

OBSERVACIONES RETO 4

Manuela Pacheco Malagón - m.pachecom2@uniandes.edu.co - 202112410

Sara Sanchez Fernandez - sj.sanchez@uniandes.edu.co - 202113012

Análisis de complejidad

Requerimiento 1:

La complejidad de las funciones de este requerimiento es $O(1)$ puesto que, en primer lugar, se crea una lista de los vértices pertenecientes a un grafo previamente construido en la carga de datos, con la cual consecuentemente, se hace uso de la función que busca los adyacentes a cada vértice perteneciente a la lista anterior. Sin embargo, la función de ordenamiento de los datos en shell sort toma $O(N \cdot \log(N))$. Por último, para poder realizar el print de los resultados, se realiza un `m.get` para encontrar la información específica de los vértices anteriores, esta función tiene de igual forma una complejidad de $O(1)$. Teniendo en cuenta lo anterior, la complejidad del requerimiento es de $O(N \cdot \log(N))$.

```
def popularStations(catalog):
    vertexlist = gr.vertices(catalog["tripsxamount"])
    newvertex = lt.newList()

    for vertex in lt.iterator(vertexlist):
        dict = {"Station ID": vertex,
               "Departure Trips": tripsDepartureCount(catalog["tripsxamount"], vertex),
               "Out Degree": gr.outdegree(catalog["tripsxamount"], vertex)}

        lt.addLast(newvertex, dict)

    sa.sort(newvertex, cmpStationDepartures)
    size = lt.size(newvertex)
```

Requerimiento 2:

A lo largo de este requerimiento se hace uso de funciones como `m.get`, para encontrar el id referente a la estación indicada y `gr.vertices`, para obtener los vertices pertenecientes al grafo no dirigido construido en la carga de datos, las cuales tienen una complejidad de $O(1)$. Sin embargo, lo que se usó principalmente para poder encontrar los paseos turisticos fue el algoritmo de Dijkstra cuya complejidad es de $O(E \log V)$. Teniendo en cuenta lo anterior, la complejidad de este requerimiento es $O(E \log V)$.

```
def planTrips(catalog, name, available, minst, maxrt):
    name = formatStr(name)
    name = name.lower()

    stationid = mp.get(catalog["stationnamexid"], name)["value"]

    initSearch("searchdjk", catalog, "tripsxdurationND", stationid)
    searchdjk = catalog["searchdjk"]["search"]
```

```
vertexlist = gr.vertices(catalog["tripsxdurationND"])
sa.sort(vertexlist, cmpVertex)
newvertex = lt.newList()
```

```
def initSearch(type, catalog, graphname, vertex=None):
    if (catalog[type]["search"] == None) or (catalog[type]["graphname"] != graphname) or
(catalog[type]["vertex"] != vertex):
        if type == "searchdjk":
            catalog[type]["search"] = djk.Dijkstra(catalog[graphname], vertex)
        elif type == "searchsccl":
            catalog[type]["search"] = scc.KosarajuSCC(catalog[graphname])
        elif type == "MST":
            catalog[type]["search"] = prim.PrimMST(catalog[graphname], vertex)
        elif type == "bfs":
            catalog[type]["search"] = bfs.BreadthFirstSearch(catalog[graphname], vertex)
        elif type == "dfs":
            catalog[type]["search"] = dfs.DepthFirstSearch(catalog[graphname], vertex)

        catalog[type]["graphname"] = graphname
        catalog[type]["vertex"] = vertex

    return catalog
```

Requerimiento 3:

Este requerimiento funciona de manera similar al requerimiento 2, para poder organizar los datos y encontrar los componentes fuertemente conectados se hizo uso del algoritmo de kosaraju, la complejidad asociada al mismo es de $O(V+E)$. Por otro lado, en el requerimiento también se incluyen funciones complementarias como `m.get`, `mp.keySet` y `mp.contains` para poder definir los componentes presentes en el grafo, a estos anexos se les asocia una complejidad de $O(1)$. De esta forma, la complejidad del requerimiento es de $O(V+E)$

```
def stronglyConnected(catalog):
    initSearch("searchsccl", catalog, "tripsxamount")
    searchsccl = catalog["searchsccl"]["search"]
    keylist = mp.keySet(searchsccl["idsccl"])

    mapa = mp.newMap(numelements=100, maptype="PROBING")

    for key in lt.iterator(keylist):
        component = mp.get(searchsccl["idsccl"], key)["value"]
        if mp.contains(mapa, component):
            entry = mp.get(mapa, component)["value"]
        else:
            entry = {"Component number": component,
                    "Stations IDs": lt.newList()}
        lt.addLast(entry["Stations IDs"], key)
        mp.put(mapa, component, entry)
```

Requerimiento 4:

Para este requerimiento, al igual que el requerimiento 2 se hace uso del algoritmo Dijkstra, como se dijo anteriormente su complejidad es de $O(E \log V)$. Al comparar la complejidad previa con las funciones complementarias, las cuales tienen una complejidad de $O(1)$, se puede decir que la complejidad temporal de este requerimiento es de $O(E \log V)$.

```
def fastRoute(catalog, origen, destino):
    origen = formatStr(origen)
    origen = origen.lower()
    destino = formatStr(destino)
    destino = destino.lower()

    originid = mp.get(catalog["stationnamexid"], origen)["value"]
    destinationid = mp.get(catalog["stationnamexid"], destino)["value"]

    initSearch("searchdjk", catalog, "tripsxduration", originid)
    searchdjk = catalog["searchdjk"]["search"]

    cost = round(djk.distTo(searchdjk, destinationid))
    path = djk.pathTo(searchdjk, destinationid)
    size = stack.size(path)
```

Requerimiento 5:

Este requerimiento se compone de la creación de un árbol para poder filtrar la información y así crear un grafo referente a las fechas indicadas y poder encontrar de la mejor forma los elementos pedidos, tales como la estación más popular de salidas o la duración total del viaje. Para esto a lo largo del requerimiento se ejecutan funciones que mantienen una complejidad de $O(1)$. De esta forma, la complejidad temporal del requerimiento es de $O(1)$.

```
def dateGraph(catalog, tripslist):
    graph = gr.newGraph(datastructure="ADJ_LIST",
                        directed=True,
                        size=639200,
                        comparefunction=cmpStations)

    mapa = mp.newMap(numelements=30,
                    maptype="PROBING")

    for trip in lt.iterator(tripslist):
        origen = int(float(trip["Start Station Id"]))
        origen = checkID(catalog, trip["Start Station Name"], origen)
        destination = int(float(trip["End Station Id"]))
        destination = checkID(catalog, trip["End Station Name"], destination)
        connectionid = (origen, destination)

        if not gr.containsVertex(graph, origen):
            gr.insertVertex(graph, origen)
```

```

if not gr.containsVertex(graph, destination):
    gr.insertVertex(graph, destination)

exists1 = gr.getEdge(graph, origin, destination)

if exists1 != None:
    entry1 = mp.get(mapa, connectionid)["value"]
else:
    gr.addEdge(graph, origin, destination)
    entry1 = {"connectionid": connectionid,
              "origin": origin,
              "destination": destination,
              "tripsid": lt.newList(),
              "tripsdurations": lt.newList(),
              "tripsamount": None}
    mp.put(mapa, connectionid, entry1)

```

Requerimiento 6:

Para el poder planear el mantenimiento de las bicicletas, el requerimiento se compone de la creación de un grafo para la cicla indicada y a partir de el se realizan los conteos para encontrar la información requerida. Al igual que sucede con el requerimiento 5, la complejidad temporal de este algoritmo es $O(1)$

Requerimiento 7:

La complejidad depende de esta función, cuya complejidad es $O(N)$ por el ciclo de esta función, dónde N es la lista de viajes dentro del rango de tiempo

```
graph1, mapa1 = dateGraph(catalog, startdatelist)
```