrida (km)
Ueno	Yamanote	
Uguisudani		1.1
Nippori		2.2
Nishi-Nippori		2.7
Tabata		3.5
Komagome		5.1
Sugamo		5.8
Otsuka		6.7
Ikebukuro		8.5
Mejiro		9.7

Sacamos el grafo por pantalla y efectivamente nos damos cuenta de que la ruta es diferente.

