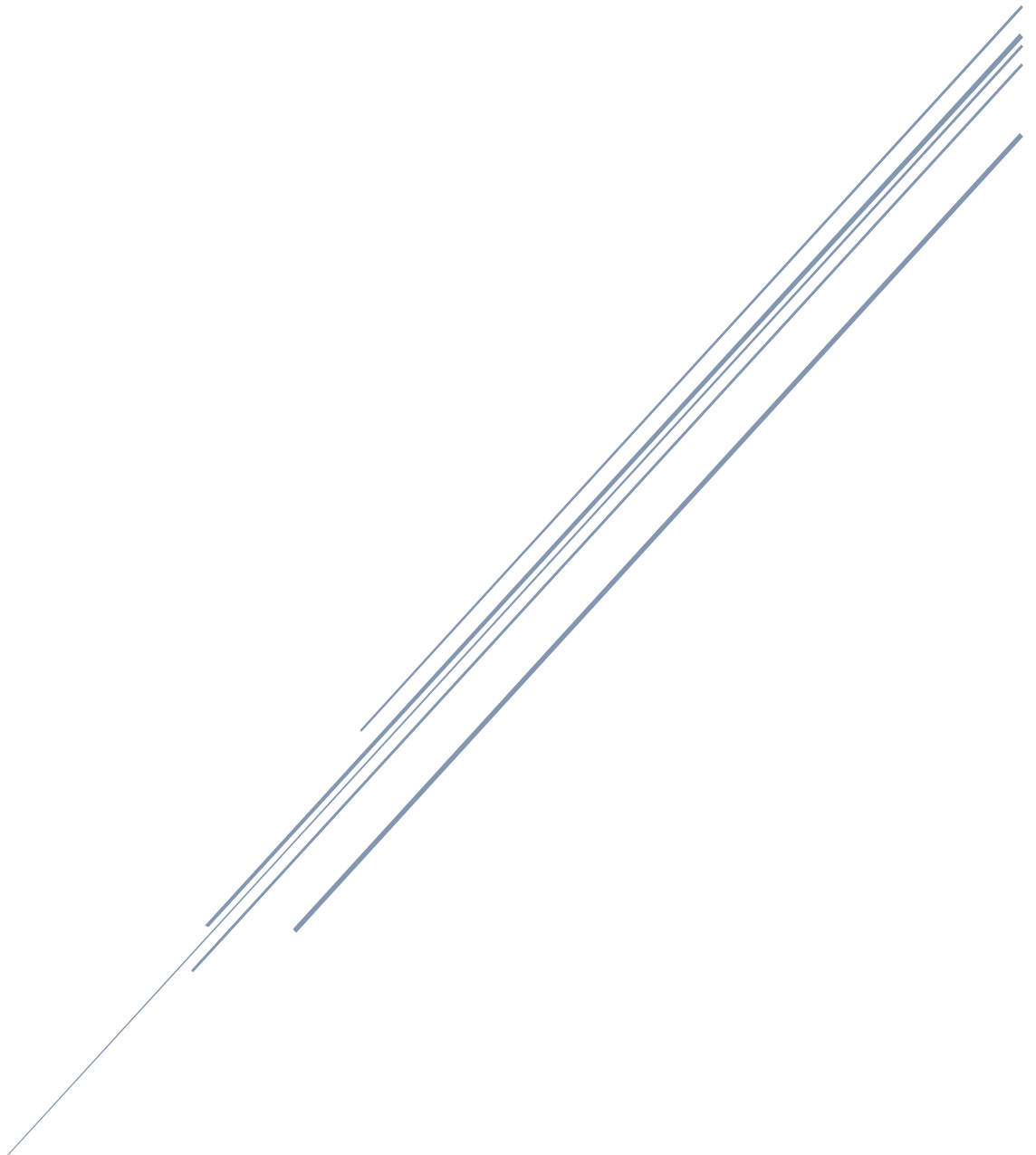


MEDICIÓN DE TIEMPOS Y ANÁLISIS DE COMPLEJIDADES

P0, P1.1, P1.2.

