```
import pandas as pd
import matplotlib.pyplot as plt

mapa1 = pd.read_csv("https://docs.google.com/spreadsheets/d/12Hxh7I_c-_DZ_3899H_Ln-dCd85z04WUNW5q2t0ndPk/export?format=csv&gid=0")

mapa5 = pd.read_csv("https://docs.google.com/spreadsheets/d/1afH_ZvYnWi18PaSiokSDW1wwmNM6pi80zwBiHpulnw8/export?format=csv&gid=0")

mapa6 = pd.read_csv("https://docs.google.com/spreadsheets/d/1QmVn5UoNXHwA77nC6094MfBK576jBhr__Bnygnvv0Vc/export?format=csv&gid=0")

mapa7 = pd.read_csv("https://docs.google.com/spreadsheets/d/1e9L2fCICAZPASq2dm51y1KPUr1Z9caS0a11rCQAGMn4/export?format=csv&gid=0")

mapa8 = pd.read_csv("https://docs.google.com/spreadsheets/d/1uLG8JvtE0QuygaNfkjNfady6HwS7qMc7moXB-tZuyGM/export?format=csv&gid=0")

mapa9 = pd.read_csv("https://docs.google.com/spreadsheets/d/15CeAb48U7LjTN571P8eY5p_f8PpJzv-v-8wt5c0skyw/export?format=csv&gid=0")
```

ANÁLISIS DE LOS RESULTADOS

- Análisis de la Traza:

Usaré este ejemplo dado que pese a su sencillez me sirve para explicar el algoritmo completo



Para empezar, nuestro algoritmo usará dos listas, la primera ListaInterior comenzará vacía, y ListaFrontera que comenzará con el nodo de origen.



A partir de aquí, mientras listaFrontera no esté vacía, repetiremos la siguiente secuencia:

Primero, obtendremos el nodo de ListaFrontera con menor f(n), siempre cogeremos el primero, ya que a la hora de insertarlos lo haremos de forma ordenada. Después debemos comprobar si dicho nodo es meta, si no lo es lo moveremos de ListaFrontera a ListaInterior.

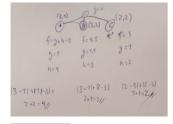
Una vez hecho esto, debemos comprobar los Nodos Hijos de el nodo seleccionado, en este caso los represento con A B y C.



A partir de aquí llamaremos m al nodo hijo que estamos explorando para mayor comodidad.

Luego, para cada hijo que no esté en listalnterior (para no repetir nodos ya explorados) debemos calcular g'(m). Esta es calculada sumando el valor de g del nodo padre más el coste del movimiento que se realiza para llegar al hijo, dicho coste se calcula como 1 en caso de movimientos verticales y horizontales y 1.5 para movimientos diagonales.

Tras esto, debemos comprobar si m se encuentra en listafrontera. Si no se encuentran en ella, podremos añadirlos calculando los valores de f, g, h y su nodo padre. El valor de h será calculado utilizando la heurística seleccionada (En el caso de esta traza utilizo Manhattan). Mientras que la f es calculada sumando los valores de g y h.

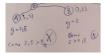


21 - Ligr= (0, 1, 18, C

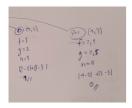
La siguiente iteración es sencilla, puesto que es repetir lo anterior, en este caso los hijos de C (el primer nodo en listafrontera ya que tiene menor f) son A,B,D y Des. Descartaremos Origen ya que se encuentra en Listalnterior. Por el resto, los cálculos y procedimientos son los mismos.



En esta iteración tanto A como B se encuentran en ListaFrontera, por lo que simplemente comprobaremos si los valores de g que acabamos de calcular son mejores a los almacenados, si esto es así los actualizaremos. En este caso no se cumple dicha premisa por lo que los dejaremos intactos e ignoraremos estos caminos, de esta forma nos aseguramos que el programa siempre busca un mejor camino, y nunca "empeora" uno ya almacenado.



De la misma forma que antes D y Des no se encuentran en ListaFrontera, por lo que almacenaremos los valores comentados previamente y los añadiremos a la misma





En esta iteración escogeremos el primer nodo de ListaFrontera (el que menor f(n) tiene). En este caso Des es un nodo meta, por lo que tan solo nos queda reconstruir un camino hacia la meta. Para ello utilizaremos los punteros hacia los padres de cada nodo cuando los guardabamos en ListaFrontera. Tras esto ya podemos salir del bucle con el camino (la g del último nodo incluyendo el coste del último movimiento) y el coste del mismo calculado.

