

Práctica 1 - Eficiencia

Integrantes:

Guillermo Gómez Trenado, Miguel Ángel Rispal Martínez, Juan Carlos Ruiz García, Ignacio Irurita Contreras, Joaquín Fernández León, Daniel García Martos.

Contenido

Ejercicio 1. Calcule la eficiencia empírica siguiendo las indicaciones de la sección 3.	2
Ejercicio 2. Generar un gráfico comparando los tiempos de los algoritmos.	4
Ejercicio 3. Calcular eficiencia híbrida (nube de puntos).....	6
Algoritmo de Floyd	6
Algoritmo de Hanoi	7
Algoritmos Heapsort, Quicksort y Mergesort	7
Algoritmo de inserción, burbuja y selección	9
Ejercicio 3.1. Calcular eficiencia híbrida (mediana de 100 ejecuciones).	11
Ejercicio 4. Variación de eficiencia empírica en función de la optimización.	13

Ejercicio 1. Calcule la eficiencia empírica siguiendo las indicaciones de la sección 3.

Para realizar la comparación entre algoritmos de distinto orden utilizaremos los algoritmos de *Burbuja*, *Hanoi*, *Floyd* y *Quicksort*.

Para tomar los diferentes tiempos hemos aumentado el número de entradas de **100 en 100 hasta** un número de entradas máximo de **3900**. En el algoritmo de *Hanoi* hemos hecho una excepción. Al ser un algoritmo exponencial, hemos incrementado de **1 en 1 hasta** un número de entradas igual a **37**, puesto que era aquí donde empezaba a necesitar un tiempo muy considerable para su ejecución. Una vez tomados los tiempos se ha creado la siguiente tabla a partir de los resultados obtenidos con la **función time** que ofrece C++.

Hanoi (2 ⁿ)		Floyd (n ³)		Burbuja (n ²)	QuickSort (n*log ₂ (n))
Iteraciones	Tiempo (s)	Iteraciones	Tiempo (s)	Tiempo (s)	Tiempo (s)
1	1,00E-06	100	0,012076	3,90E-05	3,00E-05
2	1,00E-06	200	0,048968	0,000106	4,10E-05
3	1,00E-06	300	0,160928	0,000199	8,60E-05
4	2,00E-06	400	0,379565	0,000348	8,30E-05
5	2,00E-06	500	0,740481	0,000535	0,000105
6	2,00E-06	600	128.333	0,000866	0,000127
7	4,00E-06	700	203.369	0,001058	0,000194
8	6,00E-06	800	302.536	0,001424	0,000165
9	1,20E-05	900	426.672	0,001744	0,000175
10	1,70E-05	1000	59.076	0,002075	0,000269
11	4,10E-05	1100	791.481	0,002498	0,000223
12	5,80E-05	1200	102.998	0,002979	0,00023
13	0,000115	1300	132.095	0,003453	0,000267
14	0,00028	1400	166.996	0,003883	0,000298
15	0,000466	1500	265.484	0,004416	0,000305
16	0,000918	1600	26.768	0,005737	0,000307
17	0,001738	1700	362.819	0,005749	0,000459
18	0,003407	1800	360.257	0,00644	0,000505
19	0,006631	1900	420.754	0,007085	0,000473
20	0,013291	2000	491.758	0,008531	0,000429
21	0,021551	2100	575.416	0,008719	0,000585
22	0,034348	2200	711.056	0,009605	0,000413
23	0,058882	2300	745.454	0,011107	0,000598
24	0,115738	2400	954.837	0,011434	0,000613
25	0,229335	2500	104.571	0,012559	0,000463
26	0,459994	2600	103.162	0,0141	0,000457
27	0,987156	2700	122.192	0,015121	0,000508
28	1,87696	2800	146.007	0,015996	0,000748

29	3,62779	2900	156.621	0,01745	0,000683
30	7,35357	3000	172,58	0,018322	0,000533
31	14,5693	3100	185.113	0,020647	0,000558
32	29,1016	3200	202.439	0,021766	0,000524
33	58,2624	3300	223.837	0,022521	0,000748
34	116,03	3400	254.822	0,024245	0,000528
35	231,611	3500	261.728	0,026378	0,000524
36	455,499	3600	307,33	0,027872	0,000537
37	908,245	3700	321.716	0,029146	0,000738
		3800	341.295	0,030883	0,00058
		3900	372.199	0,032407	0,000597

Se puede apreciar que la diferencia de las distintas eficiencias aumenta cuanto mayor es el tamaño de entrada para cada algoritmo. Por ejemplo, en el algoritmo de *Burbuja* tenemos que para un tamaño de 3900 necesitará un tiempo de 0,032407 segundos pero en cambio en el de *Hanoi*, para un dato de 37 tarda un tiempo de 908,245; es decir del orden de aproximadamente 28.026.198 veces más. En los siguientes ejercicios compararemos de manera más exhaustiva

Ordenados de **mayor a menor** tiempo de ejecución quedarían de la siguiente manera: *Hanoi*, *Floyd*, *Burbuja* y *Quicksort*.

Ejercicio 2. Generar un gráfico comparando los tiempos de los algoritmos.