Algoritmia 19-20



Sofía Martín Rodríguez
UO258355

CONTENIDO

Práctica 0.....	2
Potencia de las CPUs	2
Tarea 1	2
Tarea 2.....	2
Conclusiones	2
Influencia del SO	2
Tarea 1	2
Tarea 2.....	4
Práctica 1.1.....	4
Tomas de tiempos de ejecución.....	4
Crecimiento del tamaño del problema.....	4
Trabajo pedido.....	4
Benchmarking.....	6
Práctica 1.2.....	6
Trabajo pedido.....	6

PRÁCTICA 0

POTENCIA DE LAS CPUS

TAREA 1

1. Información sobre la CPU.

Procesador: Intel(R) Core(TM) i7-4750HQ CPU @ 2.00GHz

Memoria instalada (RAM): 16.0 GB (15.9GB utilizable).

2. Buscar información en userbenchmark.

<https://cpu.userbenchmark.com/SpeedTest/3709/IntelR-CoreTM-i7-4750HQ-CPU---200GHz>

3. Número máximo de operaciones enteras por unidad de tiempo.

Min: 50.0

Avg: 1-Core 81.3

Max: 93.6

4. Tiempo que tarda en finalizar el programa Benchmarking1.

n=1048576**Time=333

5. Número aproximado de operaciones enteras que necesitó el programa.

$(333 \times 10^{-3}) \times 93.6 = 31,1688 \sim 32$ operaciones.

TAREA 2

	CPU	Milisegundos	1-Core (Max)	Operaciones
	i7-4790	216	118	25
	i5-7600	205	126	26
	i3-3220	267	90.6	24
	i7-4750	333	93.6	32
	i5-2500	221	120	27

CONCLUSIONES

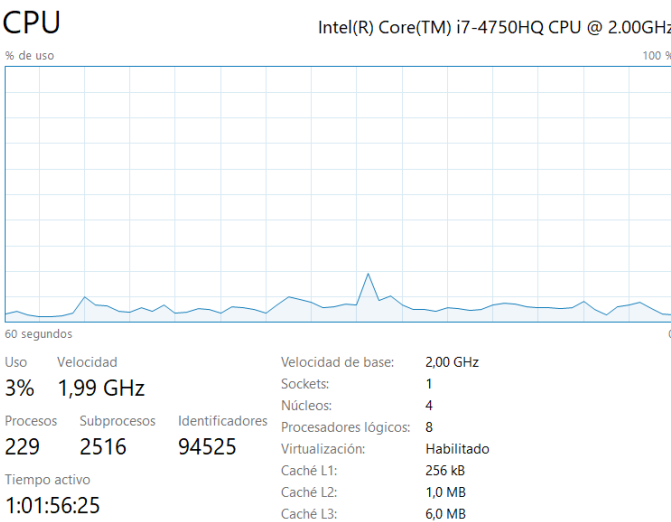
¿Crees que podrías mezclar valores de diferentes CPUs en un estudio analítico de los tiempos de ejecución de un algoritmo?

No, dado que cada CPU tiene unas características propias y las mediciones del rendimiento del algoritmo son diferentes en cada una de ellas. La medición de tiempos debería realizarse siempre en el mismo entorno controlado para poder obtener resultados fiables en cuanto a tiempos de ejecución. Estos tiempos dependen también del rendimiento que tenga la CPU donde se prueba, por eso siempre debería ser la misma.