Las listas quedan de la siguiente forma : $\frac{4 \int_{-k}^{\infty} z \left(O_{f} A_{f} \right) \sqrt{k} \, dt }{k \, k \, z \left(O_{f} C_{f} D_{f} \right) }$

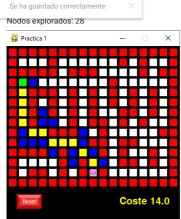


Por último, si en algún momento ListaFrontera quedase vacía, el algoritmo terminaría sin alcanzar una solución (camino) hacia el nodo meta.

Distincciones entre Heurísticas

A continuación he creado algunos mapas de ejemplo para comprobar como se comporta el algoritmo utilizando distintas Heurísticas.

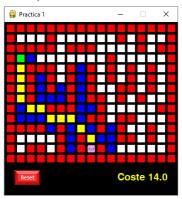
MAPA 1



EUCLÍDEA

Nodos del camino: 12

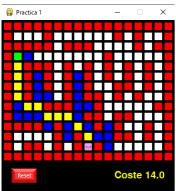
Nodos explorados: 40



DISTANCIA DIAGONAL

Nodos del camino: 12

Nodos explorados: 36

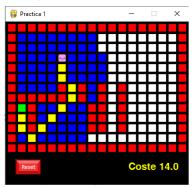


MAPA 5

MANHATTAN

Nodos del camino: 11

Nodos explorados: 76



EUCLIDEA

Nodos del camino: 11

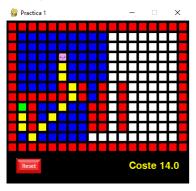
Nodos explorados: 83



DISTANCIA DIAGONAL

Nodos del camino: 11

Nodos explorados: 78

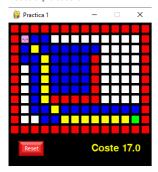


MAPA 6

MANHATTAN

Nodos del camino: 15

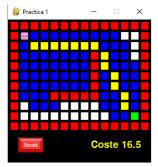
Nodos explorados: 59



EUCLIDEA

Nodos del camino: 14

Nodos explorados: 81



DISTANCIA DIAGONAL

Nodos del camino: 14

Nodos explorados: 75

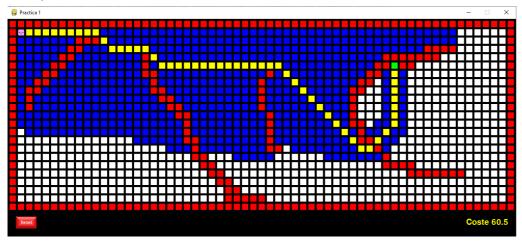


MAPA 7

MANHATTAN

Nodos del camino: 52

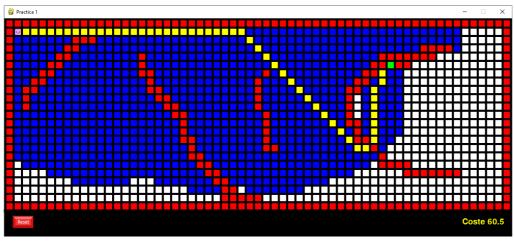
Nodos explorados: 614



EUCLIDEA

Nodos del camino: 52

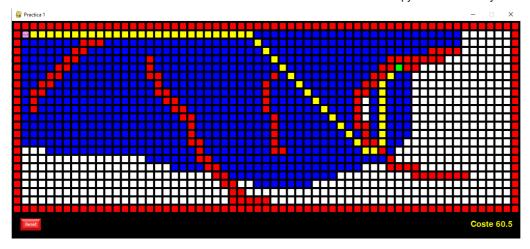
Nodos explorados: 803



DISTANCIA DIAGONAL

Nodos del camino: 52

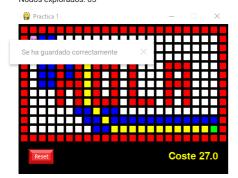
Nodos explorados: 711



MAPA 8

MANHATTAN

Nodos del camino: 24 Nodos explorados: 65



EUCLIDEA

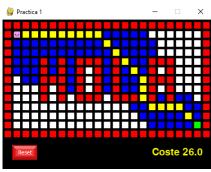
Nodos del camino: 22 Nodos explorados: 124



