

Sharis Barrios García Leonel Contreras Quirós Allan Paniagua Enríquez

Hoja de Trabajo 3

Enlace de repositorio de Git: https://github.com/sharlisbg/HDT-3

En este enlace se deja evidencia de todo el desarrollo realizado.

PROFILER UTILIZADO

Para VS Code se instaló GraalVM que permite una integración con VisualVM, el cual es el profiler a utilizar para conocer el rendimiento en tiempo de nuestros algoritmos de ordenamiento. Además, este profiler es la herramienta de solución de problemas y monitoreo de Java (y políglota) todo en uno.

Fuentes:

- https://marketplace.visualstudio.com/items?itemName=oracle-labs-graalvm.graalvm
- https://www.graalvm.org/dev/tools/vscode/graalvm-extension/visualvm-integration/

Paso a Paso de Instalación para uso:

1. Instalación de GraalVM en VS Code:



2. Instalación de VisualVM: Primeramente, se descarga el programa en la computadora y luego se configura en VS Code, en la parte de Paleta de Comandos, el siguiente entorno:

```
>visualvm

GraalVM: Focus on VisualVM View

VisualVM: Open Process In VisualVM

VisualVM: Start CPU sampling

VisualVM: Start flight recording

VisualVM: Start memory sampling

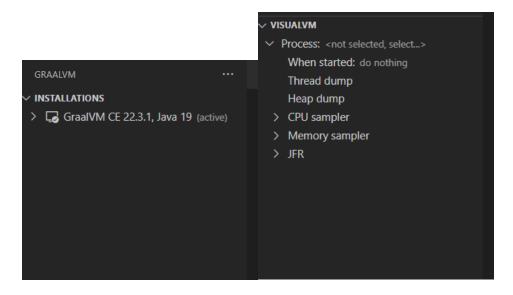
VisualVM: Start VisualVM

VisualVM: Take heap dump

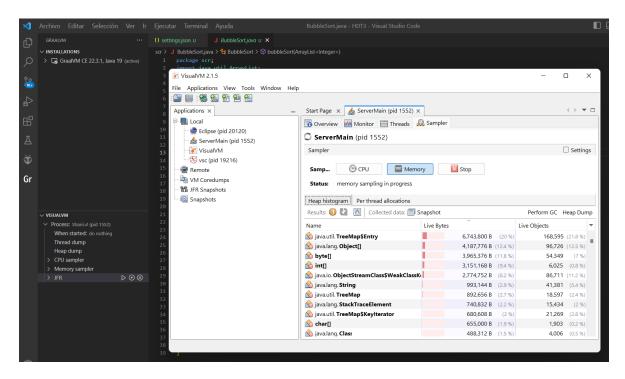
VisualVM: Take thread dump
```



3. Posteriormente se configuran los elementos expuestos y ya aparecen las siguientes opciones:



4. Luego podemos darle Play a JFR y ya estaremos utilizando el profiler para conocer en tiempo real la ejecución de nuestros algoritmos.





RESULTADOS - COMPARACIÓN

Los algoritmos de ordenamiento utilizados fueron los siguientes:

- Gnome sort: https://www.geeksforgeeks.org/java-program-for-gnome-sort/
- Merge sort- Fuente: https://www.baeldung.com/java-merge-sort#:":text=Merge%20sort%20is%20a%20%E2%80%9Cdivide,final%20solution%20to%20the%20problem.
- Quick sort: Ejercicio creado en clase.
- Selection Sort: Desarrollado por el equipo.
- Bubble Sort: Desarrollado por el equipo.

Este último algoritmo de ordenamiento fue el elegido en el grupo para ser trabajado.

