

Programación 3 - TUDAI 2019

Trabajo Práctico Especial

17/05/2019

Cánneva, Juan Bernardo jcanneva@gmail.com https://github.com/jcanneva/Programacion-3/

Introducción

A partir del problema dado, se realizó la implementación de un sistema de servicios de viajes. En el cual se decidió que para su desarrollo la solución fuese representada a través de un grafo, en donde cada vértice es simbolizado por un aeropuerto y cada arista con una ruta.

En ese contexto es donde se presenta el siguiente informe, en donde se detalla la solución del mismo como así también el desarrollo de los servicios ofrecidos, tales como listar aeropuertos y reservas de rutas u obtener diferentes vuelos en base a distintas rutas a partir de las características que puede presentar la misma, como ser de cabotaje o la distancia que posee.

Cabe aclarar que los datos que el sistema posee fueron provistos por la cátedra a través de distintos archivos csv, y que las respuestas generadas por los servicios implementados también son dadas en un archivo de salida csv.

A través de la captura de requerimientos realizada se logró fijar los siguientes objetivos:

- 1. Brindar una solución a todos los servicios dados
- 2. Implementar esa solución a través de un grafo
- 3. Generar respuestas eficientes a los servicios a través de distintos algoritmos

Modelado el problema

Para implementar del problema planteado, se realizó un modelado del mismo, adquiriendo una idea previa antes de desarrollar el funcionamiento que sistema debía tener.

En un principio rápidamente se obtuvieron la clases de Grafo, Ruta y Aeropuerto, representando así la solución a través de un grafo y darle el comportamiento que el mismo posee.

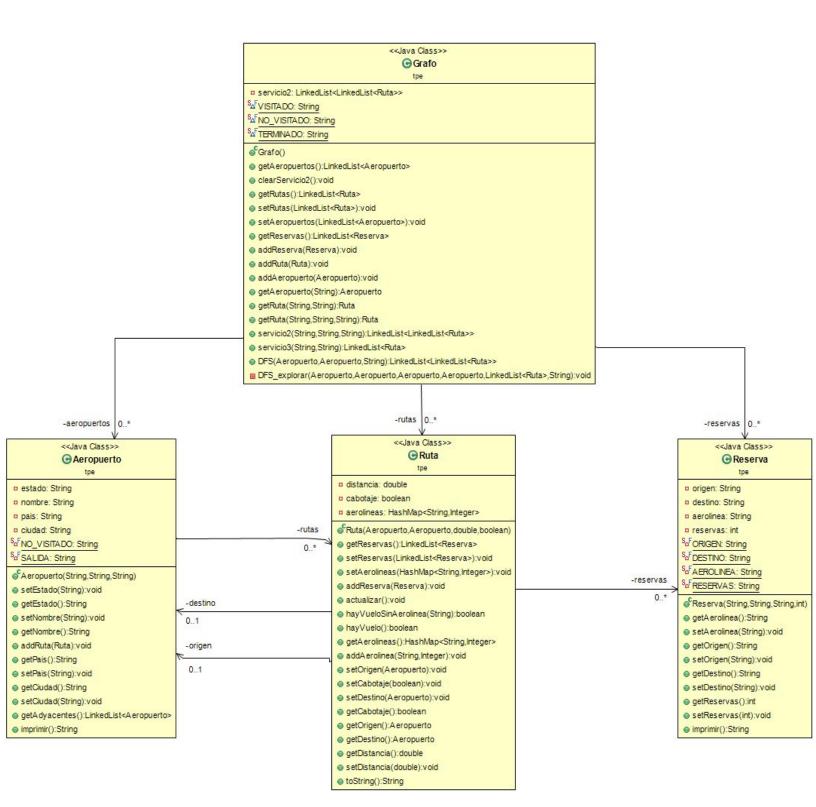
Seguido de esto se busco que estructura convenía utilizar, analizando varias de las provistas por cátedra, y viendo a la vez, las ventajas y desventajas que había en cada una a la hora de su implementación.