DISTANCIA DIAGONAL

Nodos del camino: 22

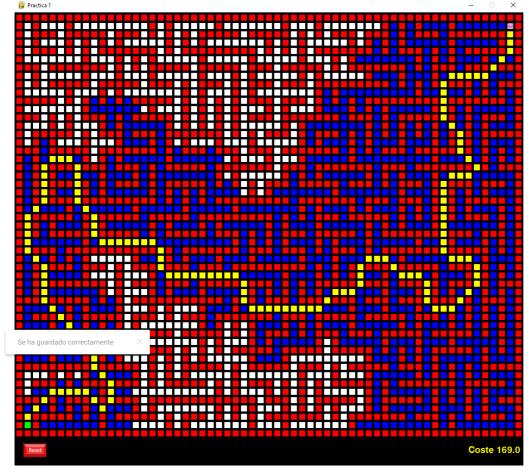
Nodos explorados: 102



MAPA 9

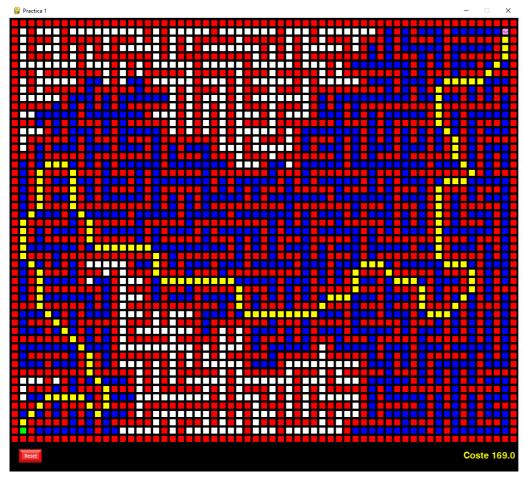
MANHATTAN

Nodos del camino: 144 Nodos explorados: 994



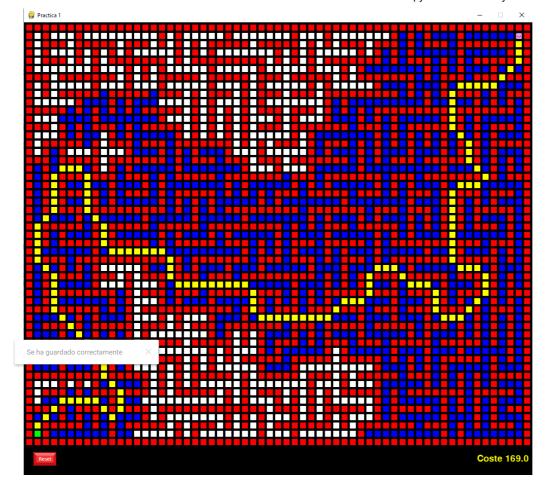
EUCLIDEA

Nodos del camino: 144 Nodos explorados: 1058

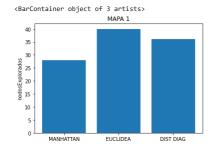


DISTANCIA DIAGONAL

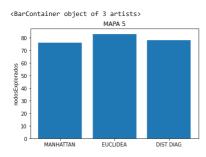
Nodos del camino: 144 Nodos explorados: 1033



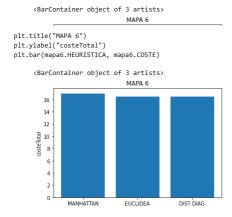
plt.title("MAPA 1")
plt.ylabel("nodosExplorados")
plt.bar(mapa1.HEURISTICA, mapa1.EXPLORADOS)



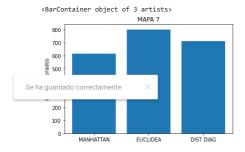
plt.title("MAPA 5")
plt.ylabel("nodosExplorados")
plt.bar(mapa5.HEURISTICA, mapa5.EXPLORADOS)



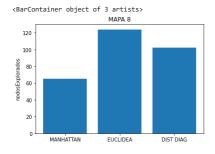
plt.title("MAPA 6")
plt.ylabel("nodosExplorados")
plt.bar(mapa6.HEURISTICA, mapa6.EXPLORADOS)



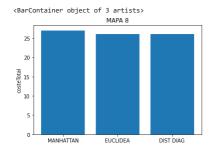
plt.title("MAPA 7")
plt.ylabel("nodosExplorados")
plt.bar(mapa7.HEURISTICA, mapa7.EXPLORADOS)



