

# ANÁLISIS DEL RETO

Franklin Smith Fernandez Romero, 202215104, F.fernandezr@uniandes.edu.co Manuel Santiago Prieto Hernández, 202226947, m.prietoh@uniandes.edu.co Pablo Arango Muriel, 202220340, p.arangom@uniandes.edu.co

# Requerimiento 0 - Carga de datos

```
agregar_encuentros(control):
       grafo = control["moves"]
        mapa = control["encuentros"]
        mapa_positions = control["positions"]
       lista = sort(mp.keySet(mapa_positions), 2)
        for punto in lt.iterator(lista):
               gr.addEdge(grafo, punto, encuentro, 0)
                      mp.put(mapa,encuentro, encuentro)
                      mp.put(mapa_positions,encuentro, encuentro)
                      gr.insertVertex(grafo, encuentro)
                      gr.addEdge(grafo, encuentro, anterior, 0)
                      gr.addEdge(grafo, anterior, encuentro, 0)
                      gr.addEdge(grafo, encuentro, punto, 0)
                      gr.addEdge(grafo, punto, encuentro, 0)
               else:
                   encuentro = f"{lon2}_{lat2}"
               iden, lon2, lat2 = obtener_identificador_lon_lat(punto)
           anterior = punto
       control["moves"] = grafo
       control["positions"] = mapa_positions
control["encuentros"] = mapa
        return control, gr.numVertices(grafo), gr.numEdges(grafo), lista
```

En la carga de datos primero se obtiene todos los datos del csv de los lobos y los agrega en un mapa cuya llave son el identificador y el valor los datos del lobo, en el segundo csv, los eventos se guardan en un Array\_list, para luego ser ordenados por el identificador del lobo y la fecha de recorrido, a partir de este Array\_List se crea los puntos de seguimiento y los arcos de estos puntos en el grafo, además, se agregan a una tabla hash cuya llave es el punto de seguimiento y el valor es el evento. Luego se optiene una lista con los puntos de seguimiento del grafo, a partir de la tabla hash de positions, y se crea los puntos de encuentro a partir de ahí

Entrada	Control, FileNames del archivo
Salidas	Tablas hash de positions, wolfs y encuentros; y el grafo
Implementado (Sí/No)	Si

### Análisis de complejidad

Pasos	Complejidad	
Crear Array List de los datos	O(n)	
Crear mapa con los puntos de seguimiento	O(n)	
Crear mapa con los puntos de encuentro	O(n)	

Agregar puntos de encuentro y seguimiento	O(n)
Agregar arcos	O(n)
Total	O(n)

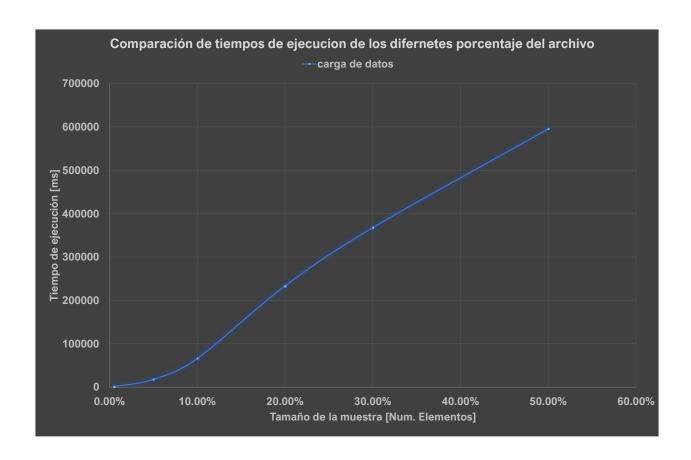
### **Pruebas Realizadas**

Las pruebas realizadas fueron realizadas en una maquina con las siguientes especificaciones. Los datos de entrada fueron el data structs del modelo.

Procesadores	11th Gen Intel(R) Core(TM) i3-1115G4 @ 3.00GHz
Memoria RAM	12 GB
Procesador	Core i3
Sistema Operativo	Windows 10

Entrada	Tiempo (s)
small	1181.523
5 pct	17771.54
10 pct	66126.61
20 pct	233266.2
30 pct	367744.3
50 pct	595491.6

### **Graficas**



Análisis de resultados de la implementación, tener cuenta las pruebas realizadas y el análisis de complejidad.

