

Ejercicio 1:

Tras medir los tiempos, rellenar la tabla:

TABLA1 (tiempos en milisegundos y SIN OPTIMIZACIÓN):
Pondremos "FdT" para tiempos superiores al minuto

n	t Bucle1	t Bucle2	t Bucle3	t Bucle4
100	0,0094	0,297	1,1	1,41
200	0,0203	1,157	4,85	10,9
400	0,0406	5,421	20,61	94
800	0,1	25,141	90,76	687
1600	0,2125	99,781	395,5	5422
3200	0,4453	482,218	1713,54	43372
6400	0,9562	1828	7459	FdT
12800	2,1438	8467	29931	FdT
25600	4,2986	36453	FdT	FdT
51200	9,0894	FdT	FdT	FdT

Razone si los diferentes tiempos obtenidos concuerdan con lo esperado, según la complejidad temporal estudiada para los cuatro casos.

Los resultados obtenidos concuerdan con lo esperado ya que el algoritmo del programa:

- Bucle1 es de complejidad casi lineal ($O(n * \log n)$), es decir, si en cada iteración del bucle principal se duplica el tamaño del problema, el tiempo de ejecución de una iteración a la siguiente se ve multiplicado por un factor de $2 * \log 2$.
- Bucle2 y Bucle3 son de complejidad casi cuadrática ($O(n^2 * \log n)$), es decir, si en cada iteración del bucle principal se duplica el tamaño del problema, el tiempo de ejecución de una iteración a la siguiente se ve multiplicado por un factor de $2^2 * \log 2$.
- Bucle4 es de complejidad cúbica ($O(n^3)$), es decir, si en cada iteración del bucle principal se duplica el tamaño del problema, el tiempo de ejecución de una iteración a la siguiente se ve multiplicado por un factor de 2^3 .

Los tiempos obtenidos para todos los programas cumplen con el factor calculado para cada uno de ellos, pero no dejan de ser aproximaciones en milisegundos, así que el prescindir de un número de decimales entre mediciones tiene el inconveniente de no dar un resultado exacto de aplicar el factor dicho antes comparando con los resultados recogidos en la tabla.

(Lo mismo para el resto de tablas siguientes, son aproximaciones de los tiempos de ejecución en milisegundos)

Ejercicio 2:

Implementar tres nuevas clases Bucle5, Bucle6 y Bucle7, que simulen algoritmos iterativos con una complejidad $O(n^2 * \log^2(n))$, $O(n^3 * \log(n))$ y $O(n^4)$ respectivamente.

Tras implementar las clases, mida sus tiempos de ejecución y rellene la tabla:

TABLA2 (tiempos en milisegundos y SIN OPTIMIZACIÓN):
Pondremos "FdT" para tiempos superiores al minuto

n	t Bucle5	t Bucle6	t Bucle7
100	6,3	78	657
200	28,2	672	10172
400	141	5968	FdT
800	688	52180	FdT
1600	3203	FdT	FdT
3200	15061	FdT	FdT
6400	FdT	FdT	FdT

Razone si los diferentes tiempos obtenidos concuerdan con lo esperado, según la complejidad temporal de los tres casos.

Los resultados obtenidos concuerdan con lo esperado ya que el algoritmo del programa:

- Bucle5 es de complejidad $O(n^2 * \log^2(n))$, es decir, si en cada iteración del bucle principal se duplica el tamaño del problema, el tiempo de ejecución de una iteración a la siguiente se ve multiplicado por un factor de $2^2 * \log^2(2)$.
- Bucle6 es de complejidad $O(n^3 * \log(n))$, es decir, si en cada iteración del bucle principal se duplica el tamaño del problema, el tiempo de ejecución de una iteración a la siguiente se ve multiplicado por un factor de $2^3 * \log(2)$.
- Bucle7 es de complejidad $O(n^4)$, es decir, si en cada iteración del bucle principal se duplica el tamaño del problema, el tiempo de ejecución de una iteración a la siguiente se ve multiplicado por un factor de 2^4 .