Con el programa **GNU PLOT** representaremos los anteriores valores en los correspondientes gráficos. El eje de la **X** representará el **número de entradas** y el **eje de la Y** el **tiempo en segundos**. Veamos los resultados:

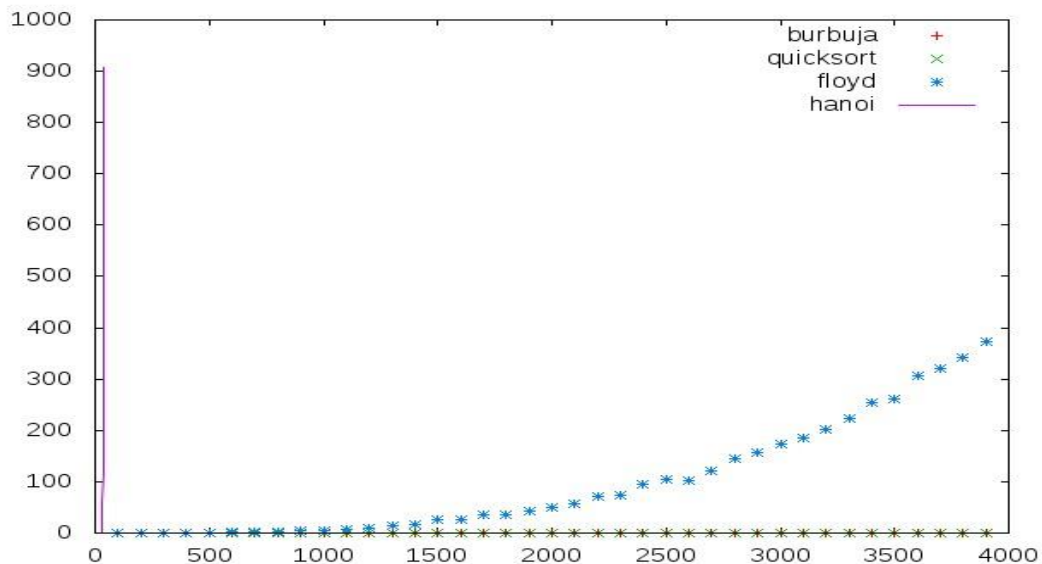


Imagen 1. Comparación de tiempos de los diferentes algoritmos (burbuja, quicksort, Floyd y hanoi).

Claramente se aprecia que **Hanoi es el algoritmo más lento** en ejecución como hemos comentado antes.

No obstante, veamos de manera empírica que sucederá con los **otros 6 algoritmos de ordenación**:

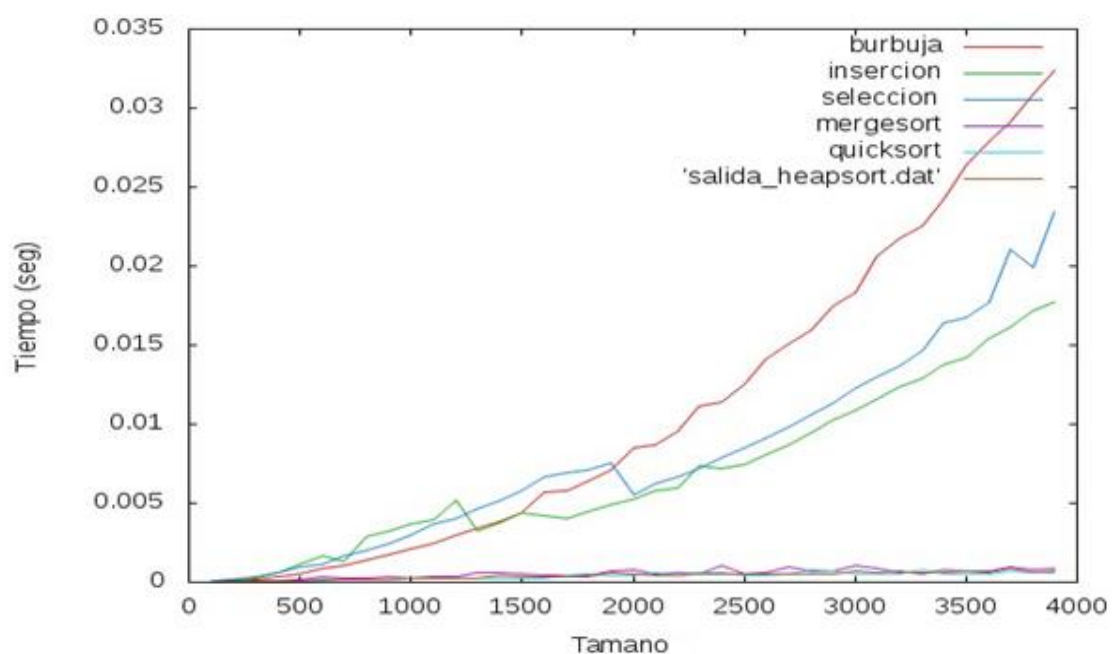


Imagen 2. Comparación de tiempos de todos los algoritmos.

Se aprecia claramente la diferencia entre el orden **$O(n \log n)$** (**heapsort, mergesort, quicksort**) y el orden **$O(n^2)$** (**burbuja, inserción y selección**). En el siguiente apartado definiremos la eficiencia de cada algoritmo.

Ejercicio 3. Calcular eficiencia híbrida (nube de puntos).

Algoritmo de Floyd

A partir de los valores de tiempo obtenidos anteriormente de manera empírica y sabiendo que su cálculo teórico es de eficiencia de $O(n^3)$ podemos crear un enfoque híbrido. De esta manera, su función de regresión debería de ser:

$$f(n) = a_0 \cdot x^3 + a_1 \cdot x^2 + a_2 \cdot x + a_3$$

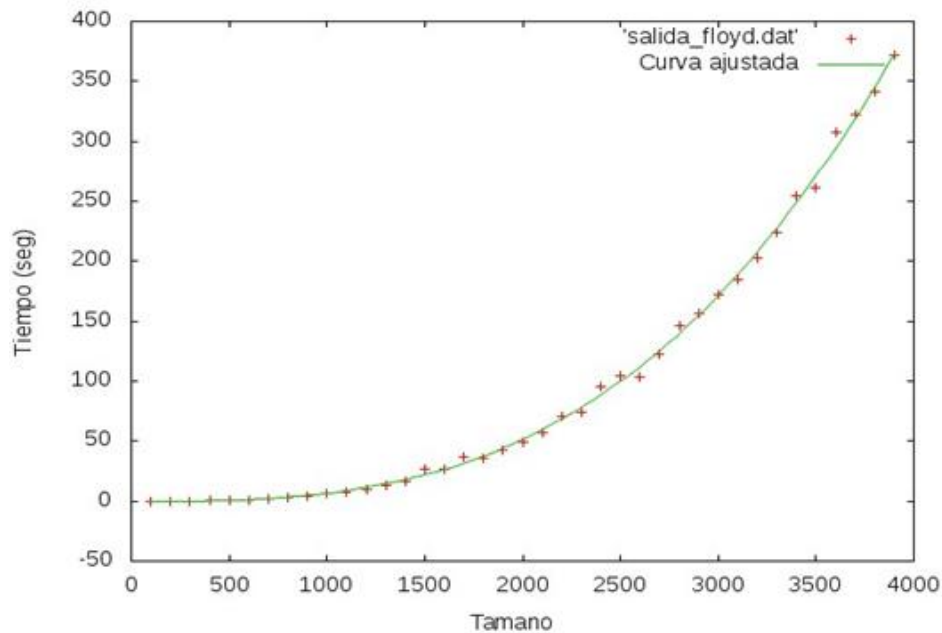


Imagen 3. Ajuste cuadrático del algoritmo de Floyd.

Si quisieramos ajustar el algoritmo de floyd con otro tipo de gráfica, por ejemplo una lineal, obtendríamos el siguiente ajuste:

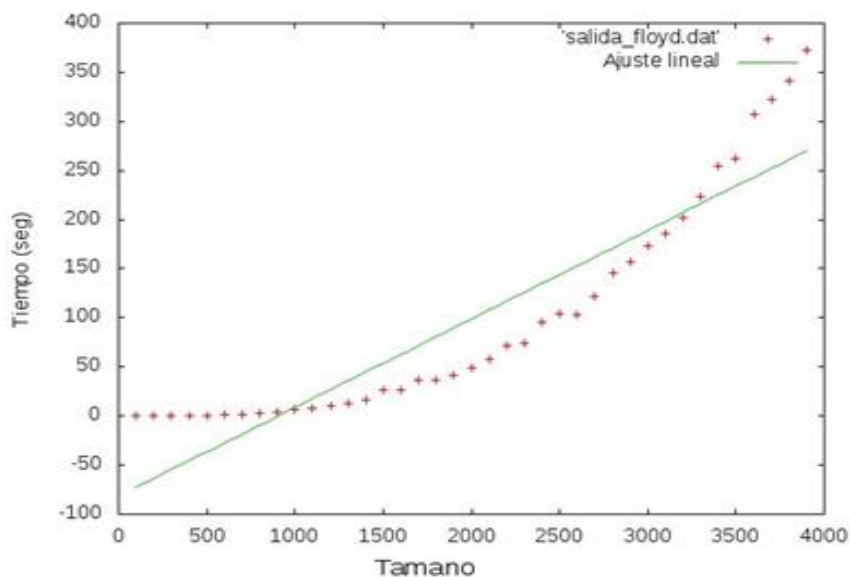


Imagen 4. Ajuste lineal del algoritmo de floyd.

Como podemos observar el ajuste lineal no es un buen ajuste. Para conseguir un ajuste preciso debemos hacer un ajuste de regresión que defina bien la función representada por los datos obtenidos empíricamente.

Algoritmo de Hanoi

A partir de los valores de tiempo obtenidos anteriormente de manera empírica y sabiendo que su cálculo teórico es de eficiencia de $O(2^n)$ su función de regresión en este caso debería de ser:

$$f(n) = 2^{a_0 \cdot n + a_1}$$

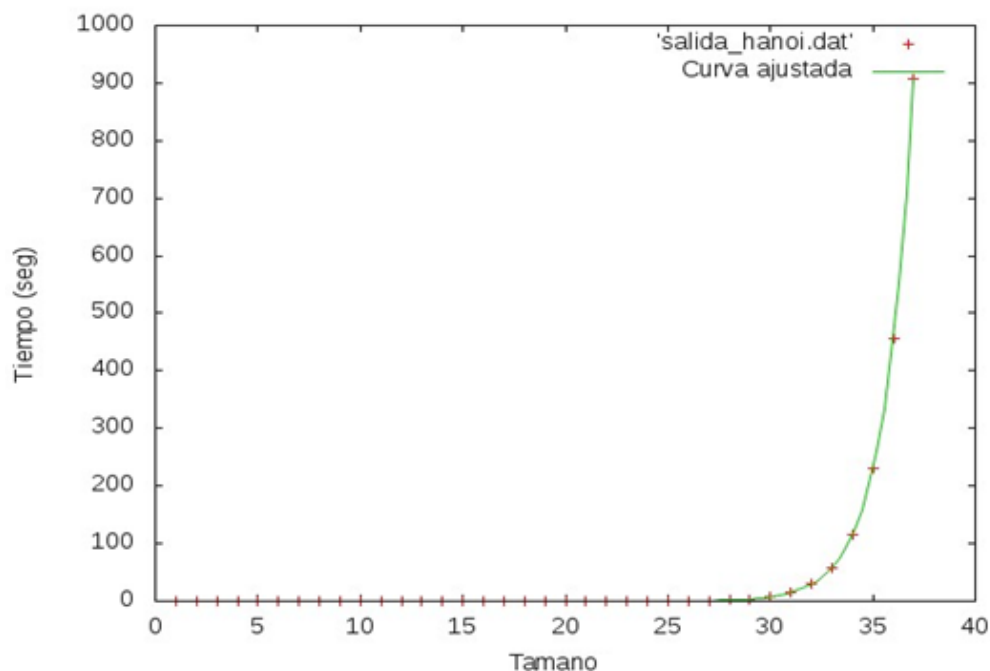


Imagen 5. Ajuste del algoritmo de Hanoi.