Las estructuras analizadas fueron las siguientes:

- 1. *Array*: La ventaja es su rápido acceso si se conoce la posición del elemento , o si se quiere insertar uno nuevo, y se posee la posición del último. Sin embargo, la desventaja es su tamaño es estático. Otra ventaja es si se desea generar un orden de los elementos.
- 2. ArrayList: Lista implementada en base al array. Su tamaño varía dinámicamente, el cual tiene un costo adicional. Su complejidad también varía. La ventaja es que al insertar un elemento tiene un costo bajo O(1) (si es al final), al igual que si se desea obtener un elemento. La desventaja es que si se quiere insertar en una posición o se quiere eliminar un elemento, su complejidad es el tamaño de la lista O(n) siendo n el tamaño de la misma.
- 3. *LinkedList*: Lista implementada con nodos y referencias a otros nodos. Su tamaño, también se modifica dinámicamente. Insertar o eliminar un elemento al principio o final es O(1), pero si se quiere obtener un elemento específico su complejidad es O(n), ya que se deben recorrer todos los elementos (en el peor de los casos).

En base a las estructuras analizadas se decidió utilizar para el desarrollo de la implementación, LinkedList, debido a que si bien su acceso para obtener un elemento puede ser el tamaño de la lista en el peor de los casos, si se piensa en la escalabilidad, es decir, si el sistema creciera y se desean hacer altas, bajas o modificaciones al tener punteros de los elementos, el costo sería mucho menor que si se utilizan Arrays o ArrayList.

Después de haber elegido las estructuras y haber modelado el problema tentativamente se llegó al siguiente diagrama de clases:



• Clase Grafo (sistema)

```
Atributos {
    LinkedList<Aeropuerto> aeropuertos
    LinkedList<Ruta> rutas
    LinkedList<Reserva> reservas
    LinkedList<LinkedList<Ruta>> servicio2
}
```

Para desarrollar el grafo se decidió utilizar la representación de lista de listas, es por eso que todos los atributos de esta clase son listas y se implementaron a través de LinkedList por los motivos que se explicaron anteriormente.

A su vez esta es la clase principal ya que sus atributos son del tipo de las demás clases, y porque, su comportamiento es el que da respuesta a los servicios que se buscó desarrollar.

Para eso se crearon los siguientes métodos:

- 1. getAeropuerto(String n1): devuelve un aeropuerto en base al String que es el nombre del aeropuerto
- 2. getRuta(String n1, String n2): devuelve una ruta en base a los String que son los nombres de los aeropuertos origen y destino
- 3. servicio2(String n1, String n2, String n3): devuelve una lista de listas de rutas en base a los String que son nombres de aeropuertos origen y destino, y nombre de aerolínea
- 4. servicio3(String n1, String n2): devuelve una lista de rutas en base a los Sting que son nombres de países

Clase Aeropuerto

```
Atributos{
    LinkedList<Ruta> rutas
    String estado
    String nombre
    String país
    String ciudad
}
```

Además de los atributos de String nombre, estado, país y ciudad posee una LinkedList que apunta a distintas rutas propias del aeropuerto.

Además de los métodos de obtener y establecer (get/set), posee addRuta, para agregar una ruta determinada y el método getAdyacentes, el cual devuelve una lista de Aeropuertos que conectan con el mismo.

Clase Ruta

```
Atributos {
    LinkedList<Reserva> reservas;
    Aeropuerto origen;
    Aeropuerto destino;
    double distancia;
    boolean cabotaje;
    HashMap<String, Integer> aerolineas;
}
```

La clase posee una LinkedList de reservas y un HashMap aerolíneas donde la clave es el nombre de la aerolínea y el valor los asientos que posee. También tiene una referencia al origen y al destino, ambos aeropuertos, un boolean para saber si es entre un mismo país y un double con los kilómetros.

Los principales métodos de la clase son un void actualizar, el cual actualiza para cada aerolínea los asientos que posee según las reservas del momento. También posee dos funciones booleanas para saber si hay al menos un vuelo con pasajes para saber si se puede viajar por la ruta y la otra similar pero filtrando además una aerolínea dada.

Clase Reserva

```
Atributos{
String origen;
String destino;
String aerolinea;
int reservas;
}
```

Esta clase no estaba prevista, pero se decidió su implementarla luego de ver cómo venían los datos dados en los archivos csv.

Se puede definir como una clase diccionario, ya que no tiene comportamiento en sí, porque sus métodos sólo son obtener y establecer (get/set) y sólo guarda información.

Implementación de los servicios

I. Servicio 1: Verificar vuelo directo

Para resolver este servicio se implementó un método getRuta en el grafo, en el cual se itera a través de las rutas y por cada ruta se pregunta si cumple con los requisitos de la búsqueda. Se decidió esta implementación ya que el grafo posee como atributo una lista con todas las rutas.

La complejidad del algoritmo utilizado es O(n).