Según el cálculo de complejidad se obtiene que la complejidad en O(n) y analizando la gráfica, podemos ver que se acerca bastante a la linealidad teniendo pequeñas variaciones debido a procesos corriendo en segundo plano en el computador

En conclusión, si se ve una relación entre el cálculo teórico y el que se aprecia experimentalmente.

```
def req_l(data_structs, inc, fin):
    """

Funcion que soluciona el requerimiento 1
    """

**Todo: Realizam el requerimiento 1

**"

**Todo: Realizam el requerimiento 1

**"

**Todo: Realizam el requerimiento 1

**"

**Todo: Realizam el requerimiento 1

**Tecorride dfs.DepthFirstSearch(data_structs, inc)

puntos_en= 0

**Summ_arc=0

**If dfs.hasPathTo(recorrido, fin):

path = dfs.pathTo(recorrido, fin)

size= st.size(path)

1    isize= st.size(path)

1    isize= st.size(path)

1    isize= st.size(path)

1    txt= vertex.split("")

1    if len(txt)==2:

        puntos_en=-1

data= crear_datos_req!(data_structs, vertex)

1    if st.size(path) != size=1:

    if req. Michoom"

    vertice= "Unknoom"

    vertice= "Unknoom"

    vertice= "Inknoom" vertex, anterior[2], data[2])

    suma_arc== float(arco["weight"])

    it.removelast(lista)

    it.removelast(lista)

    it.removelast(lista)

    it.it.addLast(lista, anterior)

    it.addLast(lista, data)

if req8 bool:

    it.it.firstElement((lista)[0][1]

    in = folium.Map(location=[lt_i, ln_i], zoom_start=12)

    trail = []

    for in iterator:

    if type(i[i]) != float:

        trail.append([i[0][1], i[0][0]])

    folium.PolyLine(trail).add_to(m)

    output.file = "req1.html"

        m.save(output.file)

lista= cinco.prim_ult(lista)

return lista, size, puntos_en, suma_arc

else:

return False
```

```
def crear_datos_req1(grafo, vertex):
    iden, lon, lat= obtener_identificador_lon_lat(vertex)
    lon, lat= convertir_lon_lat(lon, lat)
    individual_id= ""
    if iden== 0:
        lista= gr.adjacents(grafo, vertex)

for data in lt.iterator(lista):
        iden2, lon2, lon2 = obtener_identificador_lon_lat(data)
        individual_id= individual_id+","+ iden2
    individual_id= individual_id.strip(",")

else:

individual_id= iden
    individual_count= individual_id.split(",")
    individual_count=len(individual_count)

return lon, lat, vertex, individual_id, individual_count
```

Este requerimiento obtiene un camino entre dos puntos de encuentro. Para esto recibe un punto de origen y un punto de fin, y utiliza dfs para calcular la distancia, los puntos y los arcos.

Entrada	Grafo, punto inc y fin
Salidas	Lista vertices, num puntos de encuentro, puntos recorrido, suma
	arcos
Implementado (Sí/No)	Si

# Análisis de complejidad

Pasos	Complejidad
Aplicar dfs	O(V+E)
Obtener pila del recorrido hasta el punto final	O(V+E)
Desencolar pila	O(V)
Obtener arcos	O(V)
Total	O(V+E)

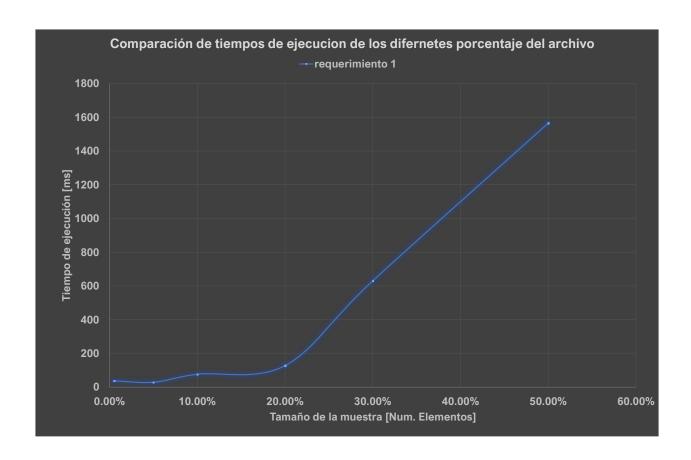
### Pruebas Realizadas

Las pruebas realizadas fueron realizadas en una maquina con las siguientes especificaciones. Los datos de entrada fueron el data structs del modelo.