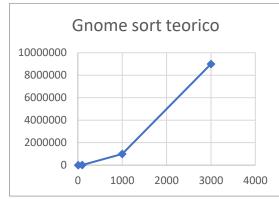
El ejercicio constará en realizar 4 sets de corridas para ordenar, 10, 100, 1000 y 3000 números generados de manera aleatoria. A continuación, se detallan los datos obtenidos y las evidencias de los casos:

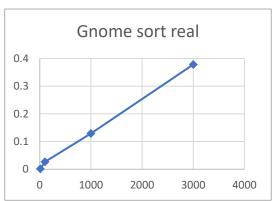
Prueba	Cantidad de datos	Teórico	Real
	10	100	0.0015
Gnome sort O(n²)	100	10,000	0.027
	1000	1,000,000	0.129
	3000	9,000,000	0.378
	10	10	0.078
Merge sort	100	200	0.362
O(n log n)	1000	3,000	1.17
	3000	10,431	3.32
	10	10	0.073
Quick sort	100	200	1.53
O(n log n)	1000	3,000	8.34
	3000	10,431	19.5
	10	10	0.052
Selection sort	100	100	0.502
O(n)	1000	1,000	13.1
	3000	3,000	27.9
	10	100	0.204
Bubble sort	100	10,000	0.739
$O(n^2)$	1000	1,000,000	23.4
	3000	9,000,000	98.9

Las gráficas que evidencian los tiempos de corrida teóricos vs teóricos de los algoritmos según las diversas escalas son los siguientes

٠



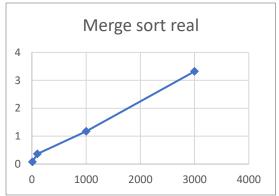




1.

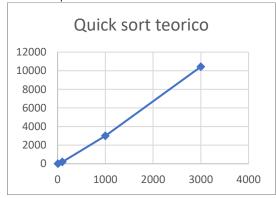
a. Se puede observar en ambas graficas como a medida que los datos aumentan el tiempo aumenta con ellos. Como se puede observar los comportamientos difieren de los 1000 hacia abajo.

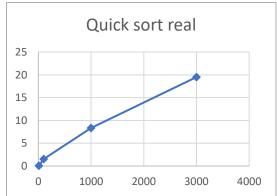




2.

a. En estas graficas podemos observar que los comportamientos difieren un del otro, ya que el aumento de los tiempos respecto a los datos en el teórico es mas abrupto que en el real.

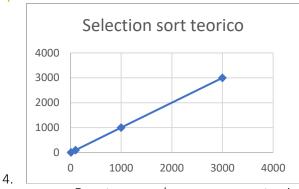


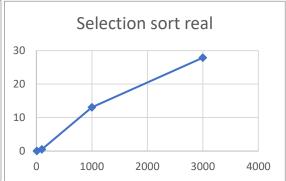


3.

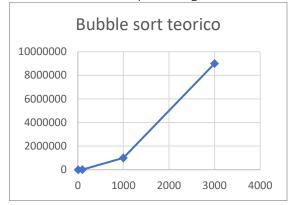
. En esta grafica cambia completamente el comportamiento de las graficas ya que en el teórico se ve un comportamiento más lineal, pudiendo tomar como una ligera curva a una grafica exponencial mientras en el real se va a semejando a una grafica logarítmica.

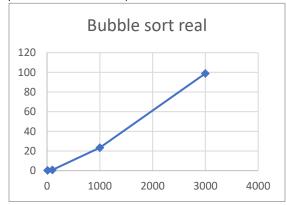






a. En esta se puede ver un comportamiento similar a la gráfica de quick sort, con el distintivo de que en la grafica de los tiempos teóricos es completamente lineal.

