Documento de Análisis Reto 3

Grupo 3

- Requerimiento 2: Ana Sofía Villa Benavides, 201923361, as.villa@uniandes.edu.co
- Requerimiento 3: Daniela Alejandra Camacho Molano, 202110974, d.camachom@uniandes.edu.co

Requerimiento 0 (carga de datos)

-NewCatalog (): Esta función es O (1) debido a que se crea a un diccionario con 6 llaves principales:

- Registros: en donde se crea otro diccionario en el cual las llaves son la información administrada por la base de datos.
- 2. IndiceCiudad: Se crea una tabla de hash en el que las llaves serán el nombre de la ciudad correspondiente. Como método se utilizó separate chaining.
- 3. IndiceDuración: Se crea un mapa ordenado tipo RBT el cual tendrá como llave la duración en segundos.
- 4. IndiceHoraMinuto: Se crea un mapa ordenado tipo RBT el cual tendrá como llave la duración en horas y minutos
- 5. IndiceFechas: Se crea un mapa ordenado tipo RBT el cual tendrá como llave las fechas de los avistamientos correspondientes
- 6. IndiceLatitud: Se crea un mapa ordenado tipo RBT el cual tendrá como llave la latitud.}

-AddRegistro (catalogo, registro): Esta función se divide en dos partes importantes:

 Adiciona al catálogo en la llave de registros toda la información de uno de los avistamientos con las llaves de: fechahora, ciudad, estado, país, país-ciudad, forma, duracionsegundos, duracionvariable, date posted, latitud y longitud. Esta operación. 2. Se actualizan los mapas de índices creados en la función anterior. Para cada índice se usa una función diferente, estas son:

updateIndiceCiudad (map, ciudad, fecha, registro): Se accede al valor de la ciudad por su llave en la tabla de hash lo que resulta O (1). Si esta llave no existe entonces se crea en la tabla de hash. El valor de la llave va a corresponder a un árbol RBT ordenado por FechaHora, entonces cada avistamiento que llegue desde addregistro va a ir almacenándose en un árbol por fecha que se encuentra dentro de un valor de una tabla de hash organizada por ciudad. Adicionar un valor a este arbol tendría en el peor caso la complejidad de su altura O(h) cómo se trata de un RBT está relativamente balanceado y su altura se aproxima a log2n por lo tanto la complejidad sería alrededor de "O(lognC) donde nC corresponde a los avistamientos de una ciudad en específico.

updateIndiceDuracion (map, registro): Esta función actualiza el mapa RBT para el índice de duración en segundos. Primero busca el nodo que corresponde a la duración que tiene el registro dentro del árbol RBT que almacena todos los registros, eso resulta O(log2N) donde N es el número total de registros. Luego cuando ya llega a este nodo, este tiene como valor otro árbol que se encuentra organizado por fechahora, agregar a este árbol dentro del árbol resulta O(lognD) donde nD es el número de registros que tienen esa misma duración. Por lo tanto, tiene complejidad de O(LogN) +O(LognD)= ~O(LogN)

updateHoraMinuto: Primero, toma la fecha y hora del registro y por medio de data time de la fecha inicial solo se toma en cuenta las horas y los minutos. Luego, Se toma las horas y los minutos del registro y se busca si ya existe en el árbol dicho tiempo. Si es así, se adiciona el registro a su lista de registros. Si no se encuentra creado un nodo para ese tiempo en el árbol se crea. Por ello, su complejidad es de O(nLogn).

updateFechas: Se toma el año, el mes y el día del avistamiento y se verifica si ya existe un nodo del árbol con dicha fecha. Si es así, se adiciona el registro a su lista de registros. En caso contrario, crea el nodo para esta fecha. En el peor de los casos este tiene complejidad de O(LogN) donde N corresponde a....

updateLatitud: Se crea un mapa teniendo como nodos las diferentes latitudes y dentro de cada de estos nodos se encuentra un nuevo mapa teniendo en cuenta la longitud de los registros. Para ello, es necesario hacer dos puts en los mapas por lo cual la complejidad es de O(nLogn)+O(nLogn)

Requerimiento 1

registrosPorCiudad

Primero se toma la ciudad dada como llave y se accede a su valor en la tabla de hash, esto es O (1). Su valor corresponde a un árbol de nC registros que son de esa ciudad, este árbol es un RBT ordenado por FechaHora. Luego para tener una lista de todos los registros de la ciudad ordenado por fecha simplemente se obtiene con om.ValueSet todos los valores del árbol esto sería O(nC). Estos valores deberían corresponder a un solo registro, sin embargo, considerando que puede haber más de un registro con misma ciudad y fecha entonces se recorre de cada valor y se agrega a la lista final de respuesta.

Comentado [AB1]: porque nlogn ? no sería la altura del arbol RBT?? cómo esta balanceado eso sería log n. que es n en este caso

Comentado [AB2]: es un arbol de arbol no de listas

Comentado [AB3]: a que corresponde cada n? son iguales? porqué nlogn?

Comentado [AB4]: el mapa ya esta creado, aqui solo se actualiza por eso se llama update

Comentado [AB5]: a que corresponde cada n? son iguales? porqué nlogn?