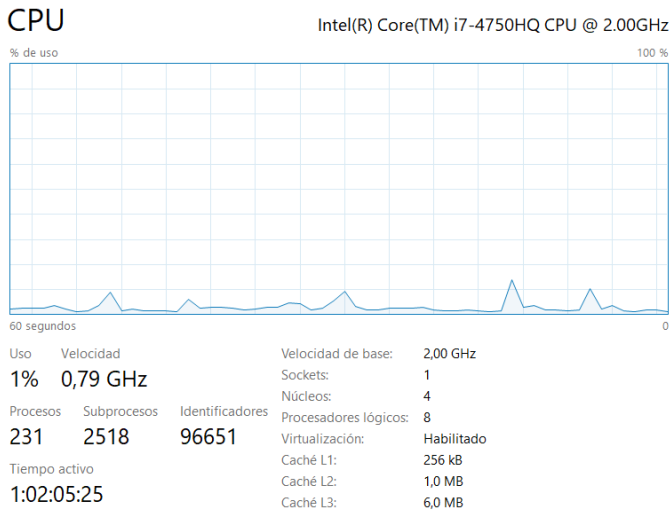
INFLUENCIA DEL SO

TAREA 1

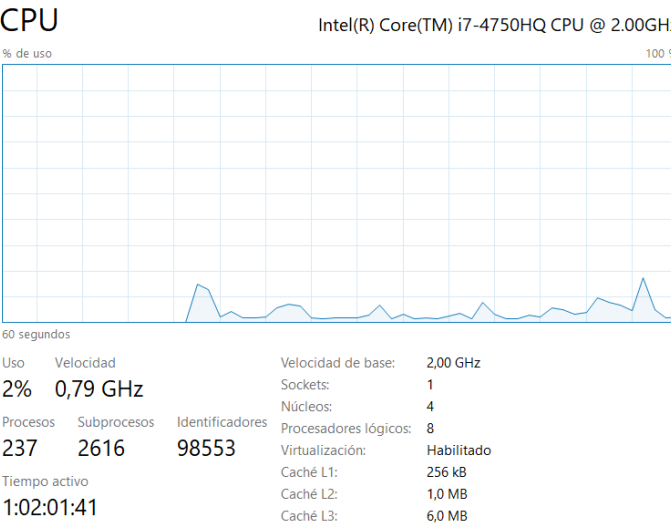
Equilibrado



Economizador



Alto rendimiento



TAREA 2

¿Qué plan de energía es el más adecuado para realizar mediciones?

Alto rendimiento, dado que se aprovechan al máximo todo el potencial que ofrece la CPU.

Durante la medición de un experimento muy largo, ¿podrías usar el ordenador para ver por ejemplo un vídeo de Youtube mientras tanto?

No, el uso del navegador es una actividad que consume muchos recursos, sobre todo durante reproducciones de vídeo/audio. El rendimiento de la CPU no estaría al 100% para ejecutar el algoritmo con plena capacidad.

¿Crees conveniente realizar varias mediciones simultáneamente en el mismo ordenador?

No creo que sea conveniente ya que acaparas más recursos cuantas más mediciones simultáneas hagas.

PRÁCTICA 1.1

TOMAS DE TIEMPOS DE EJECUCIÓN

1. *¿Cuánto tiempo más podremos usar esta forma de contar?*

292.471.208.6775360

2. *¿Qué significa que el tiempo medido sea 0?*

El tiempo que tarda es despreciable y no supone ninguna relevancia para medir la eficiencia del algoritmo.

3. *¿A partir de qué tamaño del problema empezamos a tener resultados fiables?*

Se empiezan a tener resultados fiables a partir de los 100k elementos.

CRECIMIENTO DEL TAMAÑO DEL PROBLEMA

1. *¿Qué pasa con el tiempo si el tamaño del problema se multiplica por 5?*

El tamaño del problema aumenta por cinco.

2. *¿Los tiempos obtenidos son los que se esperaban de la complejidad lineal $O(n)$?*

