

Tarea Practica 1 Iker Núñez UO306425

2)Toma de tiempos de ejecución

Como currentTimeMillis() devuelve un entero de 64 bits (long) que es el milisegundo en el que vive el ordenador actualmente. Luego, si quieras medir un tiempo de ejecución, no tienes que hacer más que llamar al método antes y después de ejecutarlo y restar después – antes.

La cuenta a cero se puso hace más de 50 años.

¿Cuántos años más podremos seguir utilizando este procedimiento para medir tiempos?

Bueno: como devuelve un entero de 64 bits, podremos representar 2^{64} números, que son 18,446,744,073,709,551,616 números. Ahora, podemos ejecutar Vector2.java para algún n grande. Yo en mi caso escogí n = 100000000 y me salió t1 = 1770276323069.

Ahora podemos restar t1 – 2^{64} y nos saldrá el número de años, pero le tendremos que restar 56 años, porque la cuenta a cero se puso hace 56 años.

Para no poner resultados diferentes a los obtenidos en clase, pongo el numero de años que nos salieron en clase, pero no me acuerdo del n que utilizamos:

5.8 * 10^8 – 56 años.

¿Por qué a veces los tiempos de ejecución salen cero?

Esto puede ser por varias razones. Si estamos ejecutando Java con optimización, puede ser porque el compilador JIT se salta algunas instrucciones y recupera algunos resultados de ejecuciones anteriores, luego tarda menos.

En nuestro caso, estamos ejecutando Java sin optimización. La respuesta es que a veces, al ejecutar un programa en Java, el recolector de basura se ejecuta. Esto hace que se pausen todos los procesos, y por esta razón, los tiempos de ejecución salen cero.

¿A partir de que n se empiezan a obtener tiempos fiables?

Los tiempos de ejecución a veces pueden ser menores que 50 ms dependiendo del n que le pases. Estos tiempos serán descartados por falta de fiabilidad.

En el caso del programa Vector2.java, se empiezan a obtener tiempos fiables a partir de: 5.500.000 en mi caso desde el ordenador de casa, para el que se obtiene un tiempo de 51ms

```
PS C:\Users\IkerNuevo\Desktop\alg_Nu-ezMeanaIkerU0306425\p11> java -Xint p11.Vector2 100000000
t1=1770276323069 *** t2=1770276324017
n= 100000000 Tiempo metodo suma = 948
Resultado de la suma de elementos = 287119
PS C:\Users\IkerNuevo\Desktop\alg_Nu-ezMeanaIkerU0306425\p11> java -Xint p11.Vector2 1500000
t1=1770276850789 *** t2=1770276850803
n= 1500000 Tiempo metodo suma = 14
Resultado de la suma de elementos = 41180
PS C:\Users\IkerNuevo\Desktop\alg_Nu-ezMeanaIkerU0306425\p11> java -Xint p11.Vector2 1990000
t1=1770276869496 *** t2=1770276869513
n= 1990000 Tiempo metodo suma = 17
Resultado de la suma de elementos = -35769
PS C:\Users\IkerNuevo\Desktop\alg_Nu-ezMeanaIkerU0306425\p11> java -Xint p11.Vector2 10000000
t1=1770276879483 *** t2=1770276879578
n= 10000000 Tiempo metodo suma = 95
Resultado de la suma de elementos = -40015
PS C:\Users\IkerNuevo\Desktop\alg_Nu-ezMeanaIkerU0306425\p11> java -Xint p11.Vector2 7000000
t1=1770276903111 *** t2=1770276903176
n= 7000000 Tiempo metodo suma = 65
Resultado de la suma de elementos = -140129
PS C:\Users\IkerNuevo\Desktop\alg_Nu-ezMeanaIkerU0306425\p11> java -Xint p11.Vector2 5000000
t1=1770276912580 *** t2=1770276912627
n= 5000000 Tiempo metodo suma = 47
Resultado de la suma de elementos = 104830
PS C:\Users\IkerNuevo\Desktop\alg_Nu-ezMeanaIkerU0306425\p11> java -Xint p11.Vector2 5500000
t1=1770276920012 *** t2=1770276920063
n= 5500000 Tiempo metodo suma = 51
Resultado de la suma de elementos = 497
PS C:\Users\IkerNuevo\Desktop\alg_Nu-ezMeanaIkerU0306425\p11> |
```

Adjunto una tabla con los tiempos para distintos n hecha en clase:

Vector 2						
n	100000	10000000	50000000	100000000	500000000	
t(ms)	5	47	239	481	2412	

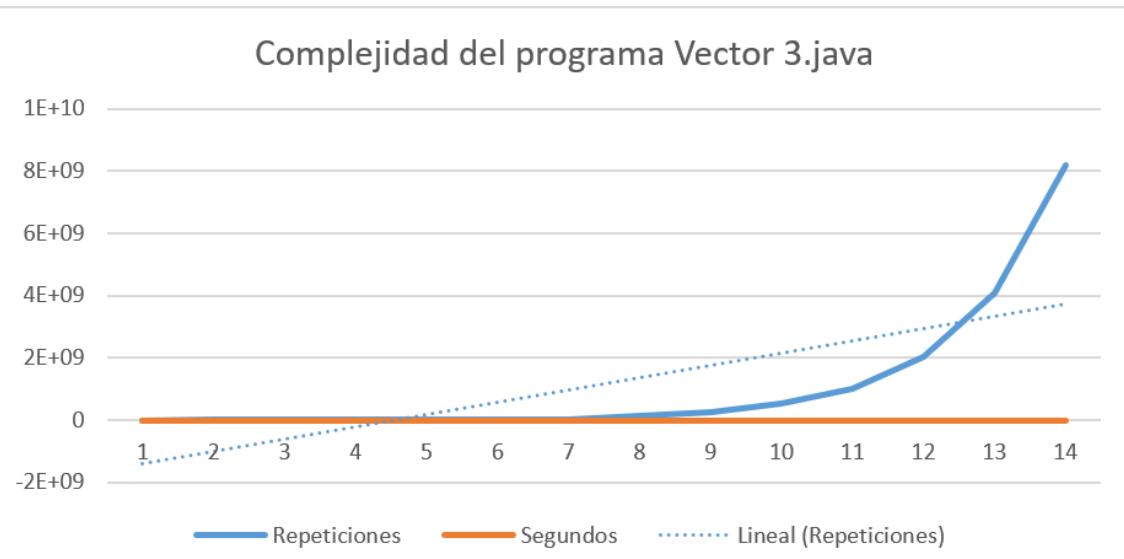
3) Crecimiento del tamaño del problema

A continuación, se adjunta una tabla con los tiempos de ejecución para distintos n SIN OPTIMIZACION como las ejecuciones anteriores:

Vector 3		100000	100000000	500000000	1000000000	5000000000
n	t(ms)	n tTiempo				
		10000 0	10000 0	10000 1	10000 0	10000 0
		20000 0	20000 0	20000 0	20000 0	20000 0
		40000 1	40000 0	40000 0	40000 0	40000 0
		80000 0	80000 0	80000 0	80000 1	80000 0
		160000 0	160000 1	160000 2	160000 2	160000 2
		320000 1	320000 2	320000 3	320000 2	320000 2
		640000 3	640000 4	640000 5	640000 6	640000 5
		1280000 6	1280000 6	1280000 18	1280000 12	1280000 11
		2560000 12	2560000 13	2560000 24	2560000 26	2560000 25
		5120000 24	5120000 27	5120000 47	5120000 63	5120000 56
		10240000 49	10240000 50	10240000 101	10240000 99	10240000 93
		20480000 98	20480000 99	20480000 210	20480000 182	20480000 190
		40960000 197	40960000 209	40960000 387	40960000 389	40960000 402
		81920000 393	81920000 408	81920000 771	81920000 748	81920000 763

Si cogemos los tiempos de una columna, los sacamos a una tabla y representamos la grafica en una tabla, podemos ver la complejidad del algoritmo de forma gráfica. Realizandolo para n = 100000 por ejemplo:

Segundos	Repeticiones
0	10000
0	20000
1	40000
0	80000
0	160000
1	320000
3	640000
6	128000000
12	256000000
24	512000000
49	1024000000
98	2048000000
197	4096000000
393	8192000000