Total: O(nC) [nC= registros de la ciudad seleccionada]

Requerimiento 2 (Ana Sofia Villa)

RegistrosEnRangoDuracion:

Primero se toma los límites de duración en segundos dada como llaves y se accede a los valores en este rango del árbol RBT organizado con este índice con om.values. Esto sería en el peor caso O(h) de este árbol que sería aproximadamente O(logND) donde ND corresponde a el número de diferentes duraciones que se tienen como nodos en el árbol, en el peor caso si todos los registros tienen duración distinta este N se aproxima al NT total de registros.

Luego, de la respuesta de valores obtenidas en el rango de duración corresponde a una lista de mapas ordenados por fechahora. Se recorre esta lista de mapas y de cada mapa se obtiene la lista de sus valores, cada uno de estos valores se agrega a la lista de respuesta.

Total: O(logND) [ND= número de nodos de duraciones]

Requerimiento 3 (Daniela Camacho)

NumAvistamientosPorHoraMinuto

Primero, se sacan las llaves por medio del índice de horas y minutos con los rangos inferiores y superiores indicados por el usuario, esto tendría complejidad de O(nlogn), debido a que se realiza una búsqueda por medio de los valores indicados. Posterior a esto, se realiza un recorrido en el que la información total de los registros se inserta en una lista; por ello, la complejidad de esta parte es O(e) siendo e el número de elementos en el rango indicado.

```
NumAvistamientosPorHoraMinuto (catalogo,inferior,superior)
inferior= datetime.datetime.strptime(inferior, "%H:%M:%S")
inferior=datetime.time(inferior.hour,inferior.minute)
superior=datetime.datetime.strptime(superior,"%H:%M:%S")
superior=datetime.time(superior.hour, superior.minute)
mapMinutoHora=catalogo["indiceHoraMinuto"]
rangoKey=om.keys(mapMinutoHora,inferior,superior)
numAvistamientos=lt.size(rangoKey)
listaInfo=lt.newList("ARRAY_LIST")
for i in lt.iterator(rangoKey):
    keyValue=om.get(mapMinutoHora,i)
    value=me.getValue(keyValue)
    for n in lt.iterator(value):
        lt.addLast(listaInfo,n)
listaInfo=m.sort(listaInfo,cmpDatetime)
dicRta={'avistamientos':numAvistamientos,'info':listaInfo}
```

Requerimiento 4

registrosenRangoFecha

Primero, se sacan los valores según el índice de fechas con el límite inferior y superior; esta operación es de O(nlogn). Luego de esto, se realiza un recorrido para agregar la información de los registros en una lista; esto es de complejidad de O(e), siendo e el número de elementos en el rango indicado

Requerimiento 5

AvistamientosPorZonaGeografica

Primero se toma los límites de latitud dados como llaves y se accede a los valores en este rango del árbol RBT organizado con este índice con om.values. Esto sería en el peor caso O(h) de este árbol que sería aproximadamente O(logNLAT) donde NLAT corresponde a el número de diferentes latitudes que se tienen como nodos en el árbol, en el peor caso si todos los registros tienen latitudes distintas este N se aproxima al NT total de registros.

Luego, la respuesta de valores obtenidas en el rango de latitudes corresponde a una lista de mapas ordenados por longitudes. Se recorre esta lista de mapas y de cada mapa se obtiene la lista de valores dentro del rango de longitudes con om.values cada uno de estos valores se agrega a la lista de respuesta, esto es O(lognLON) donde nLON corresponde al número de longitudes diferentes dentro del rango seleccionado de latitudes.

Total: O(logNLAT)+ O(lognLON)) = O(logNLAT)

Requerimiento 6 (BONO)

Para obtener los datos entre las coordenadas se utiliza la misma función que en el requerimiento 5. Luego para poder visualizarlo se utiliza folium y el plugin MarkerCluster.

Primero se crea un mapa vacío que empieza con un zoom de 4.5 centrado en el promedio de las longitudes y latitudes de entrada. Además, se usa el plugin de Marker Cluster para que dependiendo del zoom los avistamientos de agrupen en ciertos grupos por cercanía de manera visual. Luego, para cada registro de la lista obtenida (O NLL), donde NLL es el número de avistamientos en el rango de latitud y longitud, se agrega un marcador al mapa generado con folium.

En el repositorio se encuentra ya guardado un mapa de ejemplo llamado "mapa34.065-106.025.html" este se realizó a partir de las coordenadas que se dan el a guía del reto 3: "los avistamientos reportados en la zona de Nuevo México que se encuentra en una longitud desde los -103.00 a -109.05 y una latitud desde 31.33 a 37.00"

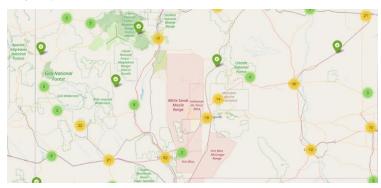
A continuación, se encuentra la salida en la terminal y luego imágenes de cómo se ven el mapa desde el browser.

```
Ingrese el limite máximo de latitud 37.00
Ingrese el limite minimo de latitud 31.13
Ingrese el limite máximo de longitud -103.00
Ingrese el limite minimo de longitud -109.05
El total de avistamientos en el área es: 929
Se ha guardado el mapa en el archivo:mapa34.065--106.025.html
```

Al inicio sale alejado de la siguiente manera:



Luego se puede ir haciendo zoom en las diferentes zonas:



Si se hace click en cualquier marcador, se muestra la información requerida del avistamiento al cual corresponde:

