

OBSERVACIONES DEL LA PRACTICA

Gregorio Salazar 202022085

Valentina Uribe Salcedo 201817485

	Máquina 1	Máquina 2
Procesadores	Intel(R) Core(TM) i7-9750H CPU @ 2.60GHz	AMD Ryzen 5 3550H with Radeon Vega Mobile Gfx
Memoria RAM (GB)	8	16
Sistema Operativo	Windows 10	Windows 10

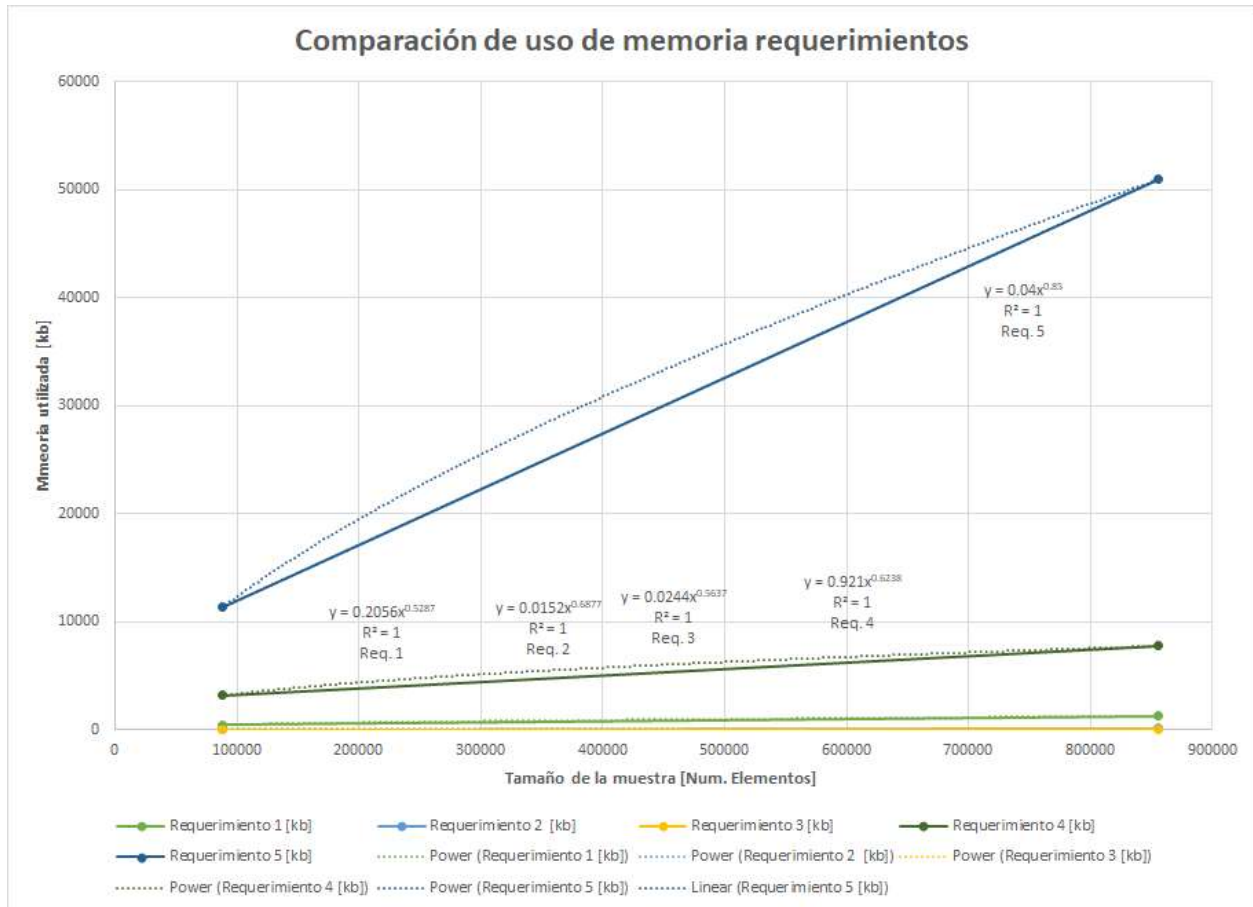
Tabla 1. Especificaciones de las máquinas para ejecutar las pruebas de rendimiento.

Maquina 1

Tamaño de la muestra	Requerimient o 1 [ms]	Requerimient o 2 [ms]	Requerimi ento 3 [ms]	Requerimient o 4 [ms]	Requerimi ento 5 [ms]
87589	84.36	38.18	14.88	1115.76	636.44
855422	281.47	183.01	53.76	4623.91	4416.12



Tamaño de la muestra	Requerimiento 1 [kb]	Requerimiento 2 [kb]	Requerimiento 3 [kb]	Requerimiento 4 [kb]	Requerimiento 5 [kb]
87589	430.543	30.73	7.98	3142.90	11296.27
855422	1247.20	66.99	19.97	7731.73	50955.30

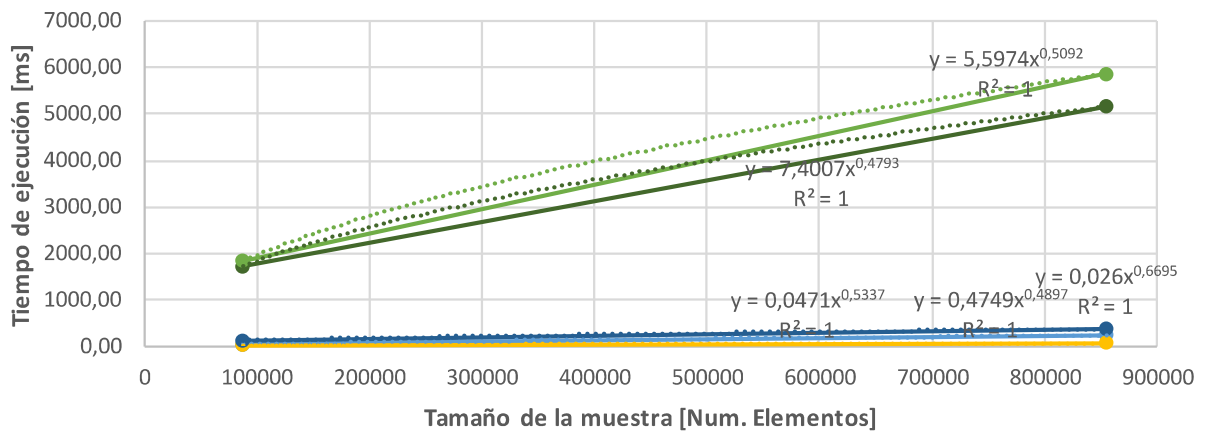


Maquina 2

Tamaño de la muestra (ARRAYLIST)	Requerimiento 1 [ms]	Requerimiento 2 [ms]	Requerimiento 3 [ms]	Requerimiento 4 [ms]	Requerimiento 5 [ms]
87589	125.057	52.87	20.47	1731.40	1840.34
855422	381.79	243.13	69.09	5162.00	5873.70

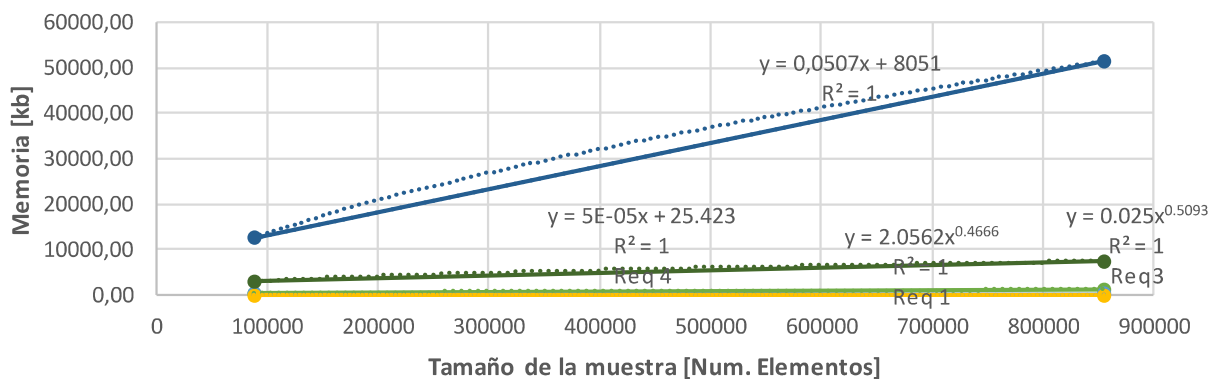
Tamaño de la muestra (LINKED_LIST)	Requerimiento 1 [kb]	Requerimiento 2 [kb]	Requerimiento 3 [kb]	Requerimiento 4 [kb]	Requerimiento 5 [kb]
87589	416.34	30.17	8.23	3039.39	12495.02
855422	1205.87	71.77	26.26	7480.83	51452.34