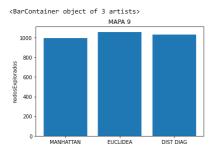
plt.title("MAPA 8")
plt.ylabel("nodosExplorados")
plt.bar(mapa8.HEURISTICA, mapa8.EXPLORADOS)



plt.title("MAPA 8")
plt.ylabel("costeTotal")
plt.bar(mapa8.HEURISTICA, mapa8.COSTE)



plt.title("MAPA 9")
plt.ylabel("nodosExplorados")
plt.bar(mapa9.HEURISTICA, mapa9.EXPLORADOS)



Una vez visto el resultado utilizando distintas heurísticas en los mismos mapas y analizado los resultado mediante gráficos de barras podemos sacar varias conclusiones. Para empezar y muy importante, podemos afirmar que la heurística Manhattan NO es admisible, esto se puede

observar en los resultados obtenidos en coste del *mapa 6* donde el coste empleando esta heurística es 0.5 mayor o en el *mapa 8* donde el coste llega a ser 1.0 mayor con respecto a las otras dos heurísticas.

Una vez hecho este análisis y si tuviese que escoger una heurística, utilizaría la Distancia Diagonal, puesto que ofrece mejores resultados entre las dos heurísticas admisibles. Y entre las dos restantes Manhattan supone un menor número de nodos explorados lo que conlleva un menor

Funciones Auxiliares e Información Relevante

Funciones Auxiliares

Por último me gustaría añadir algunas funciones propias que he añadido para facilitarme el desarrollo del algoritmo.

Por un lado tengo ConstruyeCamino. Al cual le paso un nodo (meta) y el camino y recorre de forma recursiva los nodos de padre en padre hasta llegar al inicio para reconstruir el camino.

```
def construyecamino(nodo,camino):
   if nodo.GetPadre() == None:  # Es el inicio
        camino[nodo.GetX()][nodo.GetY()] = 'y'
   else:
        camino[nodo.GetX()][nodo.GetY()] = 'y'
        construyecamino(nodo.GetPadre(),camino)
```

Luego Utilizo algunas funciones auxiliares dentro de la clase Nodo, para facilitarme los cálculos:

▼ Dibujar Vecinos de Azul

He modificado algunas partes del main, de forma que puedo mostrar los nodos que se exploran de color azul y así dejar el análisis más visual. Para ello simplemente he añadido una opción más en el if que comprueba los caracteres de camino.

```
elif camino[fil][col]=='/':

pygame.draw.rect(screen, AZUL, [(TAM+MARGEN)*col+MARGEN, (TAM+MARGEN)*fil+MARGEN, TAM, TAM], 0)
```

De esta forma para marcarlos simplemente tengo que añadir este carácter a las casillas que añado en el cálculo de los Nodos Vecinos.

Mapas Grandes en Pantalla

Algunos mapas de los que he creado son demasiado grandes para mostrarlos con el tamaño de ventana por defecto, por lo que se mostrarán parcialmente. Para solucionar esto simplemente he cambiado la varibale global *TAM* y de esta manera ajustar la ventana para que se muestre todo el mapa.

