# Informe de proyecto semestral Encontrando la ruta más corta entre dos o tres direcciones para desplazarse en el centro de Concepción

Matemáticas Discretas 2023-2 Profesor Pierluigi Cerulo

# **Integrantes:**

Carlos Álvarez Norambuena Benjamín Espinoza Henriquez Sofía López Aguilera

DIICC Ingeniería Civil Informática DIICC Ingeniería Civil Informática DIICC Ingeniería Civil Informática





# 1. Objetivos

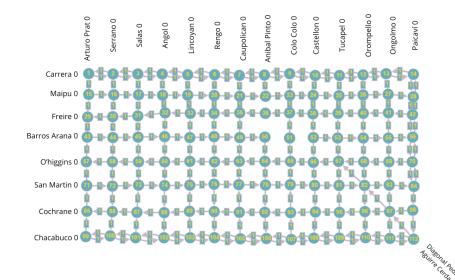
Los objetivos de este proyecto estuvieron desde un principio marcados por aprender a implementar la teoría de grafos dirigidos a la programación, específicamente hablando sobre el algoritmo de Dijkstra, ya que es una excelente vía altamente utilizada para saber el recorrido más corto de un grafo dirigido.

Nuestra meta principal fue comprender, tanto conceptual como prácticamente, el funcionamiento del algoritmo de Dijkstra. Esto incluyó explorar los distintos métodos para su implementación, así como analizar las ventajas y desventajas de cada enfoque. Además, buscamos aplicar este conocimiento en un contexto cercano y común, como es el caso de este proyecto.

Por último con este trabajo nos gustaría ver una aplicación de los conceptos vistos en clases a un caso práctico que podría surgir en un desarrollo de software real.

# 2. Modelo

Comenzamos haciendo un dibujo del digrafo con el que queríamos representar las calles del centro de Concepción usando la página de internet *graphonline.ru*. El grafo generado fue el siguiente:







Es importante recalcar que a este digrafo le añadimos que calle representa cada una de las intersecciones. Por ejemplo, en esta imagen el nodo 16 sería la intersección de Serrano con Maipú. Notemos también que las calles de Concepción forman algo similar a un plano cartesiano. Con las posiciones en el eje X para las calles horizontales y las posiciones en el eje Y para las calles verticales. Por ejemplo, podríamos decir que en coordenadas cartesianas la posición 0, 0 sería el nodo 1; la posición 3, 5 sería el nodo 74. Estos 2 sistemas de ejes los utilizamos ambos en nuestra implementación. Esta página nos dejó también generar la matriz de adyacencia asociada a este dígrafo. Posteriormente, copiamos la matriz y la utilizamos directamente en nuestro código. Así podemos determinar fácilmente si hay 2 nodos que son adyacentes.

# 3. Implementación

# 4.1 Entradas válidas para el programa

Todas las direcciones deben ir separadas de espacios y con el número que se desee. Si hay alguna duda con el uso del programa, por favor acceda al README incluido en el proyecto.

Ejemplo de uso (en negrita va a aparecer lo que un supuesto usuario tendría que añadir):

Bienvenido/a a nuestro Buscador de Rutas por el centro de Concepcion.

Por favor, seleccione la direccion de partida: Cochrane 212

Por favor, seleccione la direccion de destino: Castellon 200

¿Desea hacer una parada? [y/n]: y

Por favor, ingrese la calle donde desea parar: Carrera 121

En la sección de arriba se omiten deliberadamente los tildes ya que estos no funcionan correctamente en C++.

# 4.2 Matriz de adyacencia

La matriz de adyacencia fue añadida en un archivo constants.cpp, aunque cabe recalcar que hay unas pequeñas diferencias a nivel de implementación. Una de esas diferencias es que nuestros nodos los enumeramos en nuestro programa desde el 0 y no desde el 1 como lo hicimos en nuestro grafo inicial. Esto debido a que C++ comienza a indexar las matrices desde el 0 y nos permite hacer unas transformaciones de las coordenadas cartesianas al número de nodo más fácilmente.





# 4.3 Pseudocódigo

En cuanto al pseudocódigo, presentaremos un esquema de la totalidad del código main y luego una sección donde se explican en detalle las funciones que se llaman en este segmento. Es importante que cada parte del pseudocódigo de main.cpp que está recalcada en negrita se verá anexada en la sección 4.3.2

*Observación:* Nótese que cada referencia dicha en esta sección como "coordenadas cartesianas" se refiere a nuestro propio modelo del mapa de Concepción. Así como también se puede ver el concepto "coordenada (nodo)" como el número de nodo del modelo.