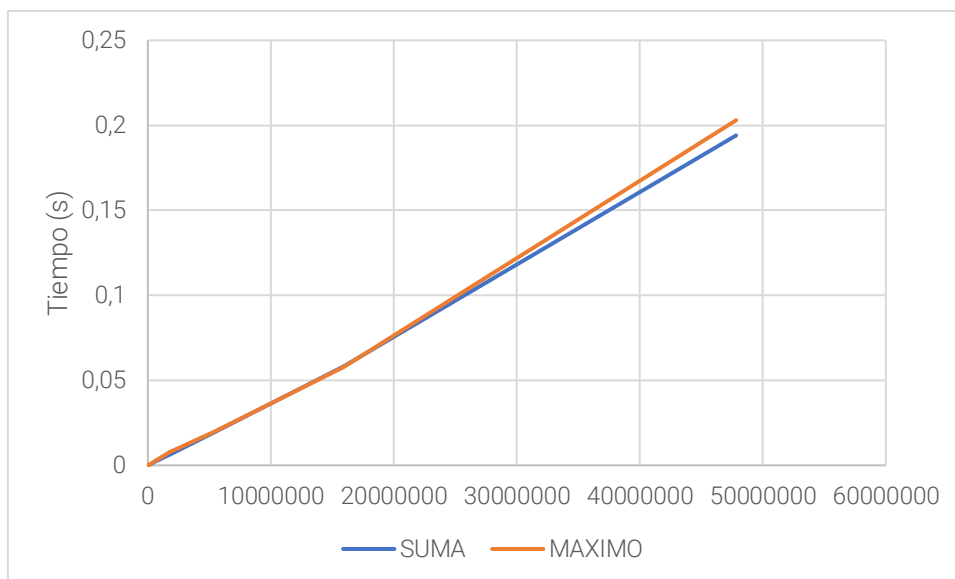
Con vector3 no se puede deducir la complejidad porque el tiempo es mayoritariamente 0, es decir, despreciable. Cogiendo los tiempos por encima de 50, se ve que la complejidad de vector 3 comienza a ser lineal.

TRABAJO PEDIDO

1. *Tabla 1. Métodos suma y máximo. ¿Cumplen los valores obtenidos con lo esperado?*

Sí, se trata de un algoritmo de complejidad lineal. Esto se puede observar también en la gráfica, donde se ve la evolución de ambos algoritmos mostrando el tiempo que tardan (en segundos) frente al tamaño del problema.

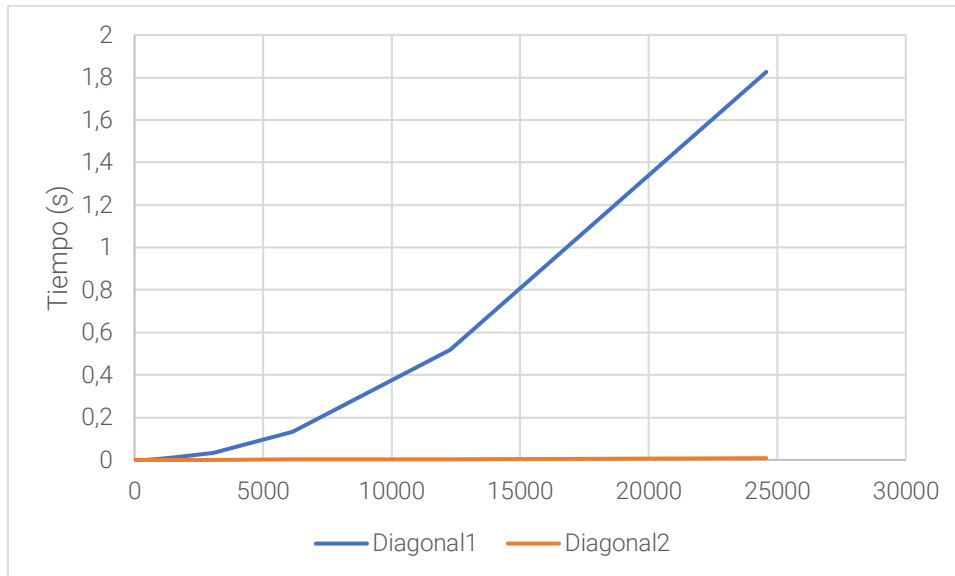
nVeces	Tamaño	SUMA	MAXIMO
n= 100000000	10	2,96E-09	5,48E-09
	30	8,82E-09	1,358E-08
	90	2,619E-08	3,375E-08
	270	9,029E-08	9,807E-08
	810	2,7098E-07	2,561E-07
n= 1000000	2430	8,07E-07	9,04E-07
	7290	2,436E-06	2,467E-06
	21870	7,289E-06	7,374E-06
n= 100000	65610	0,0002179	0,0002725
	196830	0,0006633	0,0008148
	590490	0,0019588	0,0024507
	1771470	0,0063962	0,0078266
n= 1000	5314410	0,01919	0,0193
	15943230	0,0584	0,05773
	47829690	0,19406	0,20299



