

Carátula para entrega de prácticas

Facultad de Ingeniería

Laboratorio de docencia

Laboratorios de computación salas A y B

Profesor:	Jesus Cruz Navarro
Asignatura:	Programación Orientada a Objetos
Grupo:	01
No de Práctica(s):	03
Integrante(s):	Hernandez Sarabia Jesus Ivan
No. de Equipo de cómputo empleado:	No empleado
No. de Lista o Brigada:	
Semestre:	2022-1
Fecha de entrega:	17 de septiembre de 2021
Observaciones:	
C	ALIFICACIÓN:

Objetivo: El estudiante identificara la estructura de los algoritmos de ordenamiento Counting Sort y Radix Sort

Código fuente:

- 1. Implementar las funciones que orden una lista de números utilizando los siguientes métodos:
 - A. CountingSort(arr) .- Ordena lista de enteros positivos.

```
    CountingSort.py - Practica 3 - Visual Studio Code

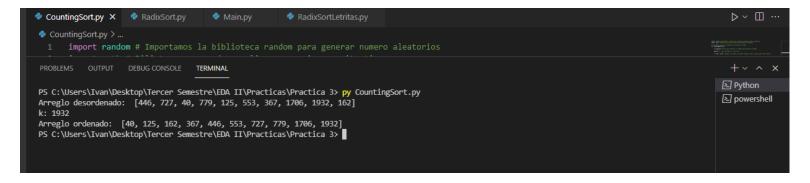
CountingSort.py RadixSort.py
      # Para poder calcular el elemento mas grande del arreglo
      def countingSort(arr):
          k = max(arr) # Sirve para encontrar el elemeto mas grande del arreglo
          print("k:" , k) # Mostramos el valor de k
          C = [\theta] * (k+1) # Creamos un arreglo con tantos elementos como el mayor numero del arreglo k
             valor = arr[i]
          C[0] -= 1
          B = [0]*len(arr)
              posicion = C[valor]
              B[posicion] = valor
      for j in range(n): # Servira para poder llenar el arreglo
          a.append(random.randint(0,2000)) # Guarmamos los numero generados aletoriamente en el arrglo a
      print("Arreglo desordenado: ", a) # Imprimimos el arreglo
      print("Arreglo ordenado: ", countingSort(a)) # Llamamos a la funcion CountingSort para ordenar el arreglo
```

B. RadixSort_numeros(arr) .- Ordena listas de enteros positivos usando counting sort como algoritmo de ordenamiento auxiliar.

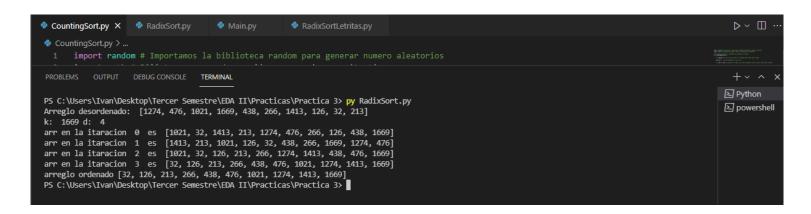
```
RadixSort.py • Main.py
RadixSort.py > ...
     def radixSort(arr): # Funcion RadixSort para ordenar los elementos del arreglo
         d = math.floor(math.log10(k)) + 1 # Opreacion aritmetica
         print("k: ", k, "d: ", d)
         for i in range(d):
              arr = rSort(arr, 10, i)
             print("arr en la itaracion ", i," es ", arr)
      def rSort(arr, b, i):
         k = b - 1
          for j in range(len(arr)): # For que se ejetara segun el tamaño del arreglo
              digit = math.floor(valor/math.pow(b ,i)) % b # Opreacion aritmetica para calcular al numero mayor del arreglo
             C[digit] += 1
         C[0] -= 1
          for j in range(1, len(C)):
             C[j] = C[j] + C[j-1]
         B = [0] * (len(arr))
          for j in range(len(arr)-1, -1, -1): \# For para hacer la regresion al reves
             valor = arr[j]
              digit = math.floor(valor/math.pow(b ,i)) % b # Opreacion aritmetica
              posicion = C[digit]
             B[posicion] = valor
              C[digit] -= 1
```

Ejecución de los programas.

