ANÁLISIS DE RESULTADOS RETO 2

GRUPO #3

TABLA DE CONTENIDOS:

- Nombres, código y correo Uniandes de los integrantes del grupo.
- Análisis de complejidad de los requerimientos en Notación O.
- Pruebas de tiempo de ejecución para cada requerimiento.

INTEGRANTES DEL GRUPO

- 1. Santiago Beltran Melo, s.beltranm1@uniandes.edu.co, 201911611.
- 2. Samuel Esteban Pardo Forero, <u>s.pardof@uniandes.edu.co</u>, 202410675.
- 3. Gerónimo Rojas, g.rojasr@uniandes.edu.co, 202215835.

ANÁLISIS DE COMPLEJIDAD DE LOS REQUERIMIENTOS

1. Load Data:

```
load_data(catalog, filename):
movies = csv.DictReader(open(".\\Data\\Challenge-2\\"+filename, encoding='utf-8'))
 for elemento in movies:
      rta = {}
rta['id'] = elemento['id']
rta['title'] = elemento['title']
rta['original_language'] = elemento['original_language']
rta['release_date'] = elemento['release_date']
      rta['revenue'] = elemento['revenue']
rta['runtime'] = elemento['runtime']
      rta['vote_average'] = elemento['vote_average']
rta['vote_count'] = elemento['vote_count']
rta['budget'] = elemento['budget']
      genres_list = json.loads(elemento['genres'].replace("'","\""))
k=lt.new_list()
      for genre in genres_list:
lt.add_last(k,genre)
      production_companies_list = json.loads(elemento['production_companies'])
x = lt.new_list()
      for production_companies in production_companies_list:
   lt.add_last(x,production_companies)
      rta['production_companies'] = x
lt.add_last(catalog["movies"],rta)
      idioma = elemento['original_language']
      movies_in_language = mp.get(catalog['ordenado_idioma'], idioma)
      if movies_in_language is None:
    lista_peliculas = lt.new_list()
            lt.add_last(lista_peliculas, rta)
mp.put(catalog['ordenado_idioma'], idioma, lista_peliculas)
             lt.add_last(movies_in_language, rta)
       año=get_anio(elemento["release_date"])
      movies_in_anio = mp.get(catalog['ordenado_año'], año)
if movies_in_anio is None:
           lista_año = lt.new_list()
lt.add_last(lista_año, rta)
            mp.put(catalog['ordenado_año'], año, lista_año)
            lt.add_last(movies_in_anio, rta)
```

La complejidad de la función de carga de datos es O(n). Hay ciclos anidados, pero estos ni iteran sobre las mismas películas, por lo que la complejidad no aumenta.

2. Get data:

```
def get_data(catalog, id):
    """

    Retorna un dato por su ID.
    """

    for i in range(0,lt.size(catalog["movies"])):
        if catalog["movies"]["elements"][i]["id"]==id:
            return catalog["movies"]["elements"][i]
        else:
            return "no se encontro"
```

Esta función llama la función "size" de array list, la cual es O(1), además, realiza un único ciclo sobre el catálogo de películas, por ende, es O(n).

3. Requerimiento 1(Samuel Pardo):

```
req_1(catalog, idioma, movie_title):
           entry = mp.get(catalog['ordenado_idioma'], idioma)
               return "Ninguna película fue encontrada"
           movies_in_language = entry['elements']
           for movie in movies_in_language:
               if movie['title'].lower() == movie_title.lower():
                   net_profit = None
                   if float(movie["revenue"]) != 0 and float(movie["budget"]) != 0:
                      net_profit = float(movie["revenue"]) - float(movie["budget"])
                       "Título original": movie['title'],
"Duración (minutos)": movie['runtime'],
"Fecha de publicación": movie['release_date'],
"Presupuesto": movie['budget'],
"Dinero recaudado": movie['revenue'],
                        "Ganarcia": net_profit,
"Puntaje de calificación": movie['vote_average'],
"Idioma original": movie['original_language']
def get(my_map, key):
        for i in range(len(my_map["table"]["elements"])):
                entry = my map['table']["elements"][i]
                if entry['key'] == key:
                       return entry["value"]
```

El requerimiento 1 inicialmente realiza un llamado a la función get, cuya complejidad es O(n), ya que esta realiza un único ciclo.

En cuanto al requerimiento 1, en el algoritmo nos encontramos un único ciclo y algunas asignaciones y operaciones matemáticas, lo cual cuenta con complejidad O(1)

En conclusión, la complejidad del algoritmo es O(2n), lo cual equivale a O(n).

