Reto 2: Documento de Análisis

Implementación requerimientos individuales (3 y 4):

- → Requerimiento 3: José Nicolás Cárdenas.
- → Requerimiento 4: Andrés Leonardo Beltrán.

Análisis De Complejidad

* Requerimiento 1

La signatura de la función de este requerimiento se muestra a continuación:

```
# Función del requerimiento 1.

def req_1 (catalog: dict, first_year: int, last_year: int) -> dict:

"""

Esta función retorna una listas cronológicamente ordenada que contiene auqellos artistas que nacieron dentro de un rango de años indicado por el usuario.

Parámetros:

-> catalog (dict): catálogo.
-> first_year (int): año inicial.
-> last_year (int): año final.

Retorno:

-> (dict): diccionario que representa la lista que contiene la respuesta.

"""
```

El primer bloque de código de la función es el siguiente:

```
# Crear rango que representa un intervalo cerrado que empieza en first_year
# y termina en last_year.
interval = range(first_year, last_year + 1)

# Crear lista que contendrá a los artistas que nacieron dentro de interval.
# Guardar el map "BeginDate" del catálogo.
return_list = lt.newList("ARRAY_LIST")

# map BeginDate = catalog["BeginDate"]
```

- 1- (865) No depende del tamaño de los datos, entonces tiene complejidad constante.
- 2- (869-870) La creación de una nueva lista y la asignación de una variable tienen complejidad constante.

El segundo bloque de la función es el siguiente:

```
873
          # Iterar sobre cada año que se encuentra dentro de interval.
874
          for year in interval:
875
              # Si el año se encuentra en el mapa map BeginDate.
876
877
              if (mp.get(map_BeginDate, year) != None):
878
                  # Guardar la lista de los artistas que nacieron durante year.
879
                  artists_list = mp.get(map_BeginDate, year)["value"]
882
                  # Añadir cada artista a return list.
                   for artist in (lt.iterator(artists list)):
884
                       lt.addLast(return_list, artist)
```

- 3- (874) Supóngase que el tamaño del intervalo es igual a m. En este caso, como se debe iterar sobre cada valor (año) que se encuentra dentro de este, esta iteración tiene una complejidad O(m).
- 4- (877-880) Entrar (o no) a un condicional tiene complejidad constante, y la función get() de un mapa tiene complejidad constante también.
- 5- (883-884) Se debe iterar sobre la lista de *ConstituentID* que tiene la obra de la iteración actual; aun así, el tamaño de dicha lista es bastante pequeño (menor que 20), y debido a que la función addLast() de una lista tiene complejidad constante, entonces puede considerar que la iteración completa tiene complejidad constante.

El último bloque de código de la función es el siguiente:

```
# Ordenar lista cronológicamente según los BeginDates y retornarla.

ordered_list = qui.sort(return_list, cmp_BeginDates)

return ordered_list
```

6- (888-889) Si el tamaño del intervalo es igual a m, entonces ordenar una lista que contiene dicha cantidad de elementos mediante el algoritmo Quicksort tiene una complejidad $O(m^2)$. El retorno de una variable en una función tiene complejidad constante.

Considerando todo esto, la complejidad temporal del requerimiento 1 es de:

$$0(m^2)$$

Hay que tener en cuenta que el valor de m no puede ser un valor mayor que 2021, por lo que la complejidad temporal de este requerimiento es cosiderablemente baja.

La signatura de la función de este requerimiento se muestra a continuación:

```
# Función del requerimiento 2.

def req_2 (catalog: dict, first_date: str, last_date: str) -> tuple:

"""

Dado un rango de fechas, esta función retorna una tupla que contiene lista cronológicamente ordenada que almacena las obras que fueron compradas por el museo durante dicho rango de tiempo y la cantidad de obras que fueron adquiridas por compra.

Parámetros:

-> catalog (dict): catálogo.
-> first_date (str): fecha inicial.
-> last_date (str): fecha final.

Retorno:

-> (tuple): tupla cuyo primer elemento es la lista que contiene la respuesta
y cuyo segundo elemento representa la cantidad de obras que fueron adquiridas por compra.
```

