Nombre: Alberto Robles Hernández

DNI: 76065648W

Grupo: B2 Fecha: 09/03/20

Algorítmica 2019/20 <u>Practica 1:</u>

Análisis de la Eficiencia de Algoritmos

Guion:

1º-.Calculo de la eficiencia empírica de distintos algoritmos.

1.1-. $O(n^2)$ → Burbuja, Selección y Inserción.

1.2-. $O(n*log(n)) \rightarrow Heapsort$, Quicksort y Mergesort.

1.3-. $O(n^3) \rightarrow Floyd$.

1.4-. $O(2^n)$ → Hanoi.

2º-.Comparación de los algoritmos de ordenación.

3º-. Eficiencia híbrida de distintos algoritmos.

3.1-. Calculo de las eficiencia híbridas

3.1.1-. Eficiencia híbrida de eficiencia teórica O(n²)

3.1.2-. Eficiencia híbrida de eficiencia teórica O(nlog(n))

3.1.3-. Eficiencia híbrida de eficiencia teórica O(n³)

3.1.4-. Eficiencia híbrida de eficiencia teórica O(2\n)

3.2-. ¿Ajuste distinto al de la O(teórica)?

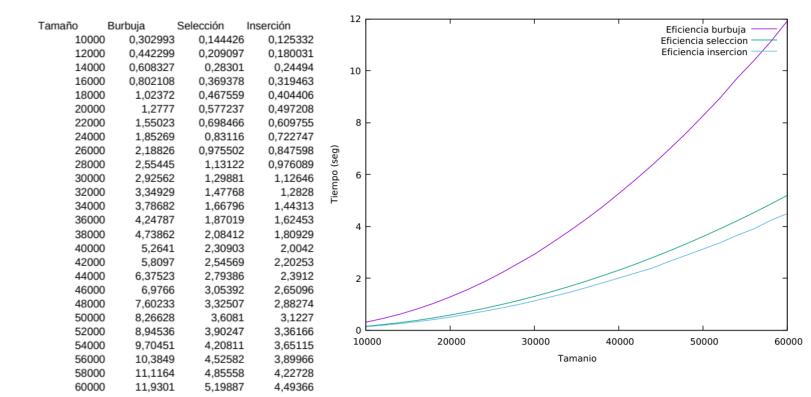
4°-.Otros aspectos que influyen en la eficiencia.

1º-.Calculo empírico:

Vamos a obtener la eficiencia empírica de 6 algoritmos de ordenación, (Inserción, Selección, Burbuja, quicksort, mergesort, heapsort), de el algoritmo floyd y del algoritmo que resuelve el problema de las pirámides de hanoi.

Para empezar he separado los distintos algoritmos según su eficiencia teórica, ya que no podemos tratar de observar empíricamente la eficiencia asintótica de por ejemplo el algoritmo de quicksort y el de hanoi con las mismas entradas, ya que no seria computacionalmente viable. Por lo que al separarlos según su eficiencia teórica se nos quedan tal que:

Para los algoritmos de ordenación O(n²) he utilizado un tamaño de vector que comience en 10000 y que vaya incrementando su valor de 2000 en 2000 hasta llegar a 60000. Esto lo he repetido 10 veces y después hecho la media. Tras hacer esto la tabla y la grafica con los distintos tamaños y algoritmos nos quedaría:



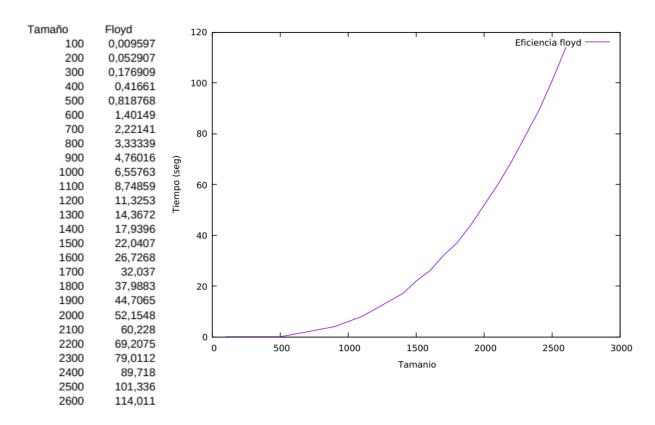
1.2-. O(n*log(n))

Para los algoritmos de ordenación O(n*log(n)) he utilizado un tamaño de vector que comience en 10000 y que vaya incrementando su valor de 20000 en 20000 hasta llegar a 510000. De la misma forma que antes lo he ejecutado 10 veces y después hecho la media y ha quedado:

Tamaño	Heapsort	Mergesort	Quicksort			
10000	0,002796	0,00189987	0,001167	0.14	Eficiencia quicksort ——	
30000	0,005273	0,005809	0,003846		Eficiencia ducksoft ———	
50000	0,009323	0,011952	0,006618		Eficiencia heapsort ——	
70000	0,013545	0,014998	0,009605	0.12	†	
90000	0,01794	0,021663	0,012581			
110000	0,022144	0,02285	0,015449			
130000	0,027288	0,02864	0,018639	0.1	<u> </u>	
150000	0,031291	0,035116	0,021805			
170000	0,03603	0,041659	0,02483			
190000	0,040723	0,04875	0,028028 ⁶ g	0.08		
210000	0,045683	0,045737	0,031406			
230000	0,050234	0,051321	0,031406 0 0,034526 E 0,037612 =			
250000	0,0554	0,057638	0,037612 ⊨	0.06	†	
270000	0,060426	0,065314	0,041156			
290000	0,065701	0,070164	0,044354			
310000	0,070921	0,076728	0,047273	0.04		
330000	0,075056	0,083516	0,050582			
350000	0,080336	0,090817	0,054247			
370000	0,085456	0,098332	0,057155	0.02	†	
390000	0,090645	0,105997	0,060227			
410000	0,096117	0,093697	0,06446			
430000	0,102366	0,098858	0,067531	0	0 100000 200000 300000 400000 500000 6000	100
450000	0,106668	0,104927	0,070456			UC
470000	0,112792	0,111857	0,073978		Tamanio	
490000	0,117503	0,117776	0,078307			
510000	0,122218	0,123539	0,081083			

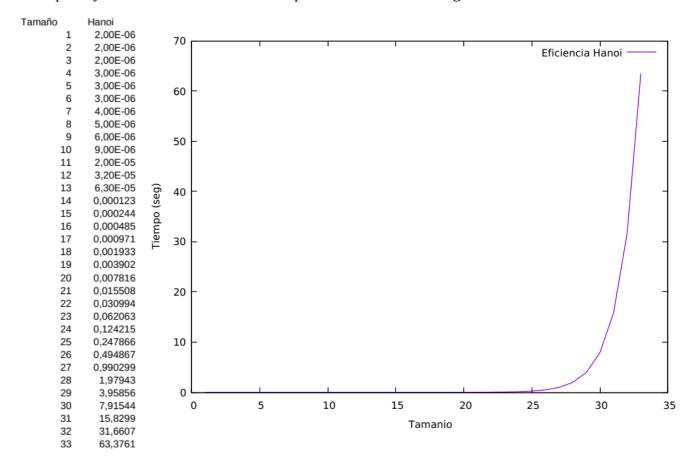
1.3-. $O(n^3)$

Para el algoritmo de Floyd, con una eficiencia teórica O(n³) he utilizado una entrada que comience en 100 y que vaya incrementando su valor de 100 en 100 hasta llegar a 2600. Tras ejecutarlo 10 veces y hacer la media nos queda:



1.4-. $O(2^n)$

Para el algoritmo que resuelve el problema de las pirámides de hanoi voy a utilizar una entrada muy pequeña en comparación con los otros algoritmos anteriormente observados, (debido al rápido crecimiento que tiene la función 2^n), empieza en 1 una pieza y incrementamos el numero de piezas de 1 en 1 hasta llegar a 33.



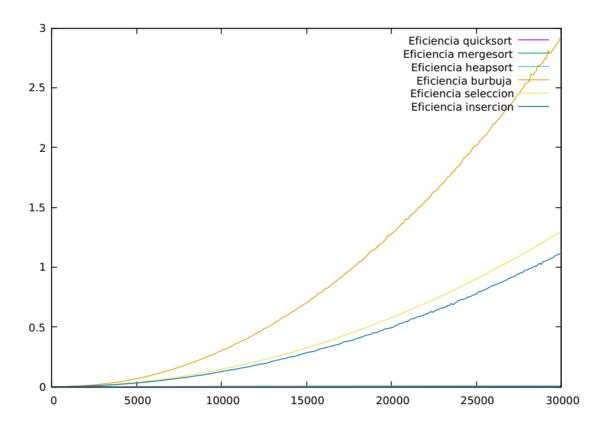
2º-.Comparación de algoritmos de ordenación:

Como podemos observar hay una clara diferencia entre dos conjuntos de algoritmos de ordenación, los algoritmos $O(n^2)$ {Burbuja, Inserción, Selección} y los algoritmos $O(n^*log(n))$ {Quicksort, Heapsort, Mergesort}.

Esto implica que al tener vectores muy grandes, el tiempo que tardan en ordenar dicho vector los algoritmos $O(n^2)$ va a ser mucho mayor que lo que tarden los O(n*log(n)); Para ponernos en perspectiva de la diferencia entre ambos conjuntos he obtenido el tiempo de ejecución de ordenar un vector de 200000 casillas.

	Burbuja	Selección	Inserción	Quicksort	Heapsort	Mergesort
Segundos	133,451	57.7356	49.9891	0.029696	0.043619	0.052706

Como podemos observar la diferencia de tiempos es considerable cuando el tamaño del vector es grande, o este tiende al infinito. Y tal como muestra la grafica continuación esta diferencia de tiempos se incrementa conforme crece el tamaño del vector.