4. Requerimiento 2(Samuel Pardo):

```
req_2(catalog, n, idioma)
                  movies_in_language_entry = mp.get(catalog['ordenado_idioma'], idioma)
                  if movies_in_language_entry is None:
                 movie_list = movies_in_language_entry['elements']
movie_list_released = [movie for movie in movie_list if movie['status'] == 'Released']
total_movies = len(movie_list_released)
                  if total_movies == 0:
                       return {
    "total_movies": 0,
    "movies": []
                 recent_movies = []
for movie in movie_list_released:
    if len(recent_movies) < n:
        recent_movies.append(movie)
        recent_movies.sort(key=lambda x: x['release_date'], reverse=True)</pre>
                            if movie['release_date'] > recent_movies[-1]['release_date']:
    recent_movies[-1] = movie
                                   recent_movies.sort(key=lambda x: x['release_date'], reverse=True)
                 resultado = {
   "total_movies": total_movies,
                 for movie in recent_movies:
   budget = movie['budget'] if movie['budget'] else "Undefined"
   revenue = movie['revenue'] if movie['revenue'] else "Undefined'
                       if budget != "Undefined" and revenue != "Undefined":
    profit = float(revenue) - float(budget)
                      resultado['movies'].append({
    "release_date": movie['release_date'],
    "original_title": movie['title'],
    "budget": movie['budget'],
    "revenue": movie['revenue'],
    "profit": profit,
    "runtime": movie['runtime'],
    "vote_average": movie['vote_average']
                    eturn resultado
def get(my_map, key):
            for i in range(len(my_map["table"]["elements"])):
                         entry = my_map['table']["elements"][i]
                         if entry['key'] == key:
                                      return entry["value"]
```

En el caso del requerimiento 2, una vez más iniciamos con una llamada a la función get, cuya complejidad, como ya fue mencionada anteriormente, es O(n).

Siguiendo con el código, encontramos 2 ciclos no anidados, lo que aumenta la complejidad del algoritmo a O(n).

En el primer ciclo For, nos encontramos con una condición que, de ser cumplida, da paso al llamado de la función sort, cuya complejidad es O(N log N).

Para concluir, la complejidad del algoritmo en el peor de los casos es O(N Log N), y en el mejor es O(n).

5. Requerimiento 3(Gerónimo Rojas):

```
def get(my_map, key):
    for i in range(len(my_map["table"]["elements"])):
        entry = my_map['table']["elements"][i]

    if entry['key'] == key:
        return entry["value"]
```

```
def fecha_str_a_fecha_dias(date):
    año=float(date[:4])
    mes=float(date[5:7])
    dias=float(date[8:])
    return (año*365)+(mes*30)+(dias)
```

Para el caso del requerimiento 3, una vez más iniciamos con un llamado a la función get (complejidad O(n)).

De forma complementaria, usamos la función fecha_str_a_fecha_dias, la cual toma una fecha en formato "YYYY-MM-DD", y la convierte a la suma total de los días. Su complejidad es O(1).

Adicionalmente, nos encontramos con un único ciclo For (complejidad O(n)), y dentro de si se realizan operaciones aritméticas y de asignación (complejidad O(1)).

Finalmente, podemos observar un llamado a la función sorted(dic.items()), la cual cuenta con una complejidad O(N Log N).

En conclusión, la complejidad general del algoritmo es O(N Log N).