El primer bloque de código de la función es el siguiente:

```
912
          # Crear lista y entero de retorno.
913
          ordered list = lt.newList("SINGLE LINKED")
914
          num purch = 0
915
          # Crear variable que guarda el mapa 'DateAcquired' del catálogo.
916
917
          map DateAcquired = catalog['DateAcquired']
918
919
          # Crear variables con las fechas de adquisición modificadas.
          mod first date = date.datetime.strptime(first date, '%Y-%m-%d')
920
          mod last date = date.datetime.strptime(last date, '%Y-%m-%d')
921
922
923
          # Crear lista que contiene las llaves de map DateAcquired.
924
          keys map DateAcquired = lt.iterator(mp.keySet(map DateAcquired))
```

- 1- (913-917) Crear una lista y realizar una sentencia de asignación son operaciones que tiene complejidad constante.
- 2- (919-921) La innovación función *strptime* () del módulo *datetime* no dependerá del tamaño de los datos, por lo que estas líneas de código tienen complejidad constante.
- 3- (923-924) Crear el iterador de una lista tiene complejidad constante.

El segundo bloque de la función es el siguiente:

```
# Iterar sobre todas las llaves de keys_map_DateAcquired.

for DateAcquired in keys_map_DateAcquired:

# Crear variables con el DateAcquired de la iteración actual modificada.

mod_DateAcquired = date.datetime.strptime(DateAcquired, '%Y-%m-%d')

# Crear variable que determina si mod_DateAcquired se encuentra dentro del rango.

in_range = (mod_DateAcquired >= mod_first_date and mod_DateAcquired <= mod_last_date)
```

- 4- (927-928) Se desea iterar sobre el mapa 'DateAcquired' del catálogo. Dicho tiene un tamaño cercano a la cantidad de obras que hay en el catálogo. Por ende, esta operación tiene una complejidad temporal O(n).
- 5- (930-931) Como se explicó anteriormente, esta operación tiene complejidad constante.
- 6- (933-934) Determinar el valor booleano de una comparación tiene complejidad constante.

El tercer bloque de la función es el siguiente:

```
# Si está en el rango.
if (in_range):

# Crear variable que guarda la lista de obras (el valor) de la llave DateAcquired.
list_DateAcquired = lt.iterator(mp.get(map_DateAcquired, DateAcquired)['value'])

# Iterar sobre las obras de list_DateAcquired.
for artwork in list_DateAcquired:

# Añadir la obra a la lista de retorno.
lt.addLast(ordered_list, artwork)

# Guardar línea de crédito de la obra, determinar si es igual a 'Purchase' y, si lo es,
# aumentar num_purch en 1.
artwork_CreditLine = artwork['CreditLine'].lower()
is_purchase = (artwork_CreditLine == 'purchase' or artwork_CreditLine == 'purchased')
if (is_purchase):
num_purch += 1
```

- 7- (937-941) Entrar (o no) a un condicional tiene complejidad constante, así como crear el iterador de una lista.
- 8- (944) Se desea iterar sobre una lista que contiene la cantidad de obras que fueron adquiridas por el museo en una misma fecha. Como es muy improbable que dos o más obras hayan sido adquiridas en un mismo día (y de ser así, es improbable que sea una gran cantidad), entonces se puede considerar que esta iteración tiene complejidad constante.
- 9- (946-954) Añadir un elemento a la última posición de una lista tiene complejidad constante, así como acceder al elemento de un diccionario de Python y realizar una operación de comparación. También tiene complejidad constante entrar (o no) a un condicional tiene complejidad constante, así como crear el iterador de una lista, así como aumentar en uno el valor de una variable.