Como vemos, los tiempos que salen son solo los que se tardó en realizar el algoritmo suma, que tiene complejidad $O(n)$:

```
public static void main (String arg [] )
{
    long t1,t2;

    System.out.println (x: "n    tTiempo");
    for ( int n=10000; n<= 81920000; n*=2) // n se va incrementando (*2)
    {
        System.out.print (n+"\t");
        v = new int [n] ;
        Vector1.rellena (v);

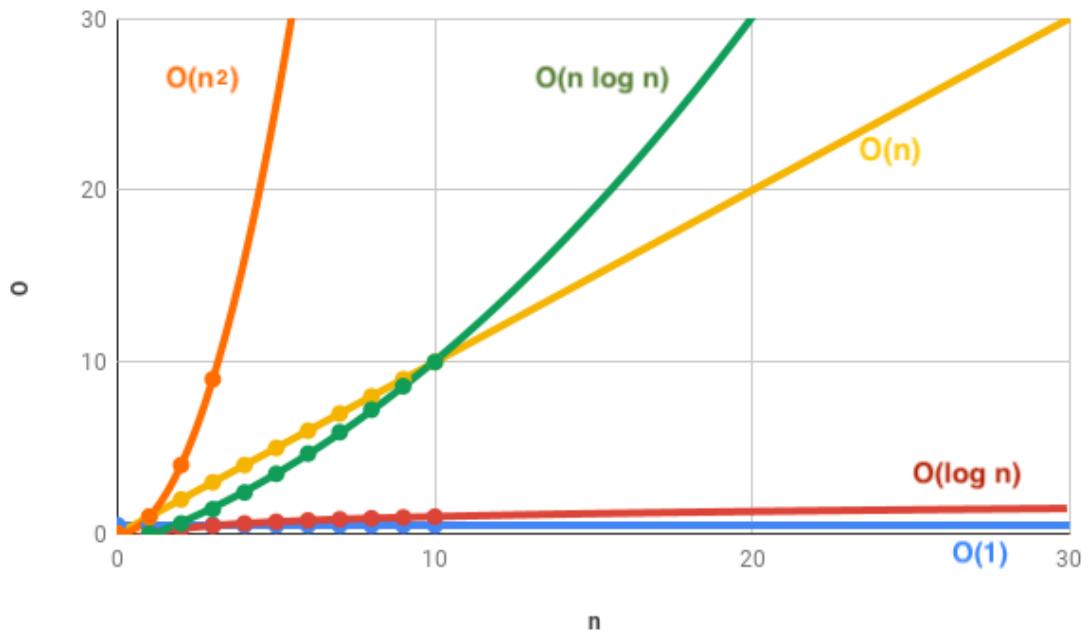
        // Medida del tiempo de la operacion suma()
        t1=System.currentTimeMillis();
        int s=Vector1.suma (v);
        t2=System.currentTimeMillis();
        System.out.println ((t2-t1)+"\t");

    } // fin de for de n del problema

    System.out.println(x: "\nFin de la medición de tiempos *****");
}
```

Luego, si nos fijamos en la línea de tendencia que sale en la gráfica anterior, vemos que la tendencia es lineal. Luego, los resultados pueden ser coherentes con la complejidad del algoritmo:

```
/* Este metodo suma los elementos de un vector y devuelve el resultado
*/
public static int suma (int[]a)
{
    int s=0;
    int n= a.length;
    for (int i=0;i<n;i++) s=s+a[i];
    return s;
} // fin de suma
```



La inclinación en nuestra gráfica es menos notable, pero es por los valores escogidos y la escala.

4) Toma de tiempos pequeños

Ejecuciones de Vector4.java:

	1	10	100	1000	100000	10000000
n	Tiempo	n	Tiempo	n	Tiempo	n
10000	0	10000	1	10000	14	10000000
20000	0	20000	1	20000	17	
40000	1	40000	6	40000	38	
80000	1	80000	9	80000	73	
160000	2	160000	18	160000	147	
320000	3	320000	28	320000	323	
640000	6	640000	72	640000	670	
1280000	12	1280000	127	1280000	1288	
2560000	27	2560000	283	2560000	4479	
5120000	52	5120000	508	5120000	6985	
10240000	159	10240000	1029	10240000	18683	
20480000	271	20480000	1992	20480000	24693	
40960000	462	40960000	3980	40960000	42466	
81920000	1474	81920000	8163	81920000	142541	
				81920000	548334	
						repeticiones = 100000
						n
						Tiempo
				100000		
					100000	
						10000000

En mi caso, para $n = 100000$ y $n = 10000000$ corté la ejecución para los últimos números ya que tardaban más de 7h en hacer 2 iteraciones. Sin embargo, si miramos la tabla, podemos ver que para $n = 100000$ frente a $n = 1000$ se multiplican x50 e incluso por más de 60 para algún caso los tiempos:

$$13674182 / 269438 = 50,75$$

$$6841835 / 101812 = 67,20$$

Para $n = 1000000$ frente a $n = 100000$ pasa algo similar:

$$25527904 / 835628 = 30,55$$

Pero en menor proporción en este caso.

Las ejecuciones de este programa fueron cortadas al llegar a n altos debido al gran tiempo que tardaron en resolverse, el cual se puede ver en las capturas.

¿Qué pasaría si multiplicamos el tamaño del problema por 2?

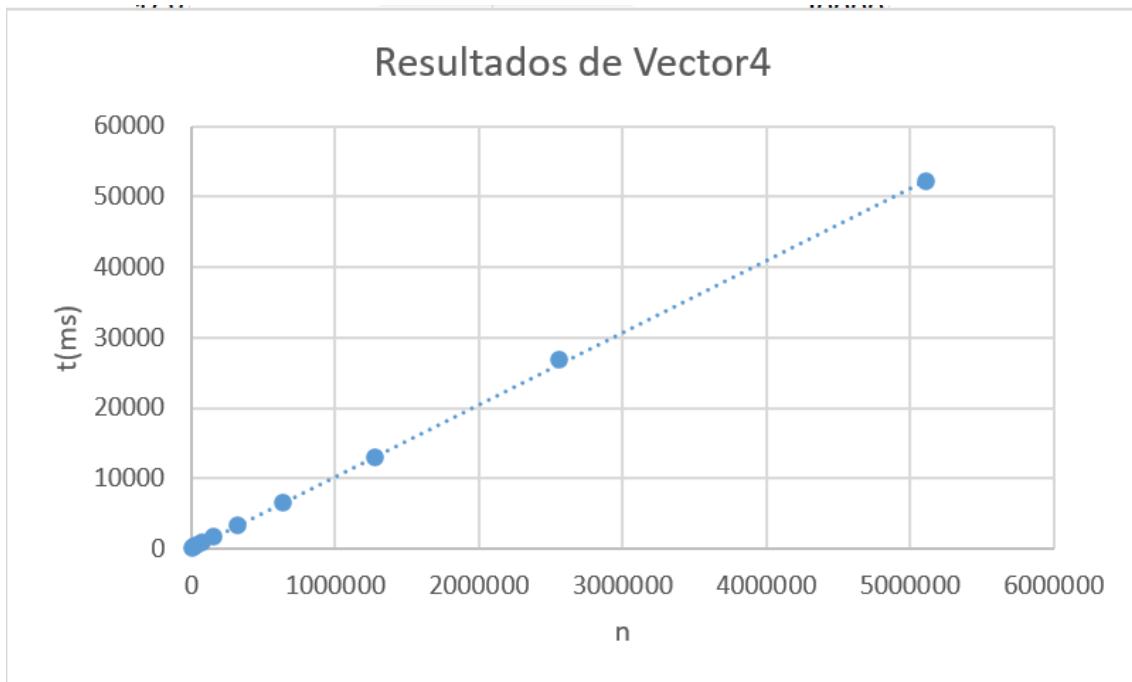
De acuerdo con la formula vista en la teoría, sabemos que si para un algoritmo de complejidad $O(1)$ (lo que sea) y para $n_1 = x$ tarda un tiempo $t_1 = y$ segundos, entonces, si aumentamos el tamaño del problema en k , entonces $t_2 = k * t_1$.

¿Qué pasa si en vez de por 2 multiplicamos por otra constante (por ejemplo, probar con $k = 3$ y $k = 4$)?

Pasaría lo mismo que el caso anterior donde $k = 2$, esta vez para $k = 3$ y $k = 4$.

¿Son los tiempos obtenidos razonables con la complejidad lineal del algoritmo?

Para comprobar esto, podemos representar los tiempos obtenidos en una gráfica y ver como sale la recta. En este caso, cojo, por ejemplo, los tiempos obtenidos para $n = 1000$:



Vemos que para todos los puntos, sale la tendencia esperada por su complejidad ($O(n)$).

En la siguiente parte, se pide elaborar 3 programas mas para medir los tiempos de otros algoritmos. Tras obtener los tiempos, se piden elaborar algunas tablas.