6. Requerimiento 4(Samuel Pardo):

```
req_4(catalog, estado, fecha_inicial, fecha_final):
peliculas filtradas = lt.new list()
fecha_inicial = fecha_str_a_fecha_dias(fecha_inicial)
fecha_final = fecha_str_a_fecha_dias(fecha_final)
for i in range(lt.size(catalog['movies'])):
     fecha_pelicula = fecha_str_a_fecha_dias(movie['release_date'])
     if movie['status'] == estado and fecha_inicial <= fecha_pelicula <= fecha_final:</pre>
         lt.add_last(peliculas_filtradas, movie)
num_peliculas = lt.size(peliculas_filtradas)
if num_peliculas == 0:
     return {'total_peliculas': 0, 'mensaje': 'No hay peliculas que cumplan los criterios'}
total_duracion = 0
for i in range(lt.size(peliculas_filtradas)):
    movie = lt.get element(peliculas filtradas, i)
     duracion = movie['runtime']
     if duracion and duracion != '':
          total_duracion += float(duracion)
tiempo_promedio = total_duracion / num_peliculas if num_peliculas > 0 else 0
lt.merge_sort(peliculas_filtradas, lambda x, y: fecha_str_a_fecha_dias(x['release_date']) > fecha_str_a_fecha_dias(y['release_date'])) peliculas_mostradas = lt.sub_list(peliculas_filtradas, 0, min(10, num_peliculas))
      "total_peliculas": num_peliculas,
     "tiempo_promedio_duracion": tiempo_promedio,
for i in range(lt.size(peliculas_mostradas)):
    movie = lt.get_element(peliculas_mostradas, i)
    presupuesto = movie['budget'] if movie['budget'] != '' else None
recaudado = movie['revenue'] if movie['revenue'] != '' else None
ganancia = None if presupuesto is None or recaudado is None else float(recaudado) - float(presupuesto)
     respuesta["peliculas"].append({
           'release_date": movie['release_date'],
          "revenue": recaudado,
          "profit": ganancia,
          "runtime": movie['runtime'],
          "vote_average": movie['vote_average'],
"original_language": movie['original_language']
return respuesta
```

```
def fecha_str_a_fecha_dias(date):
    año=float(date[:4])
    mes=float(date[5:7])
    dias=float(date[8:])
    return (año*365)+(mes*30)+(dias)
```

```
def size(my_list):
    """ Retorna el número de elementos de la lista.
    :param my_list: La lista a examinar
    :type my_list: array_list
    :returns: Número de elementos de la lista
    :rtype: int
    """
    try:
        # raise error.FunctionNotImplemented("size()")
        return my_list['size']
    except Exception as exp:
        error.reraise(exp, 'arraylist->size: ')
```

```
def get_element(my_list, pos):
    """ Retorna el elemento en la posición ``pos`` de la lista.

    Se recorre la lista hasta el elemento ``pos``, el cual debe ser igual o mayor que cero y menor al tamaño de la lista.
    Se retorna el elemento en dicha posición sin eliminarlo.
    La lista no puede ser vacía.

    :param my_list: La lista a examinar
    :type my_list: array_list
    :param pos: Posición del elemento a retornar
    :type pos: int
    :returns: Elemento en la posición ``pos``
    :rtype: any

try:

try:
    # raise error.FunctionNotImplemented("get_element()")
    return my_list['elements'][pos]
    except Exception as exp:
    error.reraise(exp, 'arraylist->getElement: ')
```

```
ef merge_sort(my_list, sort_crit):
  n = size(my_list)
       #se divide la lista original, en dos partes, izquierda y derecha, desde el punto mid.

left_list = sub_list(my_list, 0, mid)
       right_list = sub_list(my_list, mid, n - mid)
       merge_sort(left_list, sort_crit)
       merge_sort(right_list, sort_crit)
       left_elements = size(left_list)
        righ_telements = size(right_list)
       while (i < left_elements) and (j < righ_telements):
    elem_i = get_element(left_list, i)</pre>
            elem_j = get_element(right_list, j)
            if sort_crit(elem_j, elem_i): # caso estricto elem_j < elem_i
    change_info(my_list, k, elem_j)</pre>
               change_info(my_list, k, elem_i)
       while i < left elements:
           change_info(my_list, k, get_element(left_list, i))
            change_info(my_list, k, get_element(right_list, j))
            i += 1
```

```
def sub_list(my_list, pos, num_elem):
       Retorna una lista que contiene los elementos a partir de la posición ``pos``,
       con una longitud de ``num elem`` elementos.
        Se crea una copia de dichos elementos y se retorna una lista nueva.
       :param my_list: La lista origen
        :type my_list: single_linked_list
        :param pos: Posición del primer elemento
        :param num_elem: Posición del segundo elemento
        :type pos: int
        :returns: Sub-lista de la lista original
        :rtype: single linked list
   try:
       sublst = {'elements': [],
                  'size': 0,
                 'type': 'ARRAY_LIST'}
       elem = pos-1
       cont = 1
       while cont <= num_elem:
           sublst['elements'].append(my_list['elements'][elem])
           sublst['size'] += 1
           elem += 1
           cont += 1
       return sublst
   except Exception as exp:
       error.reraise(exp, 'arraylist->subList: ')
```

En el caso del requerimiento 4 tenemos varios llamados a funciones con diferentes complejidades, estás, en orden de complejidad son:

- New_list, fecha_srt_a_fecha_dias, size,get_element, add_last, cuya complejidad es O(1).
- 2. Sub_list, con complejidad O(n).
- 3. Merge_sort, al ser una función recursiva, cuenta con una complejidad O(N Log N).