2. Tabla 2. Diagonal 1 y 2. ¿Cumplen los valores obtenidos con lo esperado?

nVeces	Tamaño	Diagonal1	Diagonal2
n= 100000000	3	1,212E-08	3,09E-09
	6	4,124E-08	6,95E-09
	12	1,3157E-07	1,115E-08
	24	4,4802E-07	2,08E-08
n= 1000000	48	1,546E-06	4,2E-08

	96	6,266E-06	8,6E-08
	192	2,1977E-05	0,00000017
	384	8,0162E-05	6,23E-07
n= 100000	768	0,0031092	0,0000123
	1536	0,0122981	0,0001748
n= 1000	3072	0,03345	0,00051
	6144	0,13228	0,00136
	12288	0,51918	0,00312
n= 10	24576	1,826	0,00813



BENCHMARKING

1. ¿A qué se deben las diferencias de tiempos en la ejecución entre uno y otro programa?

Mayoritariamente se deben a que Python es un lenguaje interpretado, mientras que Java es compilado. Esto significa que Java tarda menos tiempo en ejecutar los algoritmos porque

2. Independientemente de los tiempos concretos, ¿Existe alguna analogía en el comportamiento de las dos implementaciones?

Ambas se corresponden con las complejidades asociadas, aunque Python sea un total de 160 veces más lento que Java.

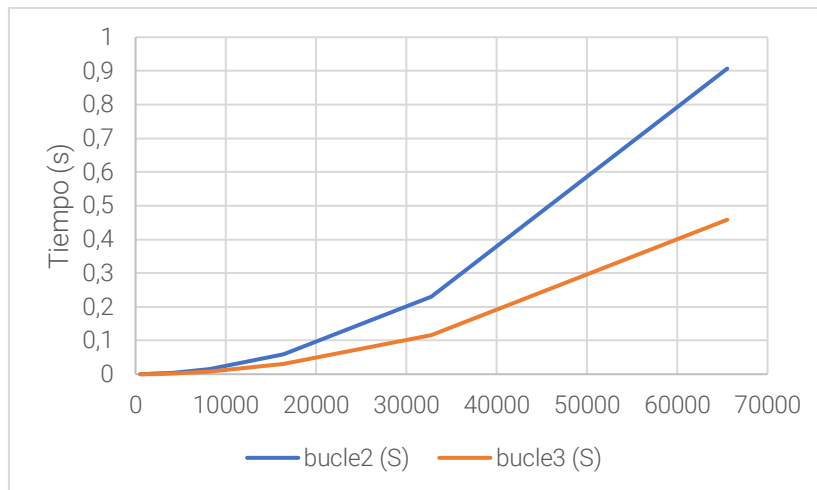
PRÁCTICA 1.2

TRABAJO PEDIDO

1. Tabla 1. Dos algoritmos con misma complejidad.

nVeces	tamaño	bucle2 (S)	bucle3 (S)	bucle2/bucle3
--------	--------	------------	------------	---------------