El último bloque de la función es el siguiente:

```
# Ordenar lista.
ordered_ordered_list = mer.sort(ordered_list, cmp_by_DateAcquired)

# Empaquetar respuestas y retornalas.
return_tuple = (ordered_ordered_list, num_purch)
return return_tuple
```

10- (956-961) Se desea ordenar una lista que contiene todas las obras que fueron compradas dentro de las fechas indicadas por el usuario mediante *Mergesort*. La complejidad de esta operación dependerá del tamaño del intervalo (m); potencialmente, este podría ser muy cercano a n. Por ende, la complejidad de esta operación es de $O(m \log(m))$. Por otro lado, empaquetar variables y retornar una variable de una función tienen complejidad constante.

Considerando todo esto, la complejidad temporal del requerimiento 1 es de:

$$O(n + m \log(m))$$

Como se mencionó anteriormente, debido a que el valor de *m* podría potencialmente ser igual (o muy cercano) a *n*, entonces las complejidades asociadas a este deben considerarse. Se puede evidenciar que la compeljidad de este requerimiento es bastante alta, y de realizarse para los datos de los archivos *large* se podría llegar a incurrir en una demora considerable.

La signatura de la función de este requerimiento se muestra a continuación:

```
# Función del requerimiento 3.

def req_3 (catalog: dict, param_DisplayName: str) -> tuple:

"""

Dado el nombre de un/una artista, esta función retorna

Parámetros:

-> catalog (dict): catálogo.
-> param_DisplayName (str): nombre del artista.

Retorno:

-> (tuple): tupla cuyo primer elemento es la lista que contiene la respuesta
y cuyo segundo elemento representa la cantidad de obras que fueron adquiridas por compra.

"""
```

El primer bloque de código de la función es el siguiente:

```
# Guardar el mapa de las técnicas del artista con nombre param_DisplayName.

Mediums_map = mp.get(catalog['DisplayName'], param_DisplayName)['value']

# Crear variables de retorno.

total_artworks = 0

total_mediums = mp.size(Mediums_map)

most_used_medium = ''

list_most_used_medium = None

list_medium_sizes = lt.newList('SINGLE_LINKED')
```

1- (982-990) Acceder a un elemento de un mapa, determinar su tamaño, realizar una sentencia de asignación y crear una nueva lista son todas operaciones de complejidad constante.

El segundo bloque de código de la función es el siguiente:

```
# Recorrer todas las técnicas de Mediums_map.

for medium in lt.iterator(mp.keySet(Mediums_map)):

# Guardar tamaño de lista que contiene las obras que fueron creadas usando la técnica medium.

# y aumentar valor total_artworks.

# y aumentar valor total_artworks.

# size_artwork_list = lt.size(mp.get(Mediums_map, medium)['value'])

# total_artworks += size_artwork_list

# Añadir tupla (medium, size_artwork_list) a list_medium_sizes.

| 1.addLast(list_medium_sizes, (medium, size_artwork_list))
```

- 2- (993-994) Se desea recorrer una lista que contiene las técnicas que ha usado un artista para crear sus obras. Teniendo en cuenta que este número es pequeño, se puede considerar que toda esta iteración tiene complejidad constante.
- 3- (996-1002) Determinar el tamaño de un mapa, realizar una sentencia de asignación y añadir un elemento a una lista en la última posición tienen todas complejidad constante.

El último bloque de código de la función es el siguiente:

- 4- (1004-1005) Asumiendo que el artista ha usado m técnicas para crear sus obras, la complejidad de ordenar una lista que las contiene usando *Quicksort* sería $O(m^2)$.
- 5- (1007-1012) Acceder al primer elemento de un arreglo tiene complejidad constante, así como acceder al elemento de un mapa.
- 6- (1013-1018) Asumiendo que la cantidad de obras del catálogo que fueron creadas usando la técnica más usada del artista es igual a s, entonces la complejidad de ordenar una lista que las contiene sería $O(s^2)$ usando *Quicksort*. Empaquetar variables y retornar una variable en una función tiene complejidad constante.

Considerando todo esto, la complejidad temporal del requerimiento 1 es de:

$$0(m^2+s^2)$$

Aun así, es necesario tener en cuenta que los valores de m y s son considerablemente pequeños (potencialmente cercanos a 1). Por ende, la complejidad temporal de este requerimiento es cosiderablemente baja.

La signatura de la función de este requerimiento se muestra a continuación:

El primer bloque de código de la función es el siguiente:

```
map_natio = catalog['Nationality']  # Mapa nacionalidades.

lt_natio = lt.newList('ARRAY_LIST')  # Mapa de retorno.

ld42

# Recorrer cada pareja llave-valor de map_natio.

for natio in lt.iterator(mp.keySet(map_natio)):
```

- 1- (1040-1041) Realizar una sentencia de asignación y crear una nueva lista tienen complejidad constante.
- 2- (1043-1044) Se desea iterar sobre las llaves del mapa 'Nationality' del catálogo. El tamaño de este es un número cercano a 200, denótese con m; por ende, la complejidad de esta iteración será de O(m).

El segundo bloque de código de la función es el siguiente:

```
# Guardar lista de obras la nacionalidad y determinar su tamaño.

lt_artw_natio = mp.get(map_natio, natio)['value']

size_lt_artw_nacion = lt.size(lt_artw_natio)

# Crear mapa con pareja nacio-size_lt_artw_nacion, añadir parejas y añadir mapa a lt_natio.

map_nacio_size = mp.newMap(numelements = 10, maptype = 'CHAINING')

mp.put(map_nacio_size, 'Nationality', natio)

mp.put(map_nacio_size, 'Size', size_lt_artw_nacion)

lt.addLast(lt_natio, map_nacio_size)
```

- 3- (1046-1048) Obtener el elemento de un mapa y determinar el tamaño de una lista son operaciones de complejidad constante.
- 4- (1050-1054) Crear un nuevo mapa, añadir parejas llave-valor a este y añadir un elemento a la última posición de una lista son todas operaciones de complejidad constante.

El último bloque de código de la función es el siguiente:

```
# Ordenar lt_natio, determinar nacionalidad con más obras y guardar sus obras.

ordered_lt_natio = qui.sort(lt_natio, cmp_nacion)

nacio_most_artw = mp.get(lt.getElement(ordered_lt_natio, 1), 'Nationality')['value']

lt_nacio_most_artw = mp.get(map_natio, nacio_most_artw)['value']

# Empaquetar variables y retornarlas.

return_tuple = (lt_natio, lt_nacio_most_artw)

return return_tuple
```

- 5- (1057-1058) Ordenar una lista que contiene una cantidad de elementos igual al tamaño del mapa 'Nationality' del catálogo (es decir, cercano a 200) denotado con m mediante Quicksort tiene complejidad $O(m^2)$.
- 6- (1059-1064) Obtener un elemento de un mapa, empaquetar variables y retornar a variable es una función tienen todas complejidad constante.

Considerando todo esto, la complejidad temporal del requerimiento 1 es de:

$$0(m^2)$$

Aun así, es necesario tener en cuenta que el valor de m es considerablemente pequeño (cercano a 200). Por ende, la complejidad temporal de este requerimiento es cosiderablemente baja.

La signatura de la función de este requerimiento se muestra a continuación:

```
# Función del requerimiento 5.

def req_5 (catalog: dict, param_Dep: str) -> tuple:
    """

Dado el nombre de un departamento del museo, esta función retorna un tupla que contiene los siguientes elementos:
    1- Precio en USD en el que se debería incurrir si se desea transportar todas las obras de
    | dicho dpto.
    2- Peso estimado de todas las obras.
    3- Lista ordenada de las obras del dpto. según su fecha.
    4- Lista ordenada de las obras del dpto. según su precio de transporte.

Parámetros:
    -> catalog (dict): catálogo.
    -> param_Dep (str): cadena referente a un dpto. del museo.

Retorno:
    -> (tuple): tupla con los elementos descritos anteriormente.

"""
```

El primer bloque de código de la función es el siguiente:

```
map_Dep = catalog['Department']  # Mapa 'Department' del catálogo.

artwork_list = mp.get(map_Dep, param_Dep)['value']  # Lista que contiene las obras pertenecientes al dpto.

total_price = 0.0  # Variable precio total.

total_weight = 0.0  # Variable peso total.

variable peso total.

**Tread | **Tread |
```

1- (1089-1095) Realizar una sentencia de asignación, obtener el elemento de un mapa y crear una lista son todas operaciones de complejidad constante.

El segundo bloque de código de la función es el siguiente:

```
# Recorrer artwork list.
1099
           for artwork in lt.iterator(artwork_list):
1100
               # Calcular precio de la obra y sumarlo al total.
1101
1102
               price = calc_price(artwork)
1103
               total price += price
1104
1105
               # Calcular peso de la obra y sumarlo al total.
               weight = artwork['Weight (kg)']
1106
1107
               total_weight += weight
1108
1109
               # Añadir obra a lt_artworks_dep_date si tiene fecha registrada.
1110
               if (artwork['Date'] != ''):
1111
                    lt.addLast(lt_artworks_dep_date,artwork)
```

- 2- (1098-1099) Asumiendo que el departamento especificado por parámetro tiene m obras, entonces realizar una iteración sobre una lista que contiene a dichas tendrá una complejidad O(m).
- 3- (1101-1102) La función *calc_price*() no depende del tamaño de los datos entrada, por lo que su invocación tiene complejidad constante.

4- (1103-1111) Realizar una sentencia de asignación, entrar (o no) a un condicional y añadir un elemento a la última posición de una lista son todas operaciones de orden constante.

El último bloque de código de la función es el siguiente:

```
# Variable que guarda la lista que contiene las obras del dpto..

# Dicha está ordenada según las fechas de cada obra.

lt_ord_art_date = qui.sort(lt_artworks_dep_date, cmp_artworks_by_Date)

# Variable que guarda la lista que contiene las obras del dpto..

# Dicha está ordenada según los precios de transporte de cada obra.

lt_ord_art_price = qui.sort(artwork_list, cmp_artworks_by_Price)

# Empaquetar variables y retornarlas.

return_tuple = (round(total_price, 3), round(total_weight, 3), lt_ord_art_date, lt_ord_art_price)

return return_tuple
```

- 5- (1114-1120) Ordenar dos listas que contiene las obras que pertenecen al departamento (m) mediante *Quicksort* tiene complejidad $O(2m^2)$.
- 6- Empaquetar variables y retornar una variable en una función son operaciones de complejidad constante.

Considerando todo esto, la complejidad temporal del requerimiento 1 es de:

$$0(2m^2)$$

El valor de m equivaldrá a la cantidad de obras que tiene un departamento del museo. Este puede ser un número considerablemente grande.

Pruebas de Tiempos de Ejecución

Usando los archivos de tamaño *small*, cada requerimiento arrojó los siguientes tiempos de ejecución:

La carga de datos tuvo el siguiente tiempo de ejecución:

```
Cargando información al catálogo ...

<> Información cargada con éxito ...

Tiempo de ejecución: 906.25 milisegundos.
```

Comparación Complejidad Reto 1

En el reto número 1 no se realizó un análisis de los órdenes de crecimiento temporal de cada requerimiento. Aun así, se puede concluir que implementar y resolver los requerimientos mediante el uso de tablas de Hash conlleva a una complejidad temporal increíblemente menor que mediante el uso de listas. Esto se debe, principalmente, a dos razones:

- 1- Añadir y obtener parejas llave-valor de una tabla de Hash son operaciones que tiene complejidad constante.
- 2- Debido a la gran flexibilidad que tienen las llaves, y considerando el punto anterior, era posible crear mapas que tuviesen exactamente la información que se requería. Por ejemplo, para el requerimiento 3 era necesario obtener las obras que fueron creadas usando una técnica determinada. Por ende, debido a que era posible cargar los datos de tal forma que se tuviese una lista con las obras creadas con dicha técnica, entonces acceder a la información interés de estas se podía realizar en tiempo constante, y por ello este requerimiento presenta un tiempo de ejecución tan bajo.