Para countingSort tenemos:



Para radixSort tenemos:



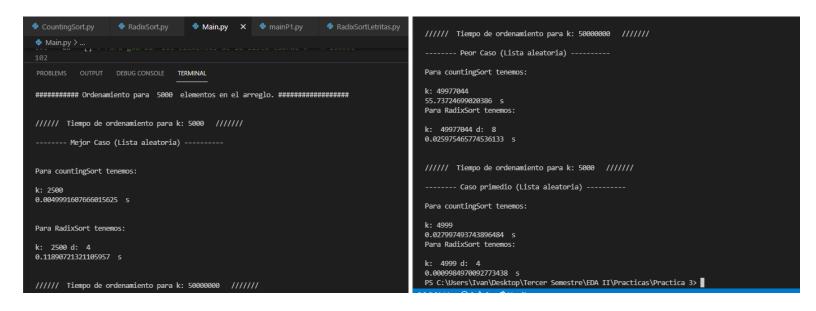
2. Desarrolle un programa que ejecute de cada uno de los algoritmos implementados en el punto 1, y obtenga los tiempos de ejecución de cada una de las ejecuciones. Debe imprimir, el tiempo de ejecución para cada ejecución y el valor de k (para CountingSort). No es necesario imprimir en consola las listas.

```
Mainpy → Ma
```

```
CountingSort.py
                RadixSort.pv
                               Main.py • mainP1.py
                                                         RadixSortLetritas.py
Main.py > ...
     print("Para countingSort tenemos: \n")
     for i in range(n): # El ciclo se ejecurara tantas veces como elementos tengamos en la lista
        aa.append(random.randint(0, n//2)) # Codigo para generar numeros aleatorios del 0 a 10
     a1 = aa[:] # Copiamos la lista generada para asignarlo a cada algoritmo creado
     a2 = aa[:]
     inicio = time.time()
     mejorCounting = countingSort(a1)
     fin = time.time()
     tiempoFinal = fin - inicio
 86
     print(tiempoFinal, " s")
     print("Para RadixSort tenemos: \n")
     inicio = time.time()
     meiorRadix = radixSort(a2)
     fin = time.time()
     tiempoFinal = fin - inicio
     print(tiempoFinal, " s")
      print("\n\n'//// \  \  \, Tiempo\ de\ ordenamiento\ para\ k:",\ n*10900,\ "\ /////\n")\ \#\  \, Mostramos\ cuantos\ elementos\ contendra\ la\ lista
     print("------ Peor Caso (Lista aleatoria) -----\n")
         ab.append(random.randint(0, n*10000))
     a4 = ab[:]
     print("Para countingSort tenemos: \n")
     inicio = time.time()
     peorCounting = countingSort(a3)
     fin = time.time()
     tiempoFinal = fin
                      inicio
```

```
RadixSort.py Main.py mainP1.py RadixSortLetritas.py
Main.py > ...
      a4 = ab[:]
      print("Para countingSort tenemos: \n")
      inicio = time.time()
      peorCounting = countingSort(a3)
      fin = time.time()
      tiempoFinal = fin - inicio
      print(tiempoFinal, " s")
      inicio = time.time()
      mejorRadix = radixSort(a4)
      fin = time.time()
      tiempoFinal = fin - inicio
      print(tiempoFinal, " s")
      print("\n\n//// Tiempo de ordenamiento para k:", n, " /////\n") # Mostramos cuantos elementos contendra la lista <math>print("----- Caso primedio (Lista aleatoria) ------\n")
         ac.append(random.randint(0, n))
      print("Para countingSort tenemos: \n")
      inicio = time.time()
      promedCounting = countingSort(a5)
      fin = time.time()
      tiempoFinal = fin - inicio
print(tiempoFinal, " s")
      print("Para RadixSort tenemos: \n")
      inicio = time.time()
      mejorRadix = radixSort(a6)
      fin = time.time()
      tiempoFinal = fin - inicio
      print(tiempoFinal, " s")
```

Ejecución del programa:



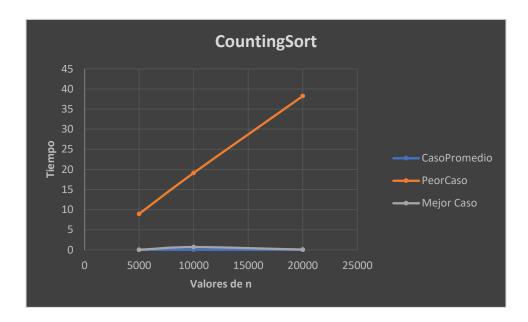
3. Pruebe el programa del punto 2 con listas de enteros para $n=5000,\,10000,\,y\,20000$ datos, para el peor caso (e.j. k=n*10000), mejor caso (k<< n) y caso promedio ($k\approx n$). Dado que los tiempos pueden variar, ejecute la prueba 3 veces y obtenga el promedio de los tiempos.