Tiempo de ejecución



- Requerimiento 2 [ms]
- Requerimiento 3 [ms]
- Requerimiento 4 [ms]
- Requerimiento 1 [ms]
- Requerimiento 5 [ms]
- Potencial (Requerimiento 2 [ms])
- Potencial (Requerimiento 3 [ms])
- Potencial (Requerimiento 4 [ms])
- Potencial (Requerimiento 1 [ms])
- Potencial (Requerimiento 5 [ms])

Memoria



- Requerimiento 1 [kb]
- Requerimiento 2 [kb]
- Requerimiento 3 [kb]
- Requerimiento 4 [kb]
- Requerimiento 5 [kb]
- Potencial (Requerimiento 1 [kb])
- Polinómica (Requerimiento 2 [kb])
- Potencial (Requerimiento 3 [kb])
- Potencial (Requerimiento 4 [kb])
- Potencial (Requerimiento 5 [kb])
- Lineal (Requerimiento 5 [kb])

Analisis complejidad O.

Requerimiento 1.

```
def get_events_characteristic(catalog,characteristic_index,lo,hi):  
    characteristic_tree=catalog[characteristic_index]  
    lst=om.values(characteristic_tree,lo,hi)  
    totevents=0  
    artists=m.newMap(maptype='Probing',loadfactor=0.5)  
    for entry in lt.iterator(lst):  
        totevents+=lt.size(entry['lstevents'])  
        for artist in lt.iterator(m.keySet(entry['artists'])):  
            m.put(artists,artist,None)  
    return totevents,m.size(artists),m.keySet(artists)
```

En el peor de los casos la complejidad de la función es $O(n)$ ya que `om.values()` tiene una complejidad en el peor de los casos $O(n)$ y los dos ciclos realizados tienen en conjunto una complejidad $O(n)$ ya que aunque son un ciclo dentro de otro, solo recorren una vez la lista de los valores del árbol entre `lo` y `hi` con los respectivos artistas de cada evento.

Requerimiento 2.

```
def get_tracks_party(catalog,lo1,hi1,lo2,hi2):  
    energy_tree=catalog['energy_index']  
    lst=om.values(energy_tree,lo1,hi1)  
    energy_dance_list=lt.newList('ARRAY_LIST')  
    for entry in lt.iterator(lst):  
        for track in lt.iterator(m.valueSet(entry['tracks'])):  
            if lo2<=float(track['danceability'])<=hi2:  
                lt.addLast(energy_dance_list,track)  
    return energy_dance_list
```

En el peor de los casos la complejidad de la función es $O(n)$ ya que `om.values()` tiene una complejidad en el peor de los casos $O(n)$. De igual forma en el requerimiento 1, los dos ciclos realizados tienen en conjunto una complejidad $O(n)$ ya que, aunque son un ciclo dentro de otro, solo recorren una vez la lista de los valores del árbol entre `lo` y `hi` con las respectivas canciones. Luego se revisa la danzabilidad para ver si está entre los valores que entran por parámetro, esta operación es $O(1)$.

Requerimiento 3.

```
def get_tracks_study(catalog, lo1, hi1, lo2, hi2):  
    instrumentality_tree=catalog['instrumentality_index']  
    lst=om.values(instrumentality_tree, lo1, hi1)  
    instru_tempo_list=lt.newList('ARRAY_LIST')  
    for entry in lt.iterator(lst):  
        for track in lt.iterator(m.valueSet(entry['tracks'])):  
            if lo2<=float(track['tempo'])<=hi2:  
                lt.addLast(instru_tempo_list, track)  
    return instru_tempo_list
```

En el peor de los casos la complejidad de la función es $O(n)$ ya que `om.values()` tiene una complejidad en el peor de los casos $O(n)$. De igual forma en el requerimiento 2, los dos ciclos realizados tienen en conjunto una complejidad $O(n)$ ya que, aunque son un ciclo dentro de otro, solo recorren una vez la lista de los valores del árbol entre `lo` y `hi` con las respectivas canciones. Luego se revisa el tempo para ver si está entre los valores que entran por parámetro, esta operación es $O(1)$.