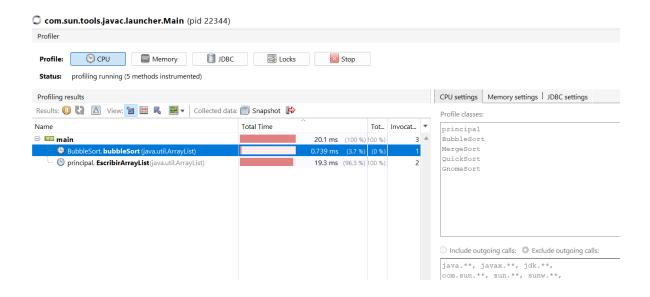




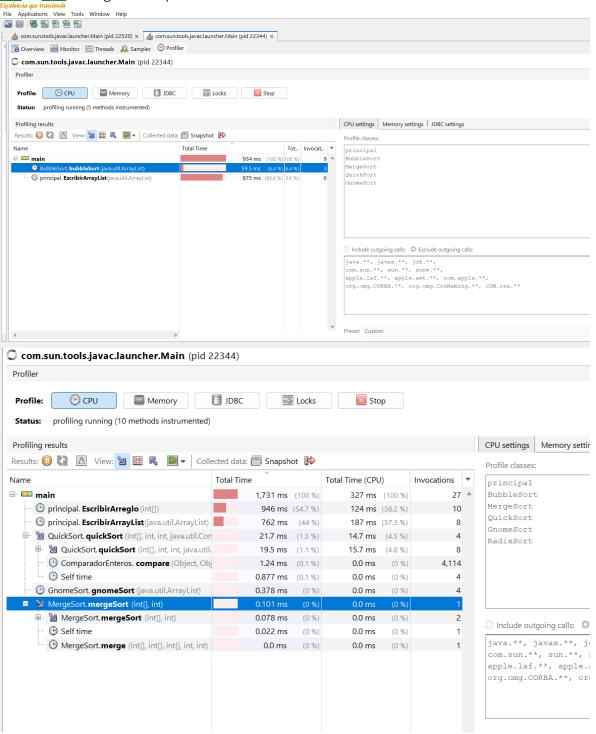
a. En estas graficas se puede observar que se tiene una tendencia a un tipo de grafica exponencial, siendo de mayor crecimiento, respecto datos-tiempo, la gráfica teórica a diferencia de la grafica real ya que en esta segunda se puede observar un crecimiento más lento del tiempo de ordenamiento.

Evidencias:

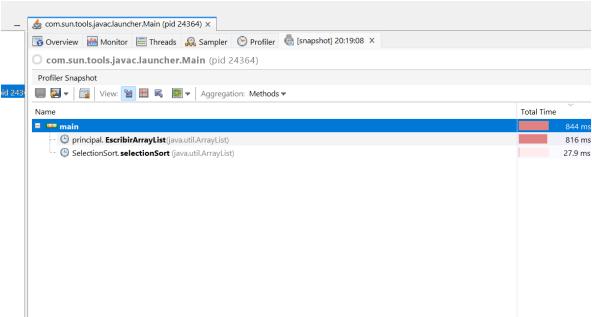
5.











PRUEBAS UNITARIAS

Se ejecutaron las siguientes pruebas unitarias para evidenciare que los algoritmos de ordenamiento tienen un correcto funcionamiento.

```
| Volument | Volument
```



```
J test.java м Х J RadixSort.java
                                                       scr > J test.java > ...
public void Bubblelest(){
   ArrayList<\Integer> actual = new ArrayList<>(Arrays.asList(...a: 5, 1, 6, 2, 3, 4));
   int[] expected1 = { 1, 2, 3, 4, 5, 6 };
   BubbleSort.bubbleSort(actual);
   Integer a[] = actual.toArray(new Integer[actual.size()]);

    ★ test 42ms
    ★ MergeTest() 9.0ms
    ★ BubbleTest() 4.0ms
    ★ GromeTest() 10ms

                                                                              assertArrayEquals2(expected1, a);
       O 分 RadixTest() 10ms ▷ ♣> 宀
                                                                        private void assertArrayEquals2(int[] expected1, Integer[] a) {
                                                                        @Test
                                                                        public void GnomeTest(){
                                                                             int[] actual = { 5, 1, 6, 2, 3, 4 };
int[] expected = { 1, 2, 3, 4, 5, 6 };
GnomeSort.gnomeSort(actual, actual.length);
                                                                              assertArrayEquals(expected, actual);
                                                                          int[] actual = { 5, 1, 6, 2, 3, 4 };
int[] expected = { 1, 2, 3, 4, 5, 6 };
QuickSort.quickSort(actual, inf: 0, actual.length -1, new ComparadorEnteros<Integer>());
                                                                               assertArrayEquals(expected, actual);
                                                                        public void RadixTest(){
                                                                           int[] actual = { 5, 1, 6, 2, 3, 4 };
int[] expected = { 1, 2, 3, 4, 5, 6 };
RadixSort.radixSort(actual);
                                                                              assertArrayEquals(expected, actual);
```

VIDEO EXPLICATIVO DE MÉTODO UTILIZADO

Enlace del video de utilización del funcionamiento del algoritmo de elección Bubble Sort y Selection Sort.

Enlace: https://youtu.be/O3QIFSg8j9Q