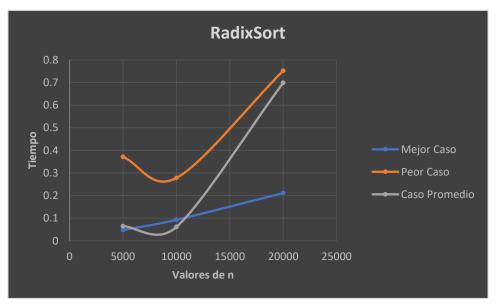
	Valores obtenidos		
:)	Mejor caso		
	CountingSort	RadixSort	
5000	0.003000975	0.038002729	
	0.00563463	0.057373727	
	0.00756536	0.0476786	
Promedio	0.005400322	0.047685019	
10000	0.003001451	0.071847439	
	0.004865351	0.093647378	
	0.004758347	0.113547344	
Promedio	0.004208383	0.093014053	
20000	0.009000301	0.187015057	
	0.012535343	0.253453151	
	0.009234234	0.193535506	
Promedio	0.010256626	0.211334571	

	Valores obtenidos		
:)	Caso promedio		
	CountingSort	RadixSort	
5000	0.002999783	0.040003538	
	0.004525252	0.056783538	
	0.009568378	0.098364235	
Promedio	0.005697804	0.065050437	
10000	0.005001068	0.075998068	
	0.007574681	0.01253942	
	2.009837459	0.0952526	
Promedio	0.674137736	0.061263362	
20000	0.01600194	0.455036402	
	0.093424235	0.986785504	
	0.05454356	0.654645504	
Promedio	0.054656578	0.69882247	

	Valores obtenidos		
:)	Peor caso		
	CountingSort	RadixSort	
5000	8.797364391	0.081006765	
	9.47668314	0.105352101	
	8.539564831	0.926406765	
Promedio	8.937870788	0.370921877	
10000	18.93338108	0.210014343	
	19.82856491	0.349545454	
	18.57395739	0.274729798	
Promedio	19.11196779	0.278096532	
20000	36.39952445	0.364031076	
	37.83685763	0.757833108	
	40.46283645	1.134243108	
Promedio	38.23307284	0.752035764	

4. Grafique (graficas de líneas, no barras), para cada algoritmo los tiempos de ejecución promedio (n vs t) obtenidos en el punto 3 comparando cada uno de los casos. Es decir, deben ser 3 gráficas en total, una para cada algoritmo y en cada una deben venir las gráficas de los 3 casos para poder compararlos.





- 5. Conteste las siguientes preguntas:
- a. ¿Por qué el último for de CountingSort se debe realizar de atrás para adelante?

R: El ultimo For de CountingSort se realiza de atrás para adelante debido a que la forma en la que trabaja CountingSort que consiste en, que este encuentra el elemento más grande del arreglo, y por ende coloca este al final de dicho arreglo por la misma razón, entonces se itera de atrás hacia adelante debido a que como el ultimo elemento del arreglo ya esta ordenado debe ordenar los elemento de mayor a menor iniciando de atrás hacia adelante, por eso este ciclo se itera de dicha manera.

2. Desarrolle un programa que ejecute de cada uno de los algoritmos implementados en el punto 1, y obtenga los tiempos de ejecución de cada una de las ejecuciones. Debe imprimir, el tiempo de ejecución para cada ejecución y el valor de k (para CountingSort). No es necesario imprimir en consola las listas.

Programa 2:

1. Desarrolle un programa que ordene cadenas de longitud variable modificando el algoritmo de RadixSort visto en clase. Debe utilizar el orden lexicográfico, es decir, alfabéticamente donde el carácter más significativo es el primero, luego el segundo y así sucesivamente.