Algoritmos Heapsort, Quicksort y Mergesort

Al igual que antes, calculamos su función híbrida de orden $O(n \log n)$:

$$f(n) = a_0 \cdot n \cdot \log(a_1 \cdot n) + a_2$$

Concretamente en las gráficas que hemos obtenido se muestran como una dispersión de puntos. Por lo que tenemos un ajuste algo peor con dichos datos. No obstante, **para conseguir una regresión más fiable necesitaríamos obtener muchísimos más puntos** y ver que hay en común para realizar el ajuste de regresión. Las gráficas obtenidas son las siguientes:

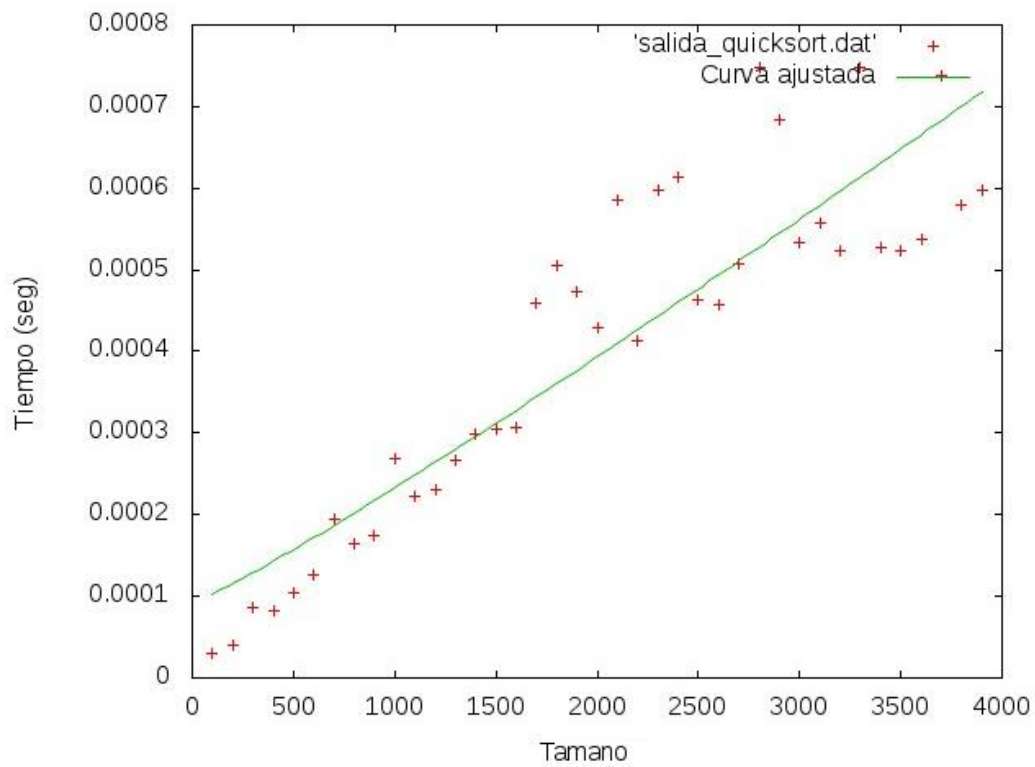


Imagen 6. Ajuste del algoritmo de QuickSort.