Requerimiento 4.

```
def add_genre(catalog, generos, name, lo, hi):  
    catalog['tempo_generos_editable'][name]=(lo, hi)  
    generos.append(name)  
  
def get_events_by_genero(catalog, generos):  
    total=0  
    lista=lt.newList('ARRAY_LIST')  
    for genero in generos:  
        lo=catalog['tempo_generos_editable'][genero][0]  
        hi=catalog['tempo_generos_editable'][genero][1]  
  
        ans_genero=get_events_characteristic(catalog, 'tempo_index', lo, hi), genero, lo, hi  
        lt.addLast(lista, ans_genero)  
        total+=ans_genero[0][0]
```

```
return total,lista
```

La primera función es claramente $O(1)$. Después, como hay muy pocos generos (del orden de 10) el recorrido de generos no crea un $O(n)$. Como la función `get_events_characteristic` tiene complejidad $O(n)$, el requerimiento tendría complejidad $O(10*n)$ (está dentro del ciclo) que es lo mismo que $O(n)$.

Requerimiento 5.

```
def get_vader(catalog, arreglo, total):  
    entry_most_rep = lt.getElement(arreglo, 1)  
    tracks = entry_most_rep[2]  
    tracks = m.valueSet(tracks)  
    lista = lt.newList('ARRAY_LIST')  
    for track in lt.iterator(tracks):  
        hashtags = track['hashtag']  
        suma = 0  
        mean = 0  
        for hashtag in lt.iterator(hashtags):  
            entry = m.get(catalog["values"], hashtag)  
            if entry is not None:  
                sentiments = me.getValue(entry)  
                vader = sentiments["vader_avg"]  
                if vader != "":  
                    vader = float(vader)  
                    suma += vader  
        if lt.size(hashtags) != 0:  
            mean = suma/lt.size(hashtags)  
            lt.addLast(lista, (track["track_id"], lt.size(hashtags), mean))  
    return lista, arreglo, total
```

```
def req5(catalog, lo, hi):
```

```

lst=om.values(catalog['times'],lo,hi)
arreglo=lt.newList('ARRAY_LIST')
total=0
for genero in catalog['tempo_generos']:
    mapa=m.newMap(10,maptype='Probing',loadfactor=0.5)
    entry=[genero,0,mapa]
    lt.addLast(arreglo,entry)
for nodo in lt.iterator(lst):
    for event in lt.iterator(nodo['lstevents']):
        i=1
        total+=1
        for genero in catalog['tempo_generos']:
            lo=catalog['tempo_generos'][genero][0]
            hi=catalog['tempo_generos'][genero][1]
            if lo<=float(event['tempo'])<=hi:
                entry=lt.getElement(arreglo,i)
                entry[1]+=1
                m.put(entry[2],event['track_id'],event)
            i+=1
arreglo = merge.sort(arreglo,comparar_info_req5)
return get_vader(catalog,arreglo,total)

```

La funcion `get_vader` toma el `vader` promedio de las canciones del genero más escuchado. Dentro del primer `for in`, hay un `for in` de `hashtags`, pero este no afecta ya que la cantidad de `hashtags` de cada canción no es del orden de n , donde n es la cantidad de canciones. La cantidad de `hashtags` es tan solo entre 1 y máximo 10 (incluso si fuera 100 no afectaría). Como todas las demás operaciones en el ciclo son $O(1)$, la complejidad de la función $O(n)$. Para la función principal, como explicamos antes, la función `om.values` y el doble recorrido de los nodos, son en realidad uno solo, por lo que hasta aquí llevaría complejidad $O(n)$. A la hora de recorrer los generos, estos son solamente 9 y el `for` está por comodidad, por lo que no aumenta la complejidad. Todas las operaciones acá son $O(1)$, por lo que la complejidad de todos los `for` es en conjunto $O(n)$. La ultima fila ordena el arreglo, que tiene tan solo 9 entradas, por lo

que al ser un ordenamiento tan pequeño, y que no varía con n , es constante $O(1)$. Finalmente el requerimiento tiene en conjunto una complejidad de $O(n)$.