Procesadores	11th Gen Intel(R) Core(TM) i3-1115G4 @ 3.00GHz
Memoria RAM	12 GB
Procesador	Core i3
Sistema Operativo	Windows 10

Entrada	Tiempo (s)
small	37.449
5 pct	29.157
10 pct	76.7
20 pct	127.722
30 pct	630.433
50 pct	1565.6521

#### Graficas



Análisis de resultados de la implementación, tener cuenta las pruebas realizadas y el análisis de complejidad.

Según el cálculo de complejidad se obtiene que la complejidad en O(n) y analizando la gráfica, podemos ver que se acerca bastante a la linealidad teniendo pequeñas variaciones debido a procesos corriendo en segundo plano en el computador

En conclusión, si se ve una relación entre el cálculo teórico y el que se aprecia experimentalmente.

Este requerimiento obtiene un camino con el menor número de puntos, entre dos puntos de encuentro. Para esto recibe un punto de origen y un punto de fin, y utiliza bfs para calcular la distancia, los puntos y los arcos.

Entrada	Grafo, punto inc y fin
Salidas	Lista vértices, núm. puntos de encuentro, puntos recorridos, suma
	arcos
Implementado (Sí/No)	Si

# Análisis de complejidad

Pasos	Complejidad	
Aplicar bfs	O(V+E)	
Obtener pila del recorrido hasta el punto final	O(V+E)	
Desencolar pila	O(V)	
Obtener arcos	O(V)	

	O(V+E)
i otal	O(*· E)

# Pruebas Realizadas

Procesadores	11th Gen Intel(R) Core(TM) i3-1115G4 @ 3.00GHz
Memoria RAM	12 GB
Procesador	Core i3
Sistema Operativo	Windows 10

Entrada	Tiempo (s)
small	37.449
5 pct	29.157
10 pct	76.7
20 pct	127.722
30 pct	630.433
50 pct	1565.6521

# Graficas



Según el cálculo de complejidad se obtiene que la complejidad en O(n) y analizando la gráfica, podemos ver que se acerca bastante a la linealidad teniendo pequeñas variaciones debido a procesos corriendo en segundo plano en el computador

En conclusión, si se ve una relación entre el cálculo teórico y el que se aprecia experimentalmente.

```
def req_3(data_structs,clase_acc,Direccion):

"""

Función que soluciona el requerimiento 3

"""

# TODO: Realizar el requerimiento 3

arbol_key_val= mp.get(data_structs, "casos")

arbol_array= me.getValue(arbol_key_val)

arbol_hash= om.get(arbol_array, clase_acc)

registro= me.getValue(arbol_hash)

respuesta= om.newMap("RBT",

compare_arbol_caso)

for data in lt.iterator(registro):

Direccion_data= data["DIRECCION"]

if Direccion.lower() in Direccion_data.lower():

om.put(respuesta, data["FORMULARIO"], data)

return sort(om.valueSet(respuesta), 5)
```

usa el algoritmo de Kosaraju para obtener los componentes fuertemente conectados y crea un mapa con los datos, donde el SCCID es la llave y los valores son una lista con los puntos

Entrada	árbol de casos, tipo de caso, y la calle especifica
Salidas	Una Array List con todos los datos de esa calle y tipo de daño
Implementado (Sí/No)	Si, implementado por Franklin Romero

# Análisis de complejidad

Análisis de complejidad de cada uno de los pasos del algoritmo

Pasos	Complejidad	
Traer casos	O(log n)	
Traer caso especifico	O(log n)	
Recorrido de cada lista de cada registro	O(n)	
Comparar direcciones "calles o vías etc"	O(n)	
Agregar a la lista	O(n)	
Ordenar por MergeSort	O(NLogn)	
TOTAL	O(NLogn	

# **Pruebas Realizadas**

Descripción de las pruebas de tiempos de ejecución y memoria utilizada. Incluir descripción del procedimiento, las condiciones, las herramientas y recursos utilizados (librerías, computadores donde se ejecutan las pruebas, entre otros).

Procesadores	11th Gen Intel(R) Core(TM) i3-1115G4 @ 3.00GHz
Memoria RAM	12 GB
Procesador	Core i3

Sistema Operativo	Windows 10
-------------------	------------

Entrada	Tiempo (s)
small	37.449
5 pct	29.157
10 pct	76.7
20 pct	127.722
30 pct	630.433
50 pct	1565.6521

Graficas

Las gráficas con la representación de las pruebas realizadas.