TIPS:

- a) Use el código ascii de los caracteres como índice para el arreglo auxiliar C. Para esto puede usar la función ord() de Python.
- b) Use un arreglo C de tamaño 255 para los 255 caracteres ASCII.
- c) Al obtener un carácter de la cadena, verifique si existe el índice comparando la longitud de la cadena. Si no existe carácter en la posición i, puede utilizar un carácter de espacio. A diferencia de la versión numérica, los ceros irían del lado izquierdo si no existen más caracteres. Ej:2 / 3

En la versión numérica => 001; En la versión con cadenas "Juan" (espacios del lado derecho)

2. Pruebe el programa con una lista de 10 palabras

```
RadixSortLetritas.py > ...
     def RadixSortLetritas( arr ):
         arrCadena = max(arr, key=len) # Obtenemos el String mas largo del arreglo y le asignamos k
         d = len(arrCadena) # Obtenemos la longuitud de la cadena k y la igualamos a d
         for i in range( len(arr) ): # Iteramos tantas veces como elementos tenemos en el arreglo
              while len(arr[i]) < d:
                 arr[i] = arr[i] + "
         for i in range( d-1,-1,-1 ): # Sirve para iterar el for de atras hacia adelante tantas veces como es el valor de d
             arr = rSort( arr, len(arr), i )
         contadorIndice = 0 # Servira para contar los indices de la lista
         for cadena in arr:
             i=len(cadena) - 1
                 if cadena[i] == ' ': # Si encontramos espacios en la cadena
                     contEspacios += 1
             if contEspacios >= 1: # Sirve para comparar si el contador de espacios contiene elementos
                 aux = cadena[ : - 1 * contEspacios]
                  arr[contadorIndice] = aux
              contadorIndice += 1 # Le sumamos uno al contador para que vaya iterando cada indice de la lista
         return arr
```

```
a = ["Scarlett Johansson", "Chris Hemsworth", "Chris Evans", "Robert Downey Jr", "Mark Ruffalo", "Jeremy Renner", "Brie Larson",

"Paul Rudd", "Karen Gillan", "Don Cheadle", "Tom Holland", "Elizabeth Olsen"]

print()

print("\t/////// RadixSort para ordenar Strings /////////)

print("\nArreglo Desordenado:\n", a) # Mostramos el arreglo desordenado

# Llamamos a la funcion radixSortLetritas para odernar el arreglo

print("\nArreglo Ordenado:\n", RadixSortLetritas(a)) # Mostramos la lista ordenada
```

Ejecución del programa:

```
PS C:\Users\Ivan\Desktop\Tercer Semestre\EDA II\Practicas\Practica 3> py RadixSortLetritas.py

//////// RadixSort para ordenar Strings ////////

Arreglo Desordenado:
['Scarlett Johansson', 'Chris Hemsworth', 'Chris Evans', 'Robert Downey Jr', 'Mark Ruffalo', 'Jeremy Renner', 'Brie Larson', 'Paul Rudd', 'Karen Gillan', 'Don Cheadle', 'Tom Holland', 'Elizabeth Olsen']

Arreglo Ordenado:
['Brie Larson', 'Chris Evans', 'Chris Hemsworth', 'Don Cheadle', 'Elizabeth Olsen', 'Jeremy Renner', 'Karen Gillan', 'Mark Ruffalo', 'Paul Rudd', 'Robert Downey Jr', 'Scarlett Johansson', 'Tom Holland']

PS C:\Users\Ivan\Desktop\Tercer Semestre\EDA II\Practicas\Practica 3>
```

Conclusiones:

Hernández Sarabia Jesús Ivan: Una vez finalizados los ejercicios de la practica de laboratorio podemos concluir que RadixSort es un algoritmo de ordenamiento más eficiente que CountingSort, esto lo podemos ver reflejado en las graficas o tablas donde recabamos los datos de cuanto se tarda en ejecutar para los tres tipos de casos que tenemos, es debido a que radixSort a comparación de countingSort realiza nada más las comparaciones con las unidades, decenas, centenas, milésimas, etc., para ordenar los elementos de los arreglos que generamos, a diferencia de CountingSort que genera más elementos en arreglos para ordenar los elementos del arreglo original por lo que esto le lleva más tiempo poder ordenar los números dados en el arreglo original.