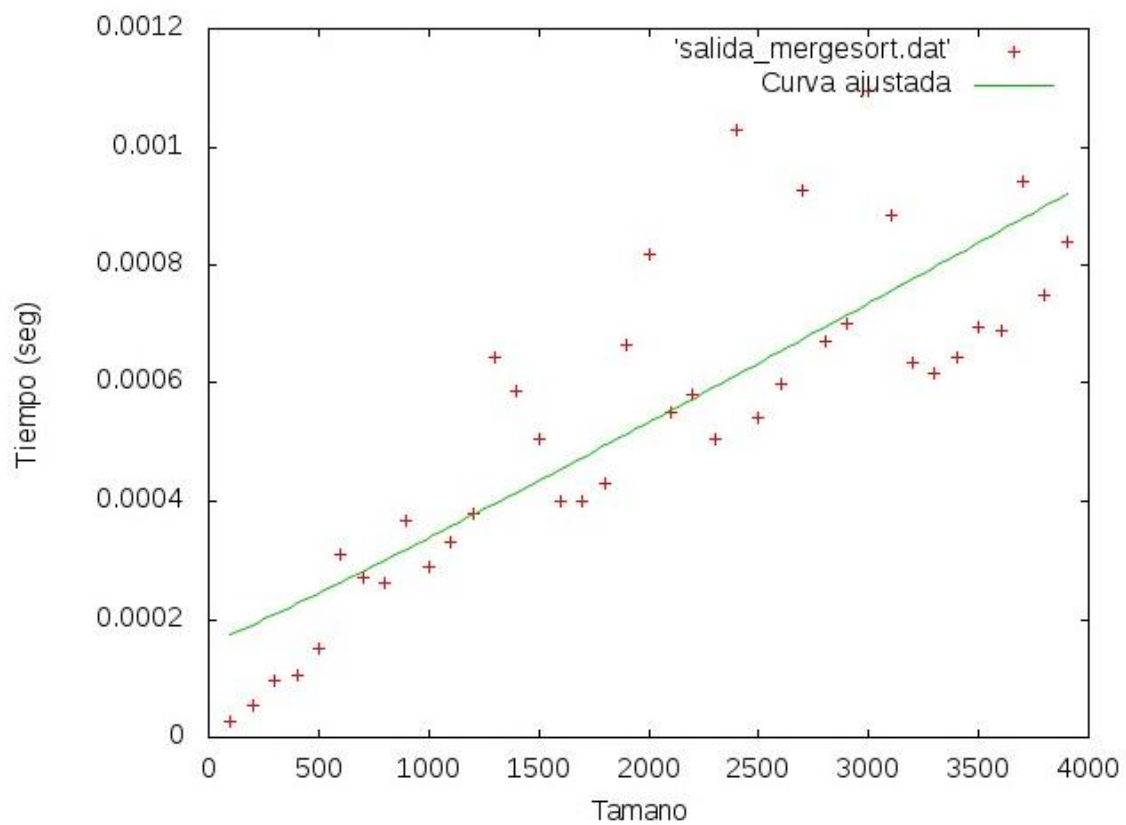


Imagen 7. Ajuste del algoritmo de MergeSort.

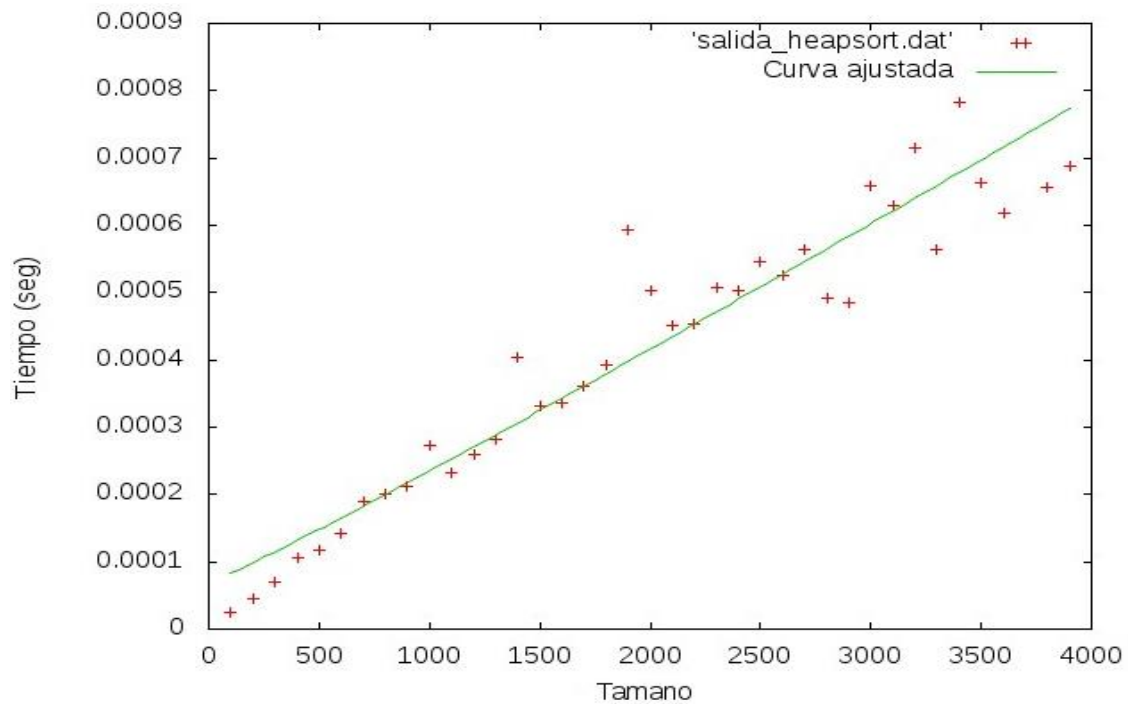


Imagen 8. Ajuste del algoritmo de HeapSort.

Algoritmo de inserción, burbuja y selección

Al igual que antes, calculamos su función híbrida cuadrática de orden $O(n^2)$:

$$f(n) = a0 \cdot x^2 + a1 \cdot x + a2$$

En estas gráficas se muestran algo menos de dispersión y las gráficas consiguen ajustarse mejor a los datos empíricos.

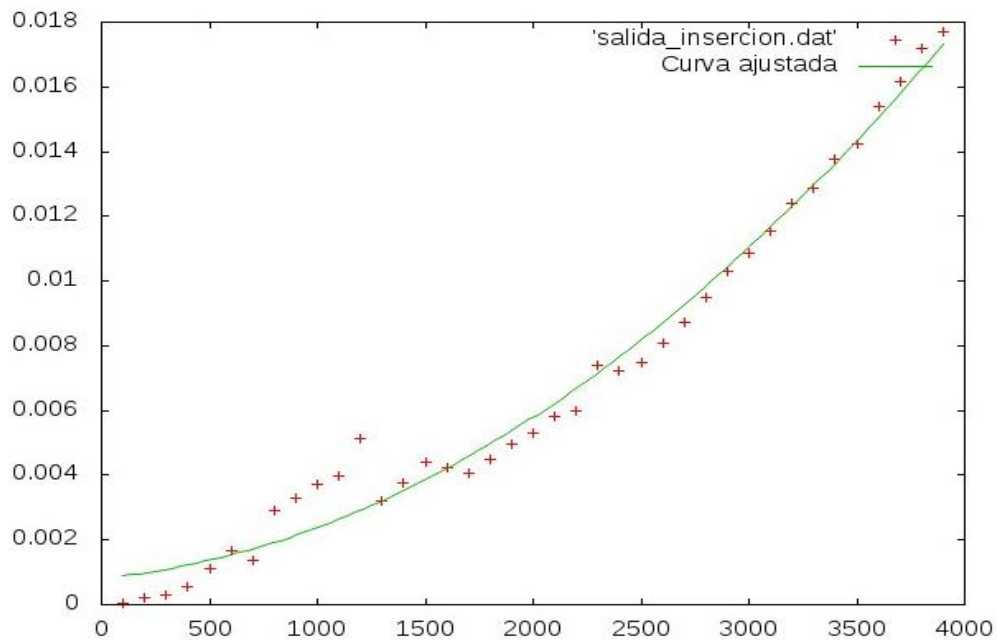


Imagen 9. Ajuste cuadrático del algoritmo de inserción.