### **Análisis**

Análisis de resultados de la implementación, tener cuenta las pruebas realizadas y el analisis de complejidad.

Aunque la complejidad calculada fue de O(Nlogn), en la gráfica se puede evidenciar que el código tiende a ser este mismo, por tal motivo se cree que el código en los mejores casos puede ser O(Nlogn)

```
def req_4(data, ori_lon, ori_lat, des_lon, des_lat):
    Función que soluciona el requerimiento 4
    # TODO: Realizar el requerimiento 4
    lista = lt.newList(datastructure="ARRAY LIST")
    lista2 = lt.newList(datastructure="ARRAY LIST")
    lobos = lt.newList(datastructure="ARRAY_LIST")
    lista_mapa = lt.newList(datastructure="ARRAY LIST")
    lista enc = lt.newList(datastructure="ARRAY LIST")
    mapa_postions = data["positions"]
    positions = data["encuentros"]
    lista positions= mp.keySet(positions)
    p1 = lt.firstElement(lista_positions)
    _, dist1_lon, dist1_lat = obtener_identificador_lon_lat(p1)
    dist1_lon, dist1_lat = convertir_lon_lat(dist1_lon, dist1_lat)
    dist_ori = haversine(dist1_lon, dist1_lat, ori_lon, ori_lat)
    dist_des = haversine(dist1_lon, dist1_lat, des_lon, des_lat)
    ori = p1
    des = p1
    for pos in lt.iterator(lista_positions):
        _, lon, lat = obtener_identificador_lon_lat(pos)
lon, lat = convertir_lon_lat(lon, lat)
        dist ori pos = haversine(lon, lat, ori lon, ori lat)
        dist des pos = haversine(lon, lat, des lon, des lat)
        if dist_ori_pos < dist_ori:</pre>
            dist_ori = dist_ori_pos
            ori = pos
        if dist_des_pos < dist_des:</pre>
            dist_des = dist_des_pos
            des = pos
    grafo= data["moves"]
    rec = djk.Dijkstra(grafo, ori)
    if djk.hasPathTo(rec, des):
        costo = djk.distTo(rec, des)
        camino = djk.pathTo(rec, des)
 if djk.hasPathTo(rec, des):
     costo = djk.distTo(rec, des)
     camino = djk.pathTo(rec, des)
     num_nodos = st.size(camino)
     for _ in range(num_nodos):
         ele = st.pop(camino)
         vertice = ele["vertexA"]
         lt.addLast(lista, vertice)
     vertice = ele["vertexB"]
     lt.addLast(lista, vertice)
     for i in lt.iterator(lista):
         id, a, b = obtener identificador lon lat(i)
         if id == 0:
             dato = crear_datos_req4(grafo, i)
             lt.addLast(lista_enc, i)
             if not lt.isPresent(lobos, str(id)):
                 lt.addLast(lobos, str(id))
             dato = crear_datos_req4(grafo, i)
         lt.addLast(lista_mapa, dato)
     num_arcos = num_nodos
     for c in lt.iterator(lista_enc):
         cont += 1
         dato = crear datos req4(grafo, c)
         if c != lt.lastElement(lista):
             dist_nxt = djk.distTo(rec, lt.getElement(lista_enc, cont)) - djk.distTo(rec, c)
             dist_nxt = 0
         dato.append(dist_nxt)
         lt.addLast(lista2, dato)
```

La función req\_4 resuelve el requerimiento de identificar el corredor migratorio entre dos puntos en una región. La función inicializa variables y estructuras de datos, calcula la distancia entre el punto de origen y aquel dado y hace lo mismo con el de destino. Después, a partir del grafo cargado, utiliza el algoritmo de Dijkstra para encontrar el camino más corto, guarda los datos de cada nodo del camino y construye listas con información de los nodos. Si no hay ningún camino asigna valores "Desconocido" a la mayoría de los valores. Para terminar, obtiene una lista final y el tamaño de la lista de nodos, y finalmente devuelve un conjunto de datos con la distancia de origen, distancia de destino, costo, tamaño de listas y número de arcos.

### Descripción

Esta función retorna los 5 accidentes más recientes en un periodo de tiempo.