A lo largo del algoritmo nos encontramos con 3 ciclos For independientes y una llamada a la función sub_list, lo cual hace que la complejidad parcial del algoritmo sea O(n), pero la llamada a la función merge_sort aumenta la complejidad a O(N Log N).

En conclusión, la complejidad del requerimiento 4 es O(N Log N).

7. Requerimiento 5(Santiago Beltran):

```
req_5(catalog, rango_presupuesto, fecha_inicial, fecha_final):
Retorna el resultado del requerimiento 5.
filtro presupuesto = lt.new list()
rango_inferior, rango_superior = map(int, rango_presupuesto.split('-'))
for pelicula in catalog['movies']['elements']:
    if pelicula['budget'] is not None and pelicula['budget'] != "0":
       presupuesto = int(pelicula['budget'])
       if rango_inferior <= presupuesto <= rango_superior:</pre>
           lt.add_last(filtro_presupuesto, pelicula)
fecha inicial mod = time.strptime(fecha inicial, "%Y-%m-%d")
fecha_final_mod = time.strptime(fecha_final, "%Y-%m-%d")
filtro final = lt.new list()
for elemento in filtro_presupuesto['elements']:
    if elemento['status'] == "Released":
        fecha = time.strptime(elemento["release_date"], "%Y-%m-%d")
        if fecha_inicial_mod <= fecha_final_mod:</pre>
           lt.add_last(filtro_final, elemento)
filtro_final = lt.quick_sort(filtro_final, compare_dates)
for movie in filtro_final['elements']:
    if movie['budget'] is None or movie['revenue'] is None or movie['budget'] == "0" or movie['revenue'] == "0":
       movie['net_profit'] = "Undefined"
       movie['net_profit'] = float(movie['revenue']) - float(movie['budget'])
return filtro_final
```

```
def new_list():
    """Crea una lista implementada con un Array List vacío.
    Define una lista vacía y con un tamaño de cero
        :returns: Lista creada
        :rtype: array_list
    """
    newlist = {
        'elements': [],
        'size': 0,
    }

# raise error.FunctionNotImplemented("new_list()")
    return newlist
```

```
def add_last(my_list, element):
    """ Agrega un elemento en la última posición de la lista.

    Al agregar un elemento en la última posición de la lista y se incrementa el tamaño de la lista en uno.
    :param my_list: ArrayList en la que se va a insertar el elemento
    :type my_list: array_list
    :param element: elemento a insertar
    :type element: any
    :returns: ArrayList con el elemento insertado en la última posición
    :rtype: array_list
    """

try:
    my_list['elements'].append(element)
    my_list['size'] += 1
    # raise error.FunctionNotImplemented("add_last()")
    except Exception as exp:
    error.reraise(exp, 'arraylist->addLast: ')
```

```
quick_sort(my_list, sort_crit):
 """ Función de ordenamiento que implementa el algoritmo de **Quick Sort**
     Si la lista es vacía o tiene un solo elemento, se retorna la lista original.
     Dependiendo de la función de comparación, se ordena la lista de manera ascendente o descendente.
     :param my_list: Lista a ordenar
     :type my_list: array_list
     :param sort_crit: Función de comparación de elementos para ordenar
     :rtype: array_list
 quick_sort_recursive(my_list, 0, size(my_list)-1, sort_crit)
 return my list
quick_sort_recursive(my_list, lo, hi, sort_crit):
  " Función recursiva que implementa el algoritmo de **quick sort**, esta es llamada por la función ``quick_sort()`
   Se localiza el **pivot**, utilizando la funcion de particion.
   Luego se hace la recursión con los elementos a la izquierda del **pivot**
   :param my_list: Lista a ordenar
   :type my_list: array_list
:param lo: Posición del primer elemento
   :type lo: int
   :param sort crit: Función de comparación de elementos para ordenar
if (lo >= hi):
pivot = partition(my_list, lo, hi, sort_crit)
quick_sort_recursive(my_list, lo, pivot-1, sort_crit)
quick_sort_recursive(my_list, pivot+1, hi, sort_crit)
```

```
def partition(my_list, lo, hi, sort_crit):
    """ Función que implementa la partición de la lista en **quick sort**, esta es llamada por la función ``quick_sort_recursive()``
    Se selecciona un **pivot** y se ordenan los elementos menores a la izquierda del **pivot**
    y los elementos mayores a la derecha del **pivot**
    :param my_list: Lista a ordenar
    :type my_list: array_list
    :param lo: Posición del primer elemento
    :type lo: int
    :param hi: Posición del último elemento
    :type hi: int
    :param sort_crit: Función de comparación de elementos para ordenar
    :type sort_crit: function

    :returns: Posición del **pivot**
    :rtype: int
    """
    follower = leader = lo
    while leader < hi:
        if sort_crit(
            get element(my_list, leader), get element(my_list, hi)):
            exchange(my_list, follower, leader)
            follower += 1
            leader += 1
            exchange(my_list, follower, hi)
            return follower</pre>
```

```
def compare_dates(pelicula1,pelicula2):
    fecha1 = time.strptime(pelicula1["release_date"], "%Y-%m-%d")
    fecha2 = time.strptime(pelicula2["release_date"], "%Y-%m-%d")
    return fecha1 > fecha2
```