#### 4.3.1 Pseudocódigo de main.cpp

```
Se ingresa calle partida
Se ingresa calle destino
// Con el fin de luego ingresar estos datos al algoritmo de
// Dijkstra (el cual recibe 2 parámetros) hacemos el siguiente // swap:
Si <existe parada> Entonces:
      Se ingresa calle de parada
      swap(calle destino, calle parada)
finSi
Repetir
      Se define distancia primer nodo
      Se ejecuta coordenada string cartesiana (calle partida) y se guarda en
      calle partida xy
      Se ejecuta coordenada string cartesiana (calle destino) y se guarda en
      calle destino xy
      Si <cualquier coordenada de calle partida = -1> Entonces:
            Lanza error de input y sale del código
      finSi
      Si <cualquier coordenada de calle destino = -1> Entonces:
            Lanza error de input y sale del código
      finSi
      Se definen nodo partidal, nodo partidal, nodo destinol, nodo destinol que
      son cuatro posibles nodos desde donde puede partir y finalizar Dijkstra
      Se define resultado dijkstra
```





```
Si <(existe arco entre <mark>nodo partida2</mark> y <mark>nodo partida1</mark>) y (existe arco
      entre nodo destino1 y nodo destino2) > Entonces:
            Se ejecuta dijkstra (nodo partidal, nodo destinol) y se almacena en
            resultado dijkstra
            Se calcula distancia de dirección inicial al primer nodo y se
            almacena en distancia a primer nodo
            Se calcula la suma de la distancia del camino calculado a partir de
            los los nodos más distancia a primer nodo
            Si <respuestal es menor que menor distancia> Entonces
                  Se establece este caso como respuesta
            finSi
      finSi
      Se realiza esta misma condición 3 veces más, cambiando lo recalcado en
      amarillo para abarcar todos los posibles casos de distancia.
      Se guarda distancia primer nodo en distancias a primer nodo
      Se establece se repite loop en false
      Si <existe una calle de parada> Entonces:
            Se intercambian la calle de inicio por la calle de parada y la
            calle de destino vuelve a su valor original
            Se quarda en una auxiliar el camino desde el inicio a la parada
            junto a todos los nodos involucrados
            Se establece se repite loop en true
            Se
                    guarda
                                 menor distancia
                                                       en
                                                               el
                                                                      arreglo
            menor distancia por recorrido
            Se guarda nodo partida en el arreglo nodos partida
            Se guarda nodo destino en el arreglo nodos destino
      finSi
Hasta que <se repite loop sea verdadero>
Se quardan la distancia del recorrido
                                                   el arreglo de distancias
                                             en
menor distancia por recorrido
Se guarda nodo partida en el arreglo nodos partida
Se guarda nodo destino en el arreglo nodos destino
Se concatena el camino de la partida a la parada junto al camino de la parada
al destino y se almacena en respuesta mas corta
Se accede a los nodos previos de nodos llegada y se guardan en la variable
recorrido1
Se crea un iterador con el último nodo del camino de partida a parada (en caso
de existir la parada)
```

Mientras <iterador sea distinto a el primer nodo de nodos\_partida> Hacer:





Se agrega a recorridol el nodo encontrado en la lista de nodos de respuesta mas corta en la posición iterador

#### finMientras

Antes de la impresión de resultados se pasan las listas de nodos a String con la función **cartesiana\_a\_string** iterando las veces que haga falta para completar el camino en cuestión.

Finalmente, se imprimen los resultados iterando sobre el tamaño de recorridol en caso de no haber parada.

#### Si <existe parada> Entonces:

Se define un arreglo de enteros recorrido2

Se accede a los nodos previos de nodos\_llegada y se guardan en la variable recorrido2

Se crea un iterador con el último nodo del camino de parada a destino Mientras <iterador sea distinto a el primer nodo de nodos\_partida> Hacer:

Se agrega a recorrido2 el nodo encontrado en la lista de nodos de respuesta mas corta en la posición iterador

finMientras

finSi

Antes de la impresión de resultados se pasan las listas de nodos a String con la función **cartesiana\_a\_string** iterando las veces que haga falta para completar el camino en cuestión.

Finalmente, se imprimen los resultados iterando sobre recorrido2 en caso de haber parada.

### 4.3.2 Funciones utilizadas en el pseudocódigo y su explicación.

Funcion	Parámetros	Explicación del código
coordenada_cartesiana_nodo	int x, int y	Función que calcula el nodo en función de sus coordenadas cartesianas
coordenada_string_cartesiana	string input	Función que transforma un string con el input del usuario y lo transforma en un par de coordenadas cartesianas para poder trabajar con estas
coordenada_nodo_cartesiana	int nodo	Función que transforma un número de nodo a un par con las coordenadas cartesianas de este nodo





cartesiana_a_string	int x, int y	Función que transforma de coordenadas cartesianas a un string con la intersección que se genera en ese nodo
retorna_numero_de_string	string input	Función que retorna el número que se ingresó junto a la calle en forma de entero
dijkstra	int inicio, int final	Función que emplea el algoritmo de Dijkstra entre inicio e final

Nuestro proyecto fue implementado en C++. El compilador utilizado fue g++ (GCC) 13.2.1 e hicimos nuestras pruebas en Manjaro linux con versión de kernel 5.15.130.

## 4. Conclusiones

Como equipo pensamos que se logró implementar con éxito la teoría de grafos dirigidos, específicamente el algoritmo de Dijkstra, en la programación. Se alcanzaron los objetivos de comprender su funcionamiento, explorar métodos de implementación y aplicar este conocimiento al mapa del centro de Concepción.

Respecto al rendimiento del código, notamos que hay muchos aspectos que podrían ser optimizados. Una reflexión importante para nosotros fue que nos percatamos de que habría maneras más efectivas para resolver este problema, quizás usando listas de adyacencia en lugar de la matriz, lo cual ralentiza un poco el proceso de compilación. A pesar de que nos percatamos de estas problemáticas a tiempo, no nos vimos con la capacidad de modificarlo por temas de tiempo de desarrollo.

En conclusión, el proyecto cumplió exitosamente con sus metas al abordar la implementación del algoritmo de Dijkstra en un contexto práctico, superando desafíos técnicos. Se realizó con éxito el objetivo principal de la tarea que fue encontrar el camino más corto dadas dos o tres direcciones del centro de Concepción.