Entrada	La estructura de datos principal, longitud inicial, latitud inicial,
	longitud final, latitud final
Salidas	Distancia origen, distancia destino, costo, lista con datos de cada
	punto, numero de arcos.
Implementado (Sí/No)	Si, implementado por Pablo Arango

# Análisis de complejidad

Análisis de complejidad de cada uno de los pasos del algoritmo

Pasos	Complejidad
Crear una lista vacía	O(1)
Buscar nodo más cercano	O(n)
Crear recorrido Dijkstra	O((v+e) logv)
Obtener camino de menor costo a partir de Dijkstra	O(n)
Crear lista final	O(n)
TOTAL	<i>O((</i> v+e) logv) <i>)</i>

#### Pruebas Realizadas

Las pruebas realizadas fueron realizadas en una maquina con las siguientes especificaciones. Los datos de entrada fueron el data structs del modelo.

Procesadores	11th Gen Intel(R) Core(TM) i3-1115G4 @ 3.00GHz
Memoria RAM	12 GB
Procesador	Core i3
Sistema Operativo	Windows 10

Entrada	Tiempo (s)
small	37.449
5 pct	29.157
10 pct	76.7
20 pct	127.722
30 pct	630.433
50 pct	1565.6521

#### Graficas

Las gráficas con la representación de las pruebas realizadas.



#### **Análisis**

Aunque la complejidad calculada fue de  $O((v+e) \log v)$ ), en la gráfica se puede evidenciar que el código tiende a ser lineal, por tal motivo se cree que el código en los mejores casos puede ser O(v+e). Es evidente que el  $\log(v)$  no tiene este impacto en el caso promedio, pues en este caso solo deberá tomar en cuenta los datos del recorrido específico.

```
i def rea_5(data_structs, puntos, kil, inc):

Function que solucions al requerimiento 5

***1000. Realizar al comparatecto 5

grafo data_structs[mose:]

mapa_postions data_structs[mose:]

mapa_postions data_structs[mose:]

mapa_postions_data_structs[mose:]

mapa_postions_data_structs[mose:]

mapa_postions_data_structs[mose:]

mapa_postions_data_structs[mose:]

mapa_postions_data_structs[mose:]

recorridos fo.fallandoro(grafo, inc)

encuentros=on.medap("a5f",

costo-bf.distfo(recorridos, encuentro)

for encuentros compre_prob_caso)

for encuentros int.titerator(lista_postions):

costo-bf.distfo(recorridos, encuentro)

if vatas:[e]

recorridos mayor, distancia, min_pun=valor

lista_mose_lt_encuentros)

if valor=*fulse:

recorridos_mayor, distancia, min_pun=valor

lista_mose_lt_encuentros

lista_mose_lt_encuentros

lista_mose_lt_encuentros

if valor=*fulse

recorridos_mayor, distancia, min_pun=valor

lista_mose_lt_encuentros

lista_mose_lt_encuentros

lista_mose_lt_encuentros

if valor=*fulse

recorridos_mayor, distancia, min_pun=valor

lista_mose_lt_encuentros

lista_mose_lt_encuentros

lista_mose_lt_encuentros

mintor=*fulse

recorridos_mayor, distancia, min_pun=valor

lista_mose_lt_encuentros

lista_mose_lt_encuentros

mintor=*fulse

return fulse

return fulse
```

```
def obtener_recorrido_max(recorridos, mapa, valor):
        lista= om.keySet(mapa)
        while lt.size(lista) != 0:
            distancia_max= om.maxKey(mapa)
            entry= om.get(mapa, distancia_max)
           value= me.getValue(entry)
            path= bf.pathTo(recorridos, value)
            puntos= st.size(path)
           if puntos>= int(valor):
10
                return path, distancia_max, puntos
            else:
12
                om.deleteMax(mapa)
            lt.removeLast(lista)
13
        return False
```

Esta función obtiene el corredor migratorio más extenso que puedo revisar desde un punto de encuentro especifico. Para esto empieza por hacer un recorrido en Bellman Ford desde el punto inicial, luego va comparando los costos de llegada en cada punto de encuentro y los filtra para obtener los menores a los kilómetros posibles del guardabosques, y los guarda en un arbol. Luego obtiene el mayor y va comparando si cuenta con los puntos de encuentros mínimos, sino lo borra del árbol y busca el siguiente. Luego retorna el número de rutas posibles, la mejor ruta y la distancia que tien que recorrer en esa ruta el guardabosques.