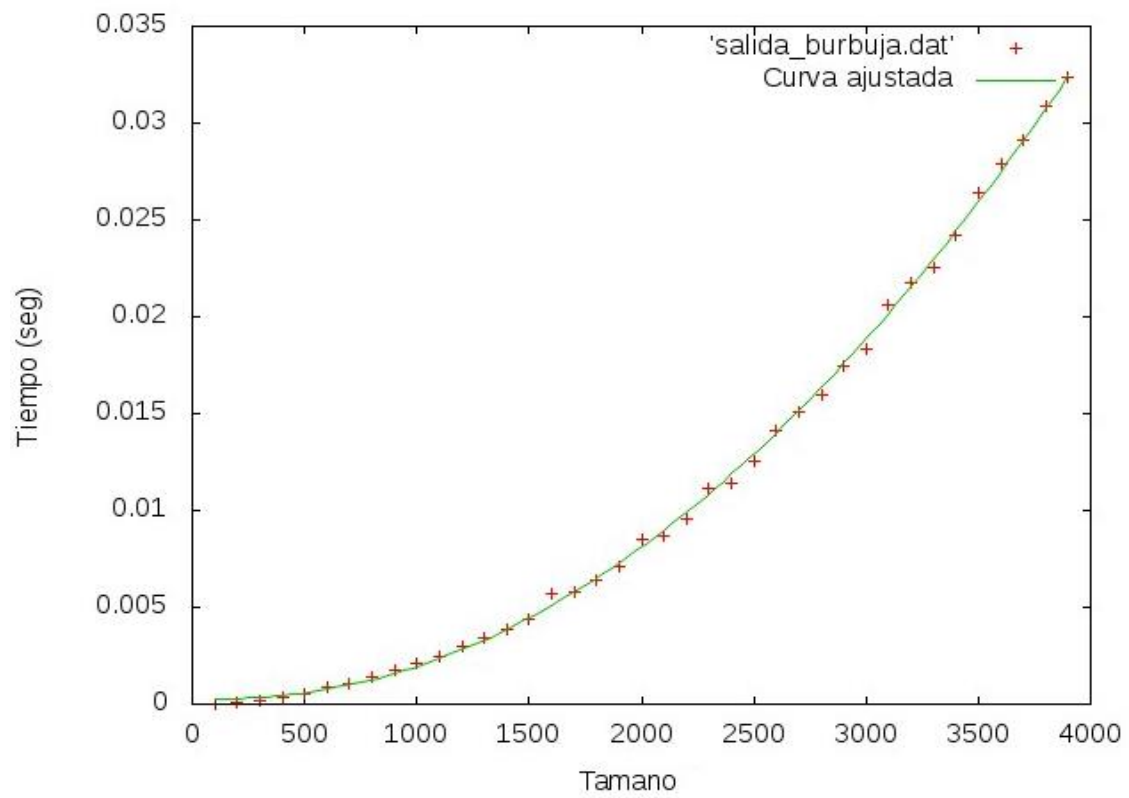


Imagen 10. Ajuste cuadrático del algoritmo de burbuja.

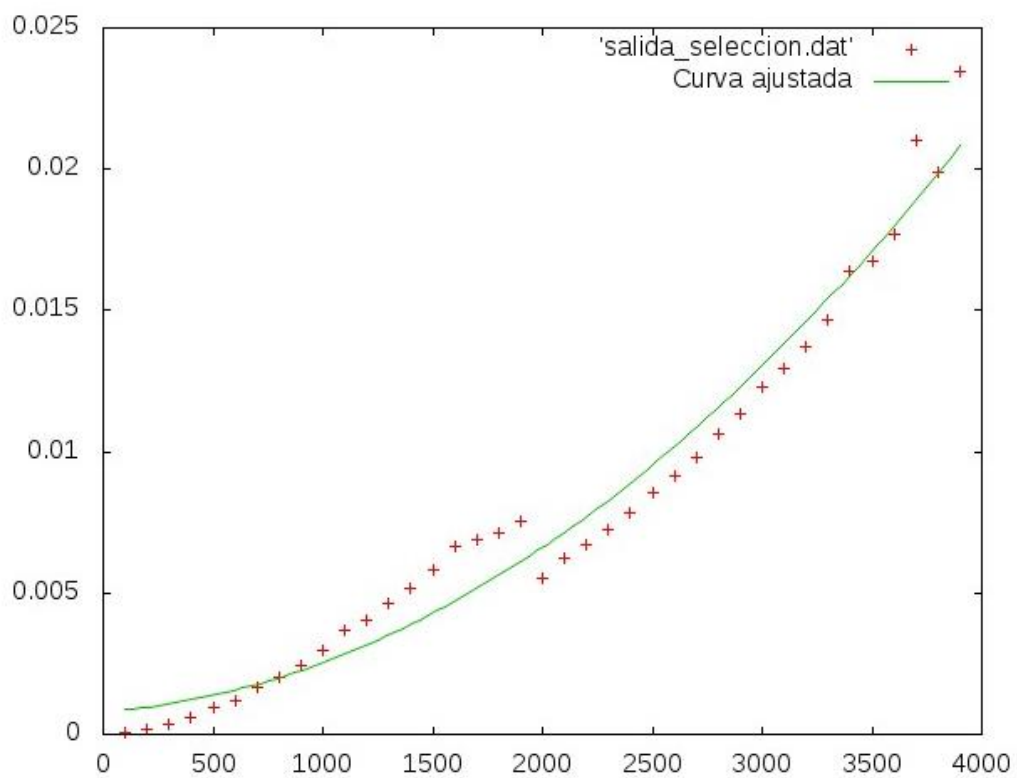


Imagen 11. Ajuste cuadrático del algoritmo de selección.