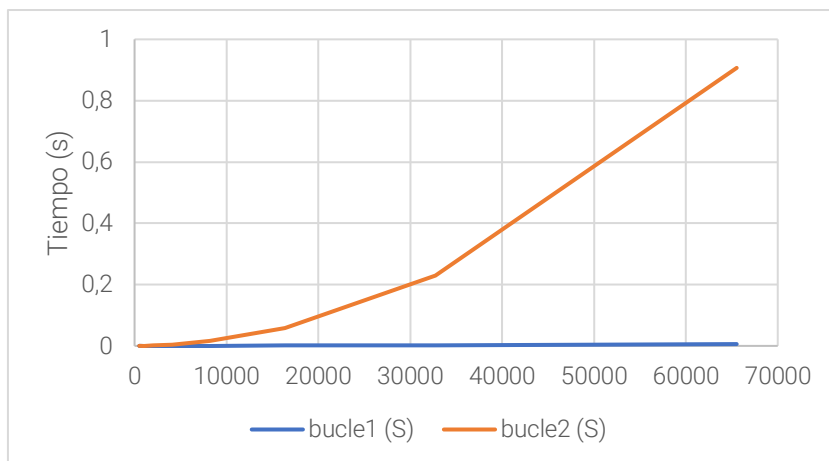
n= 1000	512	0,00016	0,0001	1,6
	1024	0,00045	0,00028	1,607
	2048	0,00132	0,00077	1,714
	4096	0,00437	0,00238	1,836
	8192	0,01552	0,00822	1,888
	16384	0,05883	0,03022	1,947
	32768	0,23024	0,11594	1,986
	65536	0,90687	0,45848	1,978
Media =				1,813



La constante bucle2/bucle3 es un dato indicativo de cuál de los dos algoritmos es mejor en cuanto a rendimiento, dado que en complejidad se trata de dos algoritmos iguales de complejidad cuadrática $O(n^2)$. En este caso, el resultado es >1 , con lo que bucle3 tiene un mejor rendimiento que bucle2. Tal y como se muestra en la gráfica, bucle3 tiene unos tiempos de ejecución menores con respecto a bucle2.

2. Tabla 2. Dos algoritmos con distinta complejidad.

nVeces	tamaño	bucle1 (S)	nVeces2	bucle2 (S)	bucle1/bucle2
n= 100000	512	0,0000271	n=1000	0,00016	0,169
	1024	0,0000605		0,00045	0,134
	2048	0,0001299		0,00132	0,098
	4096	0,0002901		0,00437	0,066
	8192	0,0006002		0,01552	0,039
	16384	0,0012931		0,05883	0,022
	32768	0,0027344		0,23024	0,012
	65536	0,0059239		0,90687	0,007
Media =					0,042



En este caso, el algoritmo bucle1 posee una complejidad logarítmica algo peculiar, $n \log n$, mientras que bucle2 es de complejidad cuadrática $O(n^2)$. Según lo que nos dice la teoría, la complejidad $n \log n$ es una complejidad casi lineal, con lo que será mejor en rendimiento en comparación con la cuadrática. Tal y como refleja la constante bucle1/bucle2, el resultado es <1 , con lo que esto demuestra que el algoritmo bucle1 es mejor. Mirando la gráfica, se ve la diferencia considerable entre los tiempos de ejecución de cada uno de los algoritmos, y vemos que bucle1 se mantiene casi lineal, y de hecho nunca llega a obtener el valor de 1. Nos queda claro que el rendimiento de bucle1 no es superable en este caso por bucle2.

3. Tabla 3. Complejidad del resto de los algoritmos.

nVeces	tamaño	bucle4 (S)	bucle5 (S)	nVeces2	tamaño2	incógnita (S)
n= 1	16	0,01	0	n= 10	256	0,002
	32	0,04	0,01		512	0,022
	64	0,34	0,05		1024	0,123
	128	0,19	0,06		2048	0,673
	256	2,01	0,6		4096	3,997
	512	23,19	5,12		8192	26,79
	1024	416,51	46,61		16384	193,364
	2048	4871,27	412,96	n=1	32768	1381,63
Complejidad:						$O(n^3)$

Bucle4 y bucle5 son dos algoritmos cuyo tiempo de ejecución es muy grande en comparación con incógnita. Bucle4 posee una complejidad $O(n^4)$ mientras que bucle5 es $O(n^3 \log n)$ e incógnita $O(n^3)$.