Entrada	Grafo, min puntos de encuentro, los kilómetros y el punto inicial
Salidas	Num rutas, distancia, lista datos del recorrido
Implementado (Sí/No)	Si, implementado por Manuel Prieto

### Análisis de complejidad

Análisis de complejidad de cada uno de los pasos del algoritmo

Pasos	Complejidad
Aplicar Belman Ford	O((v+e) logv)
Obtener la distancia de los puntos de encuentro	O(n(vloge))
Agregar al mapa	O(v)
Recorrer el mapa	O(v)
Obtener puntos	O(v)
TOTAL	O(n(vloge))

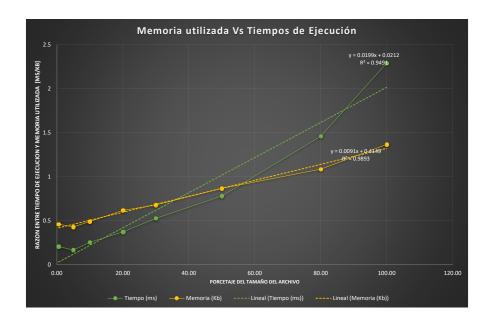
#### **Pruebas Realizadas**

Las pruebas realizadas fueron realizadas en una maquina con las siguientes especificaciones. Los datos de entrada fueron el data structs del modelo.

Procesadores	11th Gen Intel(R) Core(TM) i3-1115G4 @ 3.00GHz
Memoria RAM	12 GB
Procesador	Core i3
Sistema Operativo	Windows 10

Entrada	Tiempo (s)
small	37.449
5 pct	29.157
10 pct	76.7
20 pct	127.722
30 pct	630.433
50 pct	1565.6521

#### **Graficas**



Aunque la complejidad calculada fue de O(n), en la gráfica se puede evidenciar que el código tiende a ser lineal, por tal motivo se cree que el código en los mejores casos puede ser O(logn)

```
| International Content | Inte
```

```
def agregar_al_grafo(grafo, lista):
        anterior=None
        for data in lt.iterator(lista):
            punto= crear_identificador(data)
            gr.insertVertex(grafo, punto)
            if anterior is not None:
               punto_ant= crear_identificador(anterior)
                lon1 = round(float(anterior["location-long"]), 3)
                lat1 = round(float(anterior["location-lat"]), 3)
                lon2 = round(float(data["location-long"]), 3)
               lat2 = round(float(data["location-lat"]), 3)
               peso = haversine(lon1, lat1, lon2, lat2)
                gr.addEdge(grafo, punto_ant, punto, peso)
            anterior= data
        return grafo
```

```
def obtener_distancia_total(grafo, lista):

peso=0

first= lt.firstElement(lista)

punto= crear_identificador(first)

last= lt.lastElement(lista)

punto_last= crear_identificador(last)

search= djk.Dijkstra(grafo, punto)

peso= djk.distTo(search, punto_last)

return peso
```

```
def crear_tabla_con_lobos_eventos(wolfs_gen, lista_rango):
    mapa_event= mp.newMap(200,
                                                    maptype='PROBING',
                                                    loadfactor=0.5,
                                                    cmpfunction=compare_map)
    lista_eventos= lt.newList(datastructure="ARRAY_LIST")
first= lt.firstElement(lista_rango)
     for evento in lt.iterator(lista_rango):
          individual\_id=evento["individual-local-identifier"] + "\_" + evento["tag-local-identifier"]
          if individual_id == anterior:
              entry= mp.get(mapa_event, individual_id)
value= me.getValue(entry)
lt.addLast(value, evento)
              mp.put(mapa_event, individual_id, value)
         else:
              lista_eventos= lt.newList(datastructure="ARRAY_LIST")
              lt.addLast(lista_eventos, evento)
mp.put(mapa_event, individual_id, lista_eventos)
          anterior= individual_id
    mapa_wolfs= mp.newMap(200,
                                                    maptype='PROBING',
                                                    loadfactor=0.5,
                                                    cmpfunction=compare_map)
    for wolf in lt.iterator(wolfs_gen):
         individual_id=wolf["animal-id"]+"_"+wolf["tag-id"]
         intrivation_under intrivation_under interpret interpret if entry != None:
    value= me.getValue(entry)
    mp.put(mapa_wolfs, individual_id, value)
    return mapa_wolfs
```

```
def lista_eventos_rango(arbol, inc, fin):
    lista_rango= om.values(arbol, inc, fin)
    lista_eventos=lt.newList(datastructure="ARRAY_LIST")
    for data in lt.iterator(lista_rango):
        for evento in lt.iterator(data):
            lt.addLast(lista_eventos, evento)
    return lista_eventos
```

```
1 def crear_arbol_fechas(mapa):
       lista= crear_lista_movimientos(mapa)
       lista= sort(lista, 4)
       arbol=om.newMap("RBT",
                         compare_arbol_caso)
       lista_valores= lt.newList(datastructure="ARRAY_LIST")
       first= lt.firstElement(lista)
       fecha=first["timestamp"]
       for data in lt.iterator(lista):
           fecha_data=data["timestamp"]
           if data== first:
               lt.addLast(lista_valores, data)
               om.put(arbol, fecha_data, lista_valores)
           elif fecha_data== fecha:
               entry= om.get(arbol, fecha_data)
               value= me.getValue(entry)
               lt.addLast(value, data)
               om.put(arbol, fecha, value)
           else:
               lista valores= lt.newList(datastructure="ARRAY LIST")
               lt.addLast(lista valores, data)
               om.put(arbol, fecha_data, lista_valores)
               fecha= fecha_data
       return arbol
```

```
def crear_lista_movimientos(mapa):
    lista=lt.newList(datastructure="ARRAY_LIST")
    lista_posiciones= mp.valueSet(mapa)
    for data in lt.iterator(lista_posiciones):
        if type(data) != str:
            lt.addLast(lista, data)
    return lista
```