La complejidad resulta así debido a que mientras se itera la lista de rutas se pregunta si esa ruta cumple con las condiciones. Estas son, si contiene la aerolínea dada, y ahí el acceso al HashMap de aerolíneas en la Ruta es O(1), al igual que las condiciones que preguntan si el nombre es el mismo.

Para el seguimiento del algoritmo se utilizó el menú y el timer para ver los tiempos de ejecución con el dataset dado y con un dataset de menores elementos.

Data set con menor cantidad de elementos:

```
Ingrese aeropuerto origen:
Ministro Pistarini
Ingrese aeropuerto destino:
John F. Kennedy
Ingrese aerolínea deseada
United Airlines
Tiempo de ejecucion 0.1242
Existe el vuelo
Distancia: 8535.74
Pasajes disponibles: 76
```

Data set con mayor cantidad de elementos:

```
Ingrese aeropuerto origen:
Ministro Pistarini
Ingrese aeropuerto destino:
John F. Kennedy
Ingrese aerolínea deseada
United Airlines
Tiempo de ejecucion 0.2678
Existe el vuelo
Distancia: 8535.74
Pasajes disponibles: 76
```

II. Servicio 2: Obtener vuelos sin aerolínea

Para este servicio se creó el método servicio2 y el atributo servicio2, en el cual es donde se guarda la solución final, ambos en la clase Grafo. El método pide los aeropuertos origen y destino y a su vez llama a un función privada DFS la cual retorna una copia del atributo. Lo que ésta hace es básicamente, pedir los adyacentes del origen, y para cada adyacente la ruta, si la ruta llega al destino se agrega a una lista de solución parcial, sino llama al método DFS explorar, con los parámetros de: la lista parcial, el origen, el destino, el adyacente y el anterior a origen, que sería null. Cuando vuelve de explorar se vacía la lista y vuelve a hacer lo mismo con el siguiente adyacente .

A continuación se adjunta una imagen con un breve pseudocódigo del DFS_explorar.

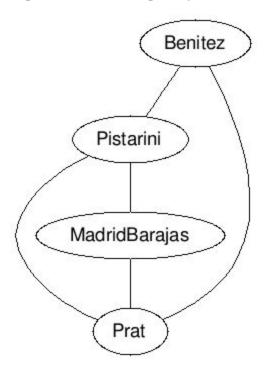
```
DFS_Explorar (destino, actual, lista){
        ruta= actual-destino;
        si ruta es solucion{
                lista.add(ruta);
                lista final.add(lista);
                lista.removeLast();
                }
        lista adyacentes = actual
        para cada advacente del actual{
                ruta_tmp=actual-adyacente;
                si ruta es solución{
                        lista.add(ruta_tmp);
                        si adyacente= no visitado{
                                 DFS_explorar(destino,adyacente,lista);
                        sino lista.remove(ruta tmp);
                }
        lista.removeLast();
        actual=no visitado;
}
```

El algoritmo que se utiliza es backtracking. Lo que hace es obtener la ruta entre el actual y destino, si es solución la agrega a la lista y a su vez a lista de listas, seguido elimina la ruta. Después obtiene los adyacentes del actual y para cada uno de ellos los explora repitiendo lo anterior.

La elección de este algoritmo se dio porque se necesitaba seleccionar y deseleccionar un elemento, en este caso las rutas.

La complejidad de este algoritmo es $O(n^{n-1})$, en el peor de los casos, donde n es la suma de los vértices y aristas, en este caso la suma entre aeropuertos y rutas.

Un seguimiento del algoritmo sobre un grafo pormenorizado.



Suponiendo que la ruta sería de Madrid-Barajas a Comodoro Benitez.

El algoritmo empieza pidiendo los adyacentes del origen, en este caso Madrid-Barajas, los adyacentes son: Pistarini y El prat. Itera por cada adyacente, obtiene la ruta, ejemplo Madrid-Barajas -- Pistarini, agrega la ruta a la lista y va a explorar Pistarini. Cuando lo explora, lo marca como visitado y se fija si Pistarini con el destino, en este caso Benitez es una solución. Como es, agrega la ruta a la lista y luego agrega la lista a la lista de listas donde están las soluciones finales, terminado esto elimina la última ruta de la lista.

Después pide los adyacentes de Pistarini e itera por cada adyacente obteniendo la ruta. Como Benitez es destino no lo explora y va a El prat. Obtiene la ruta, la agrega a la lista y va a explorar El prat.