En el caso del requerimiento 5, usamos algunas funciones auxiliares como lo son new_list y add_last, cuya complejidad es O(1).

Adicionalmente, usamos la función strptime de la librería time, cuya complejidad es O(1) ya que la longitud de las fechas es constante, y la función map nativa de python, que cuenta con complejidad O(n).

Finalmente, el llamado a la función quick_sort, en el peor de los casos tiene una complejidad O(N Log N).

El algoritmo del requerimiento 5 encontramos 5 ciclos For independientes, en cuya estructura no tenemos llamados a funciones adicionales que aumenten la complejidad del algoritmo.

En conclusión, la complejidad del algoritmo es dada por la función quick_sort, es decir, O(N Log N).

8. Requerimiento 6(Santiago Beltran):

```
req_6(catalog, idioma, año_inicial, año_final):
Retorna el resultado del requerimiento 6
peliculas_idioma = mp.get(catalog['ordenado_idioma'], idioma)
if peliculas_idioma is None:
   print("No se encontraron películas para el idioma " + idioma )
    return None
estadisticas_por_año = {}
for pelicula in peliculas_idioma['elements']:
    año_pelicula = time.strptime(pelicula["release_date"], "%Y-%m-%d").tm_year
    if int(año_inicial) <= año_pelicula <= int(año_final) and pelicula['status'] == "Released":
        if año_pelicula not in estadisticas_por_año:
            estadisticas_por_año[año_pelicula] = {
                "total_peliculas": 0,
                "total_votacion": 0,
                "total_ganancias": 0,
                "mejor_pelicula": None,
                "peor_pelicula": None,
                "peor_votacion": float('inf')
        datos = estadisticas_por_año[año_pelicula]
        datos["total_peliculas"] += 1
        datos["total_votacion"] += float(pelicula['vote_average'])
        datos["total runtime"] += float(pelicula['runtime']) if pelicula['runtime'] else 0
        if pelicula['budget'] != "0" and pelicula['revenue'] != "0":
            ganancias = float(pelicula['revenue']) - float(pelicula['budget'])
            datos["total_ganancias"] += ganancias
        if float(pelicula['vote_average']) > datos["mejor_votacion"]:
            datos["mejor_pelicula"] = pelicula['title']
            datos["mejor_votacion"] = float(pelicula['vote_average'])
        if float(pelicula['vote_average']) < datos["peor_votacion"]:</pre>
            datos["peor pelicula"] = pelicula['title']
```

```
datos["peor_votacion"] = float(pelicula['vote_average'])
resultado = lt.new list()
for año, datos in estadisticas_por_año.items():
    if datos["total_peliculas"] > 0:
        promedio_votacion = datos["total_votacion"] / datos["total_peliculas"]
        promedio runtime = datos["total runtime"] / datos["total peliculas"]
        lt.add_last(resultado,{
            "año": año,
            "total_peliculas": datos["total_peliculas"],
            "promedio_votacion": promedio_votacion,
            "promedio_runtime": promedio_runtime,
            "total_ganancias": datos["total_ganancias"],
            "mejor_pelicula": datos["mejor_pelicula"],
            "mejor_votacion": datos["mejor_votacion"],
            "peor_pelicula": datos["peor_pelicula"],
            "peor_votacion": datos["peor_votacion"]
resultado = lt.quick sort(resultado, compare years)
return resultado
```

```
def get(my_map, key):
    for i in range(len(my_map["table"]["elements"])):
        entry = my_map['table']["elements"][i]
        if entry['key'] == key:
            return entry["value"]
```

```
def add_last(my_list, element):
    """ Agrega un elemento en la última posición de la lista.

    Al agregar un elemento en la última posición de la lista y se incrementa el tamaño de la lista en uno.
    :param my_list: ArrayList en la que se va a insertar el elemento
    :type my_list: array_list
    :param element: elemento a insertar
    :type element: any
    :returns: ArrayList con el elemento insertado en la última posición
    :rtype: array_list
    """

try:
    my_list['elements'].append(element)
    my_list['size'] += 1
    # raise error.FunctionNotImplemented("add_last()")
    except Exception as exp:
    error.reraise(exp, 'arraylist->addLast: ')
```

```
quick_sort(my_list, sort_crit):
 """ Función de ordenamiento que implementa el algoritmo de **Quick Sort**
     Si la lista es vacía o tiene un solo elemento, se retorna la lista original.
     Dependiendo de la función de comparación, se ordena la lista de manera ascendente o descendente.
     :param my_list: Lista a ordenar
     :type my_list: array_list
     :param sort_crit: Función de comparación de elementos para ordenar
     :rtype: array_list
 quick_sort_recursive(my_list, 0, size(my_list)-1, sort_crit)
 return my list
quick_sort_recursive(my_list, lo, hi, sort_crit):
  " Función recursiva que implementa el algoritmo de **quick sort**, esta es llamada por la función ``quick_sort()`
   Se localiza el **pivot**, utilizando la funcion de particion.
   Luego se hace la recursión con los elementos a la izquierda del **pivot**
   :param my_list: Lista a ordenar
   :type my_list: array_list
:param lo: Posición del primer elemento
   :type lo: int
   :param sort crit: Función de comparación de elementos para ordenar
if (lo >= hi):
pivot = partition(my_list, lo, hi, sort_crit)
quick_sort_recursive(my_list, lo, pivot-1, sort_crit)
quick_sort_recursive(my_list, pivot+1, hi, sort_crit)
```

```
def compare_years(year_data1, year_data2):
    return year_data1['año'] > year_data2['año']
```