Esta función obtiene el comportamiento de los lobos del estudio según el sexo registrado. Para esto primero crea un mapa con los eventos, dividiéndolos por fecha, luego obtiene los datos de ese rango de fechas. Divide los lobos por género, y luego con los valores del rango se buscan los lobos en común. Al final se crea el grafo a partir de esto y se aplica DJK.

Entrada	Control, fecha inicial, fecha final y el genero
	mayor, iden_may, wolf_may, lista_may, nodos_may, menor, iden_men, wolf_men, lista_men, nodos_men, gr.numEdges(grafo), gr.numVertices(grafo)
Implementado (Sí/No)	Si

# Análisis de complejidad

Análisis de complejidad de cada uno de los pasos del algoritmo

Pasos	Complejidad
Crear arbol eventos	O(n)
Obtener rango	O(log n)
Filtrar lobos	O(n)
Juntar datos	O(n)
Crear grafo	O((v+e))logv)
Aplicar DJK	O((v+e))logv)
TOTAL	O((v+e))logv)

#### **Pruebas Realizadas**

Las pruebas realizadas fueron realizadas en una maquina con las siguientes especificaciones. Los datos de entrada fueron el data structs del modelo.

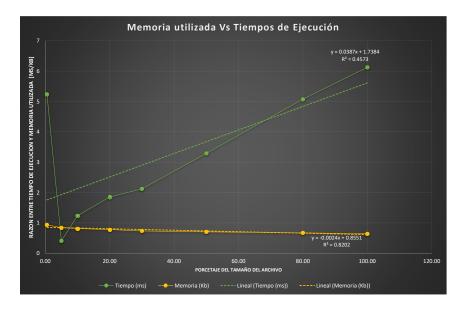
Procesadores	11th Gen Intel(R) Core(TM) i3-1115G4 @ 3.00GHz
Memoria RAM	12 GB
Procesador	Core i3

Sistema Operativo	Windows 10
-------------------	------------

Entrada	Tiempo (s)
small	37.449
5 pct	29.157
10 pct	76.7
20 pct	127.722
30 pct	630.433
50 pct	1565.6521

### Graficas

Las gráficas con la representación de las pruebas realizadas.



## **Análisis**

La gráfica se comporta según lo calculado en la complejidad del código, ya que podemos ver que, con respecto a los tiempos, la gráfica tiende a ser nlogn, y lo calculado en la complejidad es O(logn)

```
cos)
distancia)
min lat(lista)
_final=[]
apa in |t.iterator(|ista_8):
iste2=[|
```

Esta función reporta el efecto de los cambios en las condiciones climáticas en la movilidad de las manadas y en el territorio. Para esto primero crea un mapa con los eventos, dividiéndolos por fecha, luego obtiene los datos de ese rango de fechas. Luego filtra estos eventos por temperatura y crea el grafo apartir de estos datos. Luego usa el algoritmo de Kosaraju para obtener los componentes fuertemente conectados y crea un mapa con los datos, donde el SCCID es la llave y los valores son una lista con los puntos, al fina aplica DJK para obtener la distancia, los nodos y arcos de las manadas. Y cresa una lista de mapas donde cada mapa es una manada.

