Índice

Calculo de Orden de los Algortimos Solicitados	2
BFS	
Dijkstra	
Heurístico y A*	

Calculo de Orden de los Algortimos Solicitados

BFS

```
private void bsf() {
    for (int i = 0; i < grafo.vertices(); i++) { // N (nro de vertices)
        dist.add(Double.POSITIVE INFINITY);
                                                  // 1
        nodosPrevios.add(null);
}
                                                  // 1
    dist.set(0, 0.0);
    List<Integer> adyacentes = new ArrayList<>(); // 1
    LinkedList<Integer> queue = new LinkedList<Integer>(); // 1
    queue.add(origen);
                                                  // 1
    Integer current = queue.getFirst();
    while (!queue.isEmpty() && current != destino) { // N (nro de vertices)
 // todos los vertices
                                                // 1
        queue.removeFirst();
        advacentes = qrafo.advacentesA(current); // (N - 1) N - todos son advacentes con todos
        for (Integer adyacente : adyacentes) {
                                                             // A / (suma de todas las A) = m
                                                              // 1
            if (!visitado(adyacente)) {
                dist.set(adyacente, dist.get(current) + 1);
                edge.add(obtenerNuevaArista(current, adyacente)); // M
                queue.addLast(adyacente);
                                                              // 1
                                                             // 1
                nodosPrevios.set(adyacente, current);
   }
                                                              // 1
        current = queue.getFirst();
}
public Arista obtenerNuevaArista(int origen, int destino) {
```

<u>Orden</u>

Para un grafo de N vertices y M aristas, tenemos N veces la inicialización de la lista de distancias y M las de caminos, y luego se recorren, en el peor de los casos nuevamente todos los vérices y todas las aristas. Analizando el código, tenemos que:

$$T(n) = 2N + 5 + N * (N(N-1) + (7+M)N + 2)$$

$$= 2N + 5 + N * (N^2 - N + (7+M)N + 2)$$

$$= 2N + 5 + N * (N^2 + 6N + MN + 2)$$

$$= 2N + 5 + N^3 + (6 + M)N^2 + 2N$$

$$= N^3 + (6 + M)N^2 + 4N + 5$$
Luego $O(n) \in N^3 + MN^2$.

Dijkstra

```
public final void dijkstra() {
       for (int i = 0; i < grafo.vertices(); i++)  { // N
           nodosPrevios.add(null);
                                                 // 1
           verticesNoVisitados.add(i);
                                                 // 1
   }
                                                  // 1
       dist.set(origen, 0.0);
       int verticeConMenorDistanciaAcumulada;
       // 3 * Suma de 1 hasta N
    vertice Con Menor Distancia Acumulada = obtener Vertice Con Menor Distancia Acumulada (); \\
           if (verticeConMenorDistanciaAcumulada != destino) {
               verticesNoVisitados.remove(verticeConMenorDistanciaAcumulada); // 1
              // Suma de 1 hasta (N-1) \leftarrow todos son adyacentes con todos
               for (Integer advacente : grafo.advacentesA(verticeConMenorDistanciaAcumulada)) {
                  Arista aristaAAdyacente =
                                                                                      // N
obtenerAristaAAdyacente(verticeConMenorDistanciaAcumulada, adyacente);
                  double alt = dist.get(verticeConMenorDistanciaAcumulada) +
                                                                                      // 1
aristaAAdyacente.peso();
                   if (alt < dist.get(adyacente)) { // A tal que la suma de A = M
                       dist.set(adyacente, alt);
                                                                                      // 1
                       nodosPrevios.set(adyacente, verticeConMenorDistanciaAcumulada);  // 1
       }
      }
           } else {
               break;
    }
   }
```

```
private int obtenerVerticeConMenorDistanciaAcumulada() {
     double distanciaMinima = Double.POSITIVE_INFINITY;
 Integer aDevolver = -1;
      for (Integer vertice : verticesNoVisitados) { $\mbox{ // Suma de 1 hasta N}$}
         if (distanciaMinima > dist.get(vertice)) {
                                                       // 1
                                                       // 1
             distanciaMinima = dist.get(vertice);
                                                       // 1
             aDevolver = vertice;
  }
                                                       // 1
    return aDevolver;
}
 private Arista obtenerAristaAAdyacente(int origen, int adyacente) {
     List<Arista> aristas = grafo.incidentesA(adyacente);
     for (Arista arista : aristas) {
                                                       // Suma de 1 hasta M
         if (arista.origen() == origen) {
    ret.
                                                       // 1
                                                       // 1
             return arista;
  }
 }
                                                       // 1
    return null;
```

<u>Orden</u>

Para un grafo de N vertices y M aristas, tenemos N veces la inicialización de la lista de distancias y M las de caminos, y luego se recorren, en el peor de los casos nuevamente todos los vérices y todas las aristas. Analizando el código, tenemos que:

$$\begin{split} T(n) &= 3N + 1 + N * (3 * N(N+1)/2 + ((N-1)N/2)*(N+3)) \\ &= 3N + 1 + N * (3/2 * (N^2 + N) + (\frac{1}{2}*(N^2 - N))*(N+3)) \\ &= 3N + 1 + N * (3/2 * (N^2 + N) + (\frac{1}{2}*(N^3 + 2N^2 - 3N)) \\ \text{Luego, es claro que } O(n) \in N^3 \, \cdot \end{split}$$

Heurístico y A*

En estos casos lo que ocurre es que los algoritmos Heurístico y A* son iguales al BFS y al Dijkstra, respectivamente. Lo único que los diferencia es el uso de la función heurística, la cual puede mejorar sustancialmente el funcionamiento en el mejor de los casos, o ser igual en el peor, con lo cual las estimaciones son las mismas, salvo la suma de una constante K correspondiente al algoritmo de heurística.