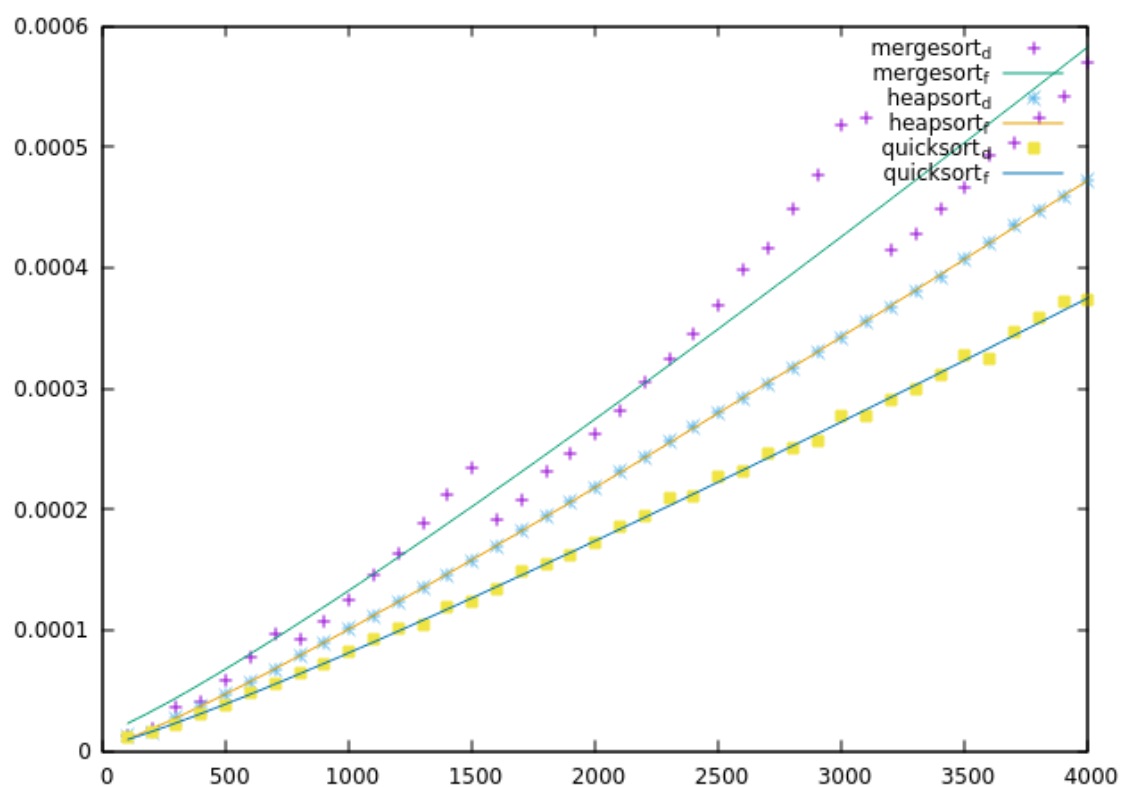
Ejercicio 3.1. Calcular eficiencia híbrida (mediana de 100 ejecuciones).

Anteriormente realizamos los ajustes sobre los algoritmos habiendo realizado **una sola ejecución** de estos.

Ahora para mejorar ese ajuste y evitar tiempos erróneos (debido a uso compartido del procesador, administración del sistema operativo, etc. durante la ejecución) hemos ejecutado **100 veces** cada uno de los **algoritmos de ordenación** (HeapSort, QuickSort, MergeSort) para posteriormente realizar la **mediana** de esas 100 ejecuciones y obtener un valor mucho más fiable.

Iteraciones	QuickSort	MergeSort	HeapSort
100	0.000011	0.000013	0.000012
200	0.000015	0.000019	0.000016
300	0.000022	0.000036	0.000027
400	0.00003	0.000041	0.000036
500	0.000038	0.000059	0.000047
600	0.000048	0.000078	0.000057
700	0.000056	0.000097	0.000068
800	0.000064	0.000092	0.000079
900	0.000072	0.000107	0.00009
1000	0.000082	0.000125	0.000101
1100	0.000092	0.000145	0.000112
1200	0.000101	0.000164	0.000124
1300	0.000105	0.000189	0.000135
1400	0.000119	0.000212	0.000146
1500	0.000123	0.000234	0.000157
1600	0.000134	0.000191	0.00017
1700	0.000148	0.000208	0.000182
1800	0.000155	0.000231	0.0001945
1900	0.000162	0.000246	0.000206
2000	0.000172	0.000263	0.000218
2100	0.000186	0.000282	0.000232
2200	0.000195	0.000305	0.000243
2300	0.000209	0.000324	0.000257
2400	0.000211	0.000345	0.000269
2500	0.000227	0.000369	0.00028
2600	0.000231	0.000398	0.000292
2700	0.000246	0.000416	0.000304
2800	0.00025	0.000448	0.000317
2900	0.000257	0.000477	0.00033
3000	0.000277	0.0005175	0.000343
3100	0.000277	0.0005245	0.000355
3200	0.00029	0.000414	0.000368
3300	0.000299	0.000428	0.000381
3400	0.000311	0.000448	0.000393
3500	0.000327	0.000467	0.000407
3600	0.000325	0.000493	0.00042
3700	0.000346	0.000504	0.000435
3800	0.000359	0.0005245	0.000447
3900	0.0003715	0.000542	0.000459

La gráfica que obtenemos al realizar este ajuste es mucho mejor ya que la mediana del resultado de las 100 ejecuciones se acerca mucho más al valor de la función.