Pide los adyacentes de El prat, itera sobre ellos pero Pistarini que es de donde viene obtiene la ruta con Benitez que es el destino. Al ser solución la agrega y elimina la ruta. Como ya no hay más adyacentes corta la recursión, desmarcando Pistarini y El prat, y vuelve sobre la primera iteración, es decir los adyacentes de Madrid-Barajas.

Obtiene la ruta Madrid-Barajas -- El prat y vuelve a repetir el proceso.

Imagen de la salida sin filtrar por aerolínea

```
Rutas: De Madrid-Barajas a Comodoro Benitez

Madrid-Barajas -- Ministro Pistarini [Delta, LATAM] Ministro Pistarini -- Comodoro Benitez [United Airlines, Delta]

1)Escalas: 1 2)Distancia: 11213.730000000001

Madrid-Barajas -- Ministro Pistarini [Delta, LATAM] Ministro Pistarini -- El prat [Aerolineas, LATAM] El prat -- Comodoro Benitez

1)Escalas: 2 2)Distancia: 21705.98

Madrid-Barajas -- El prat [Delta, Avianca] El prat -- Comodoro Benitez [United Airlines, Delta]

1)Escalas: 1 2)Distancia: 1633.7

Madrid-Barajas -- El prat [Delta, Avianca] El prat -- Ministro Pistarini [Aerolineas, LATAM] Ministro Pistarini -- Comodoro Benitez

1)Escalas: 2 2)Distancia: 12125.95
```

III. Servicio 3: Vuelos disponibles

Este servicio se resolvió similarmente al servicio 1, ya que él mismo realiza una iteración sobre la lista de rutas que posee el grafo. Por cada iteración pregunta si el nombre del país de origen y de destino son iguales a los que ingresó el usuario. Si coinciden se agrega a una lista salida, en la cual se lleva el registro de todas las rutas que cumplen con esa condición, para luego retornarla.

La complejidad del algoritmo continúa siendo O(n), donde n es el tamaño de la lista de rutas.

Ejemplo con dataset de menor cantidad:

```
Ingrese pais:
USA
Ingrese pais:
ARG
Tiempo de ejecucion 0.1382
John F. Kennedy -- Ministro Pistarini
John F. Kennedy -- Jorge Newbery
```

Ejemplo con dataset de mayor cantidad:

```
Ingrese pais:
USA
Ingrese pais:
ARG
Tiempo de ejecucion 0.2564
John F. Kennedy -- Ministro Pistarini
John F. Kennedy -- Jorge Newbery
John F. Kennedy -- Armando Tola
Logan -- Armando Tola
```

Funcionamiento de la aplicación

La aplicación arranca instanciando la clase Grafo y levantando los datos de los archivos con el CSVReader, en el grafo. Una vez hecho esto actualiza el grafo con las reservas del día. Para realizar esta actualización se iteran las rutas del grafo, y por cada ruta se iteran las reservas y luego las aerolíneas, donde coinciden se realiza la actualización. Esta actualización es muy costosa, ya que por cada ruta iterada se iteran todas sus reservas y a su vez todas las aerolíneas. Cabe aclarar sobre la entrada de los datos que hubiese sido más eficiente que los datos sobre la aerolínea y las reservas estuviesen en un mismo archivo csv para poder manipularlos de forma más sencilla.

Una vez que el sistema se encuentra actualizado se llama al menú con el grafo, y se listan los distintos servicios que se le ofrecen al usuario.

Cada vez que el usuario realiza una consulta al grafo la respuesta es guardada en un archivo csv de salida. Por cada respuesta se genera un archivo diferente.

Se deja aclarado también que dentro de los dataset hay una carpeta llamada "Menor" que contiene los elementos menores con los que fueron realizadas las pruebas de ejecución.

Además se dejó el timer implementado para que se puedan ver los tiempos de cada servicio.

Conclusiones

Al terminar este trabajo se pudo lograr cumplir los objetivos propuestos en un principio. Sin embargo, en el contexto en que se desarrolló el sistema se podrían haber realizado soluciones más eficientes, como por ejemplo realizar una clase dar respuesta a cada servicio, evitando así realizar diferentes operaciones a la hora de mostrar por pantalla los diferentes requisitos que fueron dados.

Otra mejora que siempre se tuvo en cuenta fue la de aplicar alguna estructura que brinde un acceso más eficiente, para no tener que hacer recorridos innecesarios.

Pero como no se sabe que tanto puede crecer la aplicación se decidió sacrificar el acceso en pos de que en un futuro se logre tener un sistema eficiente y escalable.