Para el caso del requerimiento 6, de nuevo hacemos uso de las funciones new_list y add_last, cuya complejidad es O(1).

Adicionalmente, usamos la función get, con complejidad O(n).

Finalmente, como función auxiliar para ordenar la estructura usamos el algoritmo de quick_sort, cuya complejidad es O(N Log N).

El algoritmo del requerimiento 6 tiene 2 ciclos For independientes, y dentro de ellos solo se realizan operaciones de complejidad O(1).

En conclusión, la complejidad del algoritmo es O(N Log N).

9. Requerimiento 7(Gerónimo Rojas):

```
def size(my_list):
    """ Retorna el número de elementos de la lista.
    :param my_list: La lista a examinar
    :type my_list: array_list
    :returns: Número de elementos de la lista
    :rtype: int
    """
    try:
        # raise error.FunctionNotImplemented("size()")
        return my_list['size']
    except Exception as exp:
        error.reraise(exp, 'arraylist->size: ')
```

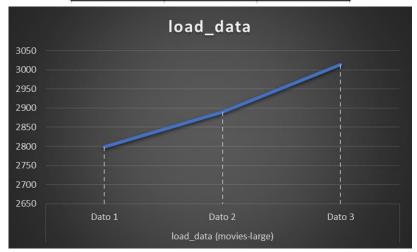
```
def get(my_map, key):
    for i in range(len(my_map["table"]["elements"])):
        entry = my_map['table']["elements"][i]

    if entry['key'] == key:
        return entry["value"]
```

```
eq_7(catalog,productora,inicial,final):
estadistica=()
d=int(inicial)
while d <= int(final):
    lista=mp.get(catalog["ordenado_año"],str(d))
    for k in range(0,lt.size(lista)):
     for j in range(0,lt.size(lista["elements"][k]["production_companies"])):
      if str(lista["elements"][k]["production_companies"]["elements"][j]["name"])==productora :
                   i=d-1
                   if i not in estadistica:
                      estadistica[i] = {
                       'total': 0,'votacion_prom': 0,'duracion_prom': 0,'net_profit': 0,
'mejor_peli': ("", float("-inf")),'peor_peli': ("", float("inf"))}
                   estadistica[i]['total'] += 1
                   estadistica[i]['votacion_prom'] += float(lista["elements"][k]["vote_average"])
estadistica[i]['duracion_prom'] += float(lista["elements"][k]["runtime"])
                   if ((lista["elements"][k]["revenue"]) or(lista["elements"][k]["budget"]))=="0":
                   net_profit="undefined
                     net_profit=int(lista["elements"][k]["revenue"])-int(lista["elements"][k]["budget"])
                   if net_profit!="undefined":
                    estadistica[i]["net_profit"]+=net_profit
                   votacion = float(lista["elements"][k]['vote_average'])
                   nombre = lista["elements"][k]["title"]