Ejercicio 4. Variación de eficiencia empírica en función de la optimización.

En este caso hemos compilado **dos veces el mismo algoritmo con diferentes tipos de optimización**. En el gráfico *burbuja*, se ha compilado sin optimización y en *burbuja_o2*, hemos usado una optimización de -O2. Esta optimización lo que hace disminuir el número de instrucciones en ensamblador. Se nota claramente que sigue siendo de orden cuadrático pero los tiempos de ejecución para el mismo número de entradas han disminuido. Veamos a continuación los valores:

Burbuja		Burbuja -O2	
Iteraciones	Tiempo (s)	Iteraciones	Tiempo (s)
100	3.9e-05	100	3.5e-05
200	0.000106	200	0.000112
300	0.000199	300	0.000233
400	0.000348	400	0.000391
500	0.000535	500	0.000628
600	0.000866	600	0.000901
700	0.001058	700	0.000945
800	0.001424	800	0.001488
900	0.001744	900	0.001608
1000	0.002075	1000	0.001924
1100	0.002498	1100	0.002108
1200	0.002979	1200	0.002547
1300	0.003453	1300	0.003196
1400	0.003883	1400	0.003348
1500	0.004416	1500	0.003706
1600	0.005737	1600	0.004196
1700	0.005749	1700	0.004421
1800	0.00644	1800	0.004172
1900	0.007085	1900	0.004479
2000	0.008531	2000	0.005229
2100	0.008719	2100	0.005156
2200	0.009605	2200	0.004847
2300	0.011107	2300	0.00446
2400	0.011434	2400	0.004787
2500	0.012559	2500	0.005245
2600	0.0141	2600	0.009791
2700	0.015121	2700	0.006417
2800	0.015996	2800	0.006618
2900	0.01745	2900	0.007271
3000	0.018322	3000	0.007784
3100	0.020647	3100	0.008387

3200	0.021766	3200	0.009128
3300	0.022521	3300	0.009741
3400	0.024245	3400	0.010392
3500	0.026378	3500	0.011234
3600	0.027872	3600	0.011868
3700	0.029146	3700	0.012516
3800	0.030883	3800	0.013415
3900	0.032407	3900	0.014172

Podemos observar que para un número de entradas de **3900 el algoritmo con compilación -O2 es 2,3 veces** más rápido empíricamente que el algoritmo burbuja con compilación estándar. Veamos a continuación sus gráficas:

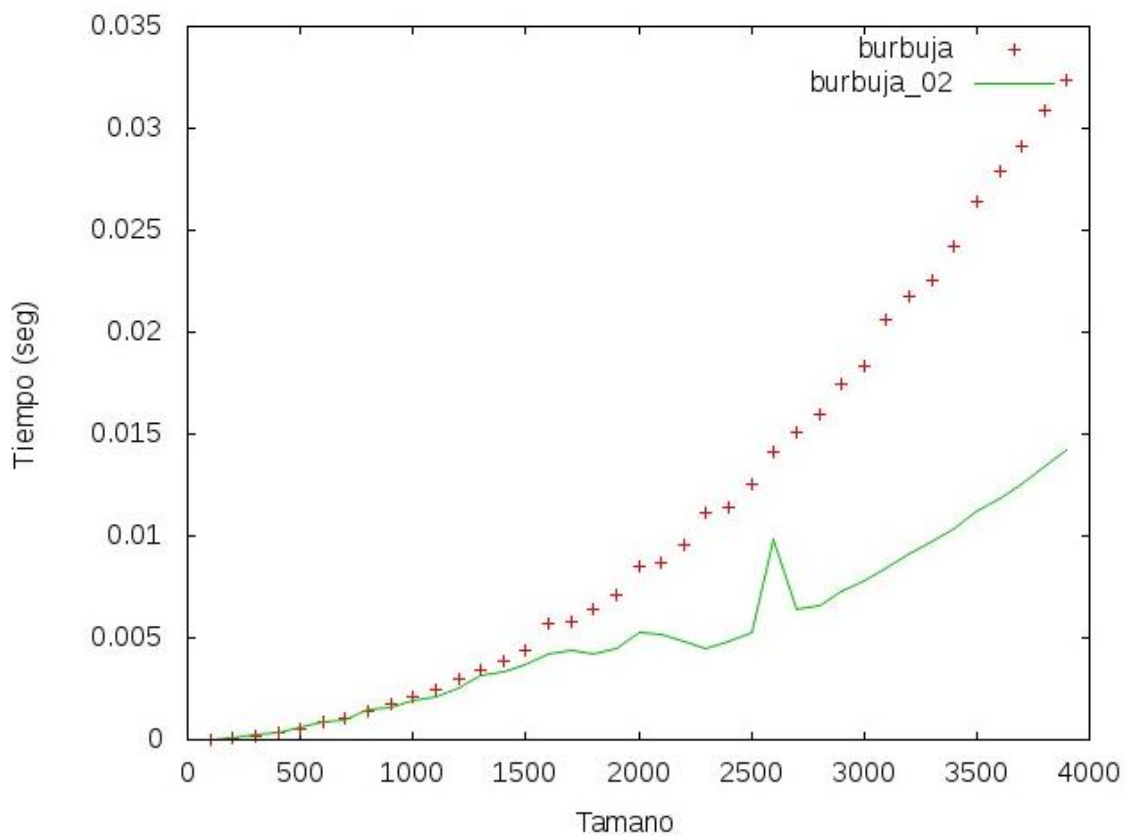


Imagen 12. Comparación de algoritmos con distintas opciones de compilación.