▼ Cambiar entre Heurísticas

Para Cambiar de heurística he marcado en el código mediante comentarios las zonas de código a cambiar. Sin embargo este es un ejemplo de cómo usar la heurística Distancia Diagonal y Manhattan. Dentro de la función a Estrella:

```
for hijo in hijos:
               m = Nodo(hijo.getFila(),hijo.getCol(),n,Nodo.CalculaCoste(hijo,Casilla(n.GetX(),n.GetY()))) #Creo un nodo m con la casilla hijo
               m.SetFDDiag(destino) # Cambiar por SetF() para h = 0 (Recorrido en Anchura), SetFMan(destino) para Manhattan, SetFEucl(destino) para distancia euclídea o SetFDDiag(des
               existeint = False
               existefront = False
               for 1 in listaint: # Compruebo que no existe en lista interior
                   if 1.GetX() == m.GetX() and 1.GetY() == m.GetY():
                       existeint = True
               for l in listafront: # Compruebo que no existe en lista frontera, si existe me guardo el índice para compararlo y modificarlo
                   if 1.GetX() == m.GetX() and 1.GetY() == m.GetY():
                       existefront = True
               index = listafront.index(1)
if not existeint: # Si el hijo NO está en lista interior:
                   \quad \text{if not existefront:} \\
                                           # m no está en lista frontera
                        bisect.insort(listafront,m)
                        #InsOrden(listafront,m)
                                                       #Inserto en orden el elemento f >
                    elif m.Getg() < listafront[index].Getg(): # Si la nueva g de m es menor a la almacenada (nuevo camino + barato) cambio el padre y recalculo F
                        listafront[index].SetPadre(n)
                        listafront[index].SetCoste(Nodo.CalculaCoste(Casilla(n.GetX(),n.GetY()),Casilla(m.GetX(),m.GetY()))) #Recalculo Coste
```

```
listafront[index].g = n.g + listafront[index].coste
                                                   listafront[index].SetFDDiag(destino) # (ambiar por SetF() para h = 0 (Recorrido en Anchura), SetFMan(destino) para Manhattan, SetFEucl(destino) para distancia
                                                                                                       Traceback (most recent call last)
         \text{\langerror} \text{\langer}
\langer{\langer} \frac{\langer{\langer} \text{inython-input-1-966622406c29}}{\text{----}} \text{ in \langer} \text{\text{module}\cdot()}
\text{-----} \text{1 for hijo in hijos:}
\end{array}

         Nodo(hijo.getFila(),hijo.getCol(),n,Nodo.CalculaCoste(hijo,Casilla(n.GetX(),n.GetY()))) #Creo un nodo
         m con la casilla hijo
         3 m.g = n.g + m.coste
4 m.SetFDDiag(destino) # Cambiar por SetF() para h = 0 (Recorrido en Anchura),
SetFMan(destino) para Manhattan, SetFEucl(destino) para distancia euclídea o SetFDDiag(destino) para
         distancia diagonal
         NameError: name 'hijos' is not defined
for hijo in hijos:
                                 m = Nodo(hijo.getFila(),hijo.getCol(),n,Nodo.CalculaCoste(hijo,Casilla(n.GetX(),n.GetY()))) #Creo un nodo m con la casilla hijo
                                 m.SetFMan(destino) # Cambiar por SetF() para h = 0 (Recorrido en Anchura), SetFMan(destino) para Manhattan, SetFEucl(destino) para distancia euclídea o SetFDDiag(desti
                                 existeint = False
                                  existefront = False
                                 for 1 in listaint:    # Compruebo que no existe en lista interior if 1.GetX() == m.GetX() and 1.GetY() == m.GetY():
                                                 existeint = True
                                  for 1 in listafront: # Compruebo que no existe en lista frontera, si existe me guardo el índice para compararlo y modificarlo
                                         if 1.GetX() == m.GetX() and 1.GetY() == m.GetY():
    existefront = True
                                 index = listafront.index(1)
if not existeint: # Si el hijo NO está en lista interior:
                                        Se ha guardado correctamente
                                                   listafront[index].SetPadre(n)
                                                   list a front [index]. SetCoste(Nodo.CalculaCoste(Casilla(n.GetX(),n.GetY()),Casilla(m.GetX(),m.GetY()))) \ \#Recalculo\ Coste(Nodo.CalculaCoste(Casilla(n.GetX(),n.GetY()),Casilla(m.GetX(),m.GetY()))) \ \#Recalculo\ Coste(Nodo.CalculaCoste(Casilla(n.GetX(),n.GetY()),Casilla(n.GetX(),m.GetY()))) \ \#Recalculo\ Coste(Nodo.CalculaCoste(Casilla(n.GetX(),n.GetY()),Casilla(n.GetX(),m.GetY()))) \ \#Recalculo\ Coste(Casilla(n.GetX(),n.GetY())) \ \#Recalculo\ Coste(Casilla(n.GetX(),n.GetY()),Casilla(n.GetX(),m.GetY()))) \ \#Recalculo\ Coste(Casilla(n.GetX(),n.GetY()),Casilla(n.GetX(),m.GetY()))) \ \#Recalculo\ Coste(Casilla(n.GetX(),n.GetY())) \ \#Recalculo\ Coste(Casilla(n.GetX(),n.GetY(),n.GetY())) \ \#Recalculo\ Coste(Casi
                                                    listafront[index].g = n.g + listafront[index].coste
                                                   listafront[index].SetFMan(destino) # Cambiar por SetF() para h = 0 (Recorrido en Anchura), SetFMan(destino) para Manhattan, SetFEucl(destino) para distancia eu
```

Tal y como el comentario explica las distintas heurísticas se utilizan cambiando esas 2 líneas por:

- 1. Recorrido en Anchura (h = 0) -> SetF()
- 2. Manhattan -> SetFMan(destino)
- 3. Euclídea -> SetFEucl(destino)
- 4. Distancia Diagonal -> SetFDDiag(destino)