Entrada	control, fecha incial, fecha final, tem_min, tem_max
Salidas	Nodos, arcos, SCCs, lista de mapas
Implementado (Sí/No)	Si

# Análisis de complejidad

Análisis de complejidad de cada uno de los pasos del algoritmo

Pasos	Complejidad
Crear arbol eventos	O(n)

Obtener rango	O(log n)
Filtrar temperatura	O(n)
Crear grafo	O((v+e))logv)
Aplicar DJK	O((v+e))logv)
Crear lista de mapas	O(n^2(log n))
TOTAL	O(n^2(log n))

## **Pruebas Realizadas**

Las pruebas realizadas fueron realizadas en una maquina con las siguientes especificaciones. Los datos de entrada fueron el data structs del modelo.

Procesadores	11th Gen Intel(R) Core(TM) i3-1115G4 @ 3.00GHz
Memoria RAM	12 GB
Procesador	Core i3
Sistema Operativo	Windows 10

Entrada	Tiempo (s)
small	37.449
5 pct	29.157
10 pct	76.7
20 pct	127.722
30 pct	630.433
50 pct	1565.6521

## Graficas

Las gráficas con la representación de las pruebas realizadas.



## **Análisis**

A pesar de que la complejidad calculada fue de O(n), en la gráfica se puede evidenciar que la función tiende a ser nlogn, lo que da por conclusión que la función en casos promedios suele ser nlogn.

# Requerimiento 8

```
if req8_bool:
    iterator = lt.iterator(lista_mapa)
    ln_i = lt.firstElement(lista_mapa)[0]
    lt_i = lt.firstElement(lista_mapa)[1]
    m = folium.Map(location=[lt_i, ln_i], zoom_start=12)
    trail = []
    for i in iterator:
        trail.append([i[1], i[0]])
    folium.PolyLine(trail).add_to(m)
    output_file = "req4.html"
    m.save(output_file)
```

### Descripción

La función está implementada en cada requerimiento, visto que hay un caso particular para cada uno, aunque es posible generalizar la serie de pasos que cumple. El llamado a la función solo cambia si genera mapas o no se debe llamar cada requerimiento para que se ejecute la función. En general, esta crea a partir de una lista con los puntos del recorrido una lista de coordenadas. Centra el mapa en la primera coordenada y crea una PolyLine con la lista de coordenadas. En algunos casos debe reconstruir las coordenadas a partir del nombre del punto y en otro asignarle un color a cada punto (req. 3 y 7).

Entrada	Lista de puntos
Salidas	Mapa html
	Si.

### Análisis de complejidad

Análisis de complejidad de cada uno de los pasos del algoritmo

A manage are comprehensive and are the passes are angertune		
Pasos	Complejidad	
Acceder al primer elemento de la lista	O(1)	
Crear mapa	O(1)	
Recorrer lista	O(n)	
Crear PolyLine	O(n)	
TOTAL	O(n)	

#### Pruebas Realizadas

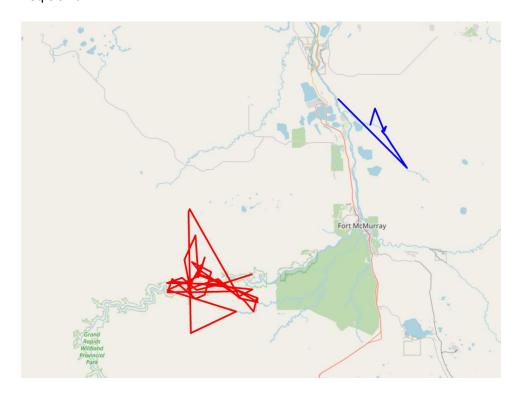
Descripción de las pruebas de tiempos de ejecución y memoria utilizada. Incluir descripción del procedimiento, las condiciones, las herramientas y recursos utilizados (librerías, computadores donde se ejecutan las pruebas, entre otros).

Procesadores	11th Gen Intel(R) Core(TM) i3-1115G4 @ 3.00GHz
Memoria RAM	12 GB
Procesador	Core i3
Sistema Operativo	Windows 10

Entrada	Tiempo (s)
small	37.449
5 pct	29.157
10 pct	76.7
20 pct	127.722
30 pct	430.433
50 pct	965.6521

# Salida (con el 100% de datos)

Las tablas con la recopilación de datos de las pruebas. Req 6 small



## Graficas



El algoritmo se acerca a un tiempo de ejecución n log n y se beneficia del uso de rangos pequeños.