                   if votacion > estadistica[i]['mejor_peli'][1]:
                    estadistica[i]['mejor_peli'] = (nombre, votacion)
                   if votacion < estadistica[i]['peor_peli'][1]:
    estadistica[i]['peor_peli'] = (nombre, votacion)</pre>
estadistica_final={}
i=int(inicial)
fini=int(final)
while i < fini+1:
    if i in estadistica:
      if estadistica[i]["net_profit"]==0:
          estadistica[i]["net_profit"]=="undefined"
      estadistica_final[i] = {
             'total': estadistica[i]["total"],
             'votacion_prom': estadistica[i]["votacion_prom"] / estadistica[i]["total"],
              'duracion_prom': estadistica[i]["duracion_prom"] / estadistica[i]["total"],
              'net_profit': estadistica[i]["net_profit"],
             'mejor_peli': estadistica[i]["mejor_peli"],
              'peor_peli': estadistica[i]["peor_peli"]}
    i+=1
return estadistica_final
```

Este código utiliza funciones auxiliares como el "get" de una tabla de hash y el "size" de array list , las cuales, tienen complejidad O(n) y O(1) respectivamente. Por otro lado, el requerimiento se aproxima a una complejidad de O(n), pues, si bien este código tiene tres ciclos anidados, el primero recorre los años que hay entre el inicial y el final, y, el tercero recorre la lista de compañías de producción de cada película que fue publicada en un año especifico, por lo tanto, ambos ciclos hacen un recorrido minúsculo en comparación con el recorrido de la lista de películas por año. Por todo lo anterior, consideramos que la complejidad temporal del código se aproxima a O(n).

load_data (movies-large)					
Dato 1 Dato 2 Dato 3					
2799,047 2889,349 3013,235					



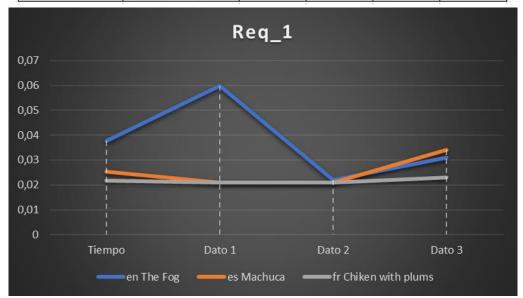
Teniendo en cuenta el análisis de complejidad de la función load_data y las pruebas de tiempo de ejecución, podemos ver que la función si muestra un comportamiento O(n).

get_data					
id Tiempo movies-small movies-medium movies-larg					
12	0,003566667	0,0039	0,0034	0,0034	



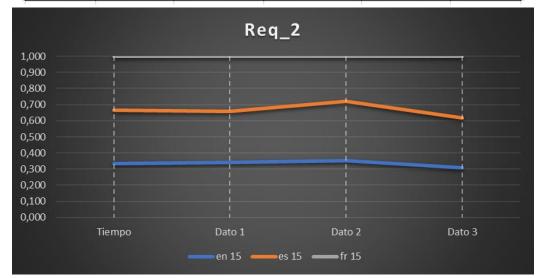
Al analizar la función get_data, podemos ver que la tendencia de comportamiento de esta es constante ya que la consulta, en este caso, se realiza con el mismo ID para los 3 archivos de películas.

req_1						
Casos	Movie_title	Tiempo	Dato 1	Dato 2	Dato 3	
en	The Fog	0,03766667	0,06	0,022	0,031	
es	Machuca	0,02533333	0,021	0,021	0,034	
fr	Chiken with plums	0,02166667	0,021	0,021	0,023	