Ejercicio 3:

Tras medir los tiempos, rellenar la tabla:

TABLA3 (tiempos en milisegundos y SIN OPTIMIZACIÓN):
Pondremos “FdT” para tiempos superiores al minuto

n	t Bucle1(t1)	t Bucle2(t2)	t1/t2
100	0,0094	0,297	0,031649832
200	0,0203	1,157	0,017545376
400	0,0406	5,421	0,007489393
800	0,1	25,141	0,003977567
1600	0,2125	99,781	0,002129664
3200	0,4453	482,218	0,000923441
6400	0,9562	1828	0,000523085
12800	2,1438	8467	0,000253195
25600	4,2986	36453	0,000117922
51200	9,0894	FdT	#¡VALOR!

Razone si los diferentes tiempos y su cociente concuerda con lo esperado

Sabemos que el algoritmo del programa Bucle1 es de una complejidad más eficiente que la del algoritmo del programa Bucle2, lo que se traduce en que Bucle1 tiene un tiempo de ejecución inferior que el de Bucle2 para cualquier tamaño de problema n.

La afirmación se respalda también de la columna t1/t2 de la tabla. Dicha columna guarda valores menores que 1, lo que indica que en la división t1/t2 el denominador es mayor que el numerador, es decir, que los tiempos de Bucle2 son superiores que los de Bucle1 reforzando la primera afirmación.

Ejercicio 4:

Tras medir los tiempos, rellenar la tabla:

TABLA4 (tiempos en milisegundos y SIN OPTIMIZACIÓN):
Pondremos “FdT” para tiempos superiores al minuto

n	t Bucle3(t3)	t Bucle2(t2)	t3/t2
100	1,1	0,297	3,7037037
200	4,85	1,157	4,1918755
400	20,61	5,421	3,8018816
800	90,76	25,141	3,6100394
1600	395,5	99,781	3,9636805
3200	1713,54	482,218	3,5534551
6400	7459	1828	4,0804158
12800	29931	8467	3,5350183
25600	FdT	36453	#¡VALOR!
51200	FdT	FdT	#¡VALOR!

Razone si los diferentes tiempos y su cociente concuerda con lo esperado.

Sabemos que, aunque ambos programas cuentan con un algoritmo de la misma complejidad, por tener misma complejidad no va a implicar que tengan un mismo tiempo de ejecución para un mismo tamaño de problema n.

Al observar los resultados recogidos en la columna t3/t2 de la tabla podemos ver que son resultados > 1, es decir, que el numerador de la división es mayor que el denominador de este, lo que se traduce en que el Bucle2 es más eficiente que el Bucle3 pese a tener la misma complejidad.

Ejercicio 5:

Tras medir los tiempos, rellenar la tabla:

TABLA5 (tiempos en milisegundos y SIN OPTIMIZACIÓN):
Pondremos “FdT” para tiempos superiores al minuto

n	Bucle4(PY) t41	Bucle4(JA_SIN) t42	Bucle4(JA_CON) t43	t42/t41	t43/t42
200	7,8	10,9	0,125	1,397435897	0,011468
400	390	94	0,63	0,241025641	0,006702
800	3171	687	4,7	0,216650899	0,006841
1600	26512	5422	28,1	0,204511165	0,005183
3200	FdT	43372	156	#¡VALOR!	0,003597
6400	FdT	FdT	1000	#¡VALOR!	#¡VALOR!

Razone si los diferentes tiempos y sus cocientes concuerda con lo esperado.

Al comparar los tiempos del Bucle4 en Python con los tiempos en Java sin optimización nos damos cuenta que para un tamaño de problema n lo suficientemente pequeño, Python es más rápido que java sin optimizaciones, pero a medida que el tamaño n va creciendo el rendimiento de su versión en java es superior tanto con optimización como sin ella.

Esto viene reforzado por los valores obtenidos en la columna t42/t41 en los que, si el valor recogido es > 1 significa que el numerador es mayor que el denominador, y si es < 1 significa que el denominador es mayor que el numerador.

También observamos que la versión de Java con optimización es la más rápida de las tres, siendo esta afirmación respaldada por los valores de la columna t43/t42 los cuales nos indican que los tiempos de la versión optimizada son menores que la versión sin optimizar, y comparando los tiempos obtenidos de la versión de java optimizada con la versión en Python.