En todos los casos, pongo $n = 1000$ por ejemplo:

n	TiempoSuma	TiempoMaximo
10000	103	96
20000	191	168
40000	461	341
80000	848	682
160000	1687	1384
320000	3281	2712
640000	6469	5357
1280000	12958	10843
2560000	26837	21626
5120000	52009	43836
10240000	101812	88097
20480000	269438	18141411
40960000	348076	504529
81920000	548334	1600746

Para estas dos ejecuciones, use n = 10 ya que Vector6 tardaba mucho en ejecutarse:

n	TiempoCocidencias1	TiempoCocidencias2
10000	8359	2
20000	41484	4
40000	136952	5
80000	757538	12
160000	4411314	20
320000	17320862	39
640000	120958434	77
1280000 fdt		164
2560000 fdt		339
5120000 fdt		660
10240000 fdt		1321
20480000 fdt		2708
40960000 fdt		5273
81920000 fdt		10829

¿Los resultados son coherentes con las complejidades de los algoritmos?

Primero, hemos de mirar cuales son las complejidades:

Vector 4 -> algoritmo de suma -> $O(n)$

Vector 5 -> algoritmo de máximo -> $O(n)$

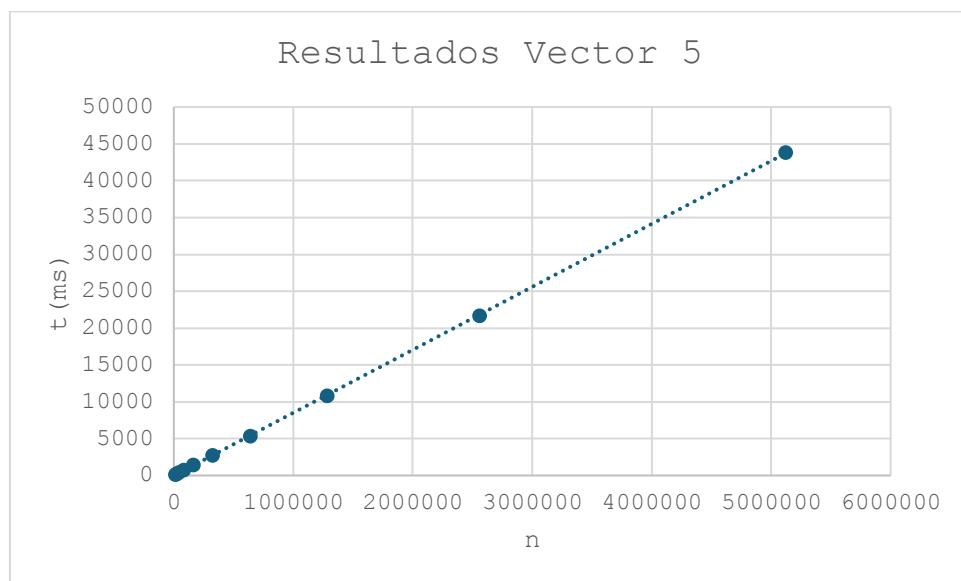
Vector 6 -> algoritmo coincidencias 1 -> $O(n^2)$

Vector 7 -> algoritmo coincidencias 2 -> $O(n)$

Los resultados del vector 4 ya vimos antes que si eran coherentes, como cogí los mismos resultados no volveré sobre estos.

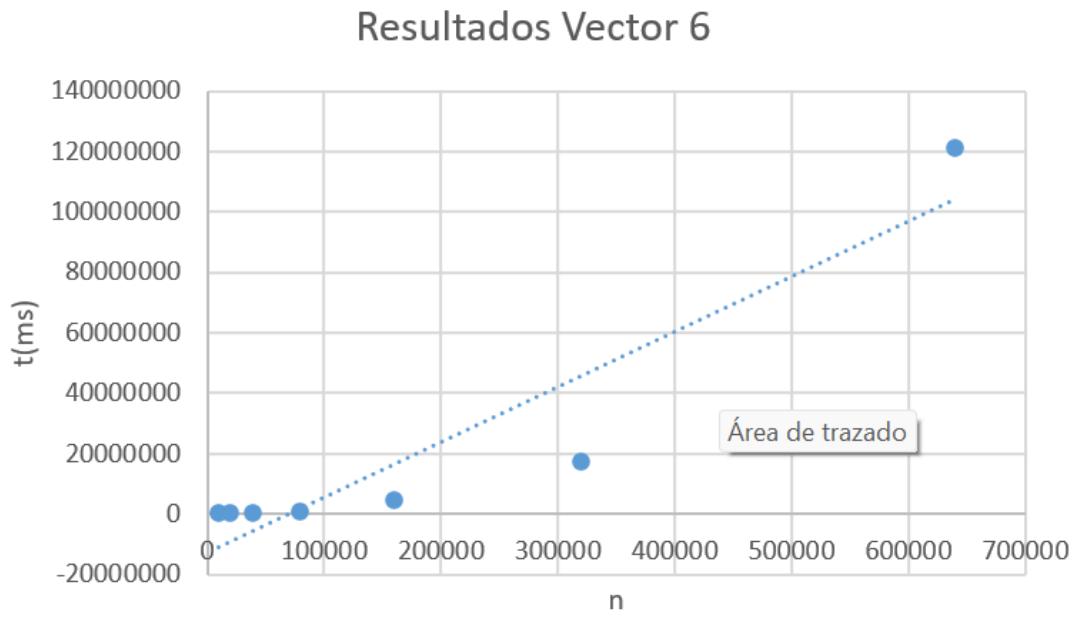
Para los resultados de Vector5:

En la siguiente gráfica, podemos ver los resultados visualmente:



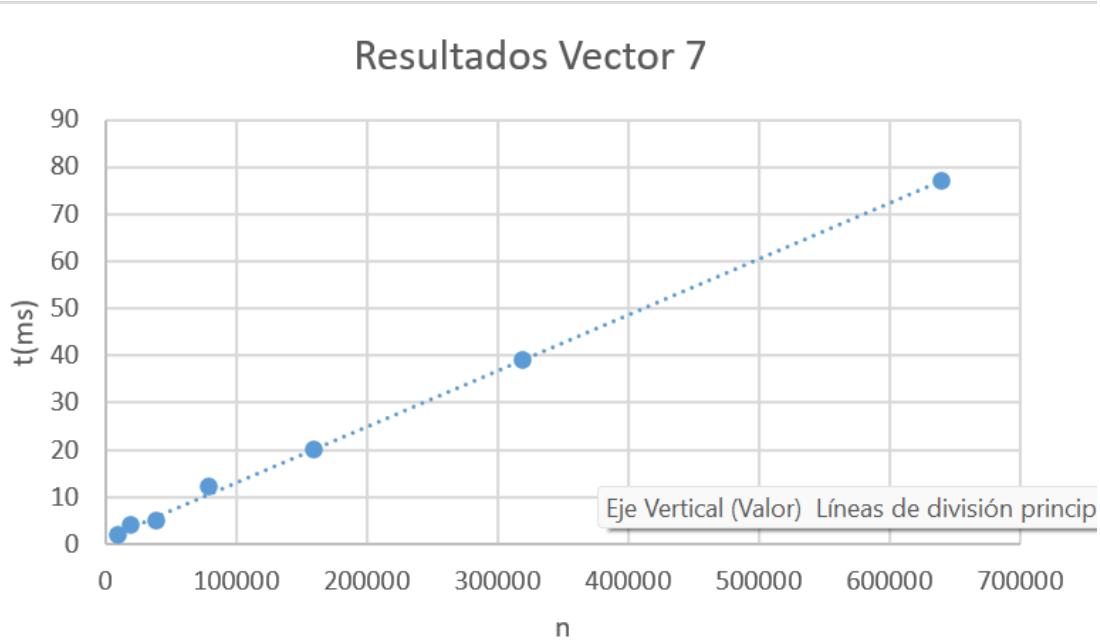
Si nos fijamos en la línea de tendencia, vemos que la tendencia es lineal, luego los resultados serían coherentes.

Para los resultados del Vector 6:



En este caso, vemos que la línea de tendencia tiene mayor inclinación que en la gráfica anterior. Sin embargo, al ser una complejidad cuadrática, quizás debería ser mas inclinada aún. Por lo tanto, podemos decir que los resultados no son tan coherentes.

Para los resultados de Vector7:



Esta grafica certifica que los resultados de Vector6 no fueron los esperados, ya que la línea de tendencia tiene la misma inclinación y la complejidad de este algoritmo es $O(n)$, por tanto, para Vector7, los resultados si pueden ser coherentes, pero para Vector6 no.

Las características del ordenador donde he medido los tiempos son:

Apartados 1 y 2: Ordenador de clase

Procesador: 12th Gen Intel® Core™ i5-12400 (2.50GHz)

Memoria RAM: 16,0 GB (15,8 GB usable)

Resto de las mediciones: Ordenador personal

Procesador: 13th Gen Intel(R) Core(TM) i7-13700H (2.40 GHz)

Memoria: 16,0 GB (15,7 GB usable)