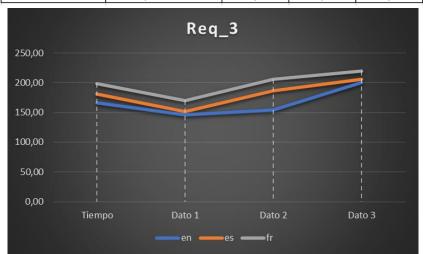
Al analizar la toma de tiempos del requerimiento 1, podemos decir que la función toma este comportamiento que se asemeja al de una función constante, pero la variación en el tamaño de los archivos puede influir en su comportamiento y asemejarla una O(n). El pico en la primera búsqueda se da ya que en este primer recorrido debe iterar sobre toda la lista hasta hallar la película.

req_2						
Casos n Tiempo Dato 1 Dato 2 Dato 3						
en	15	0,027666667	0,028	0,029	0,026	
es	15	0,027333333	0,026	0,03	0,026	
fr	15	0,027666667	0,028	0,023	0,032	



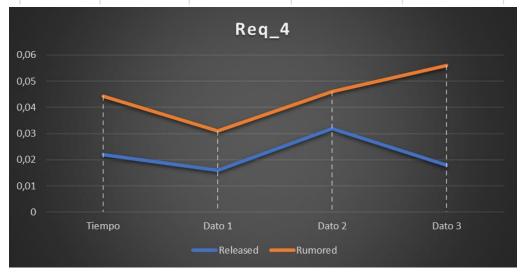
Tomando como base el análisis de complejidad y las pruebas de tiempos de ejecución, la gráfica nos muestra que el comportamiento de la función se asemeja a uno de complejidad O(N Log N).

req_3 (2001-01-01 -> 2018-01-01)						
Casos Tiempo Dato 1 Dato 2 Dato 3						
en	166,6	145,82	153,97	200,01		
es	14,75	5,89	32,25	6,11		
fr	17,06333333	13,87				



La gráfica nos muestra claramente que la función tiende hacia N Log N, lo cual concuerda con el análisis de complejidad del requerimiento. Las variaciones se deben a la cantidad de datos procesados.

req_4 (2001-01-01 -> 2018-01-01)					
Casos Tiempo Dato 1 Dato 2 Dato 3					
Released	0,022	0,016	0,032	0,018	
Rumored 0,022333333 0,015 0,014 0,038					



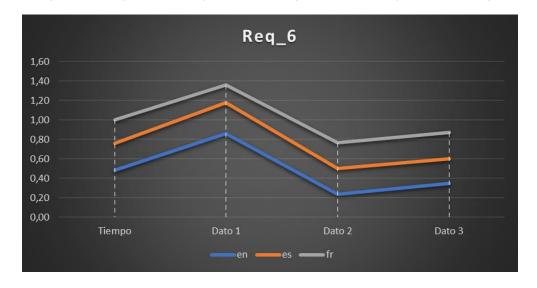
La grafica nos demuestra que la función implementada definitivamente es O(n log n), tal como se tenía previsto al momento de realizar el análisis de complejidad, haciendo que de esta forma se obtenga el resultado que deseábamos. A pesar de esto se ven unas variaciones, debido a la cantidad de datos que se revisan.

req_5 (2001-01-01 -> 2018-01-01)								
Casos Tiempo Dato 1 Dato 2 Dato 3								
100.000-500.000	4,95	6,58	2,47					
500.000-1'000.000	2,656666667							



La grafica nos muestra que el comportamiento de la función se asemeja a O(n), como se había previsto teóricamente, ya que, tiene forma semejante a una función lineal, sin embargo, se presentan ciertas discontinuidades en la gráfica relativas a los datos.

req_6 (2001-> 2018)						
Casos Tiempo Dato 1 Dato 2 Dato 3						
en	0,482666667	0,86	0,238	0,35		
es	0,276666667	0,32	0,26	0,25		
fr	0,24	0,18	0,27	0,27		



La grafica nos muestra que el comportamiento de la función se asemeja a O(n), como se había previsto teóricamente, ya que, tiene forma semejante a una función lineal, sin embargo, se presentan ciertas discontinuidades en la gráfica relativas a los datos.

reg 7 (2001 -> 2018)						
Casos Tiempo Dato 1 Dato 2 Dato 3						
Warner Bros	85,48333333	53,11	139,48	63,86		
Tomboy Films	54,5	52,87	58,33	52,3		
RM Films Int	53,43666667	49,91	54,8	55,6		



La grafica nos muestra que el comportamiento de la función se asemeja a O(n), como se había previsto teóricamente, ya que, tiene forma semejante a una función lineal, sin embargo, se presentan ciertas discontinuidades en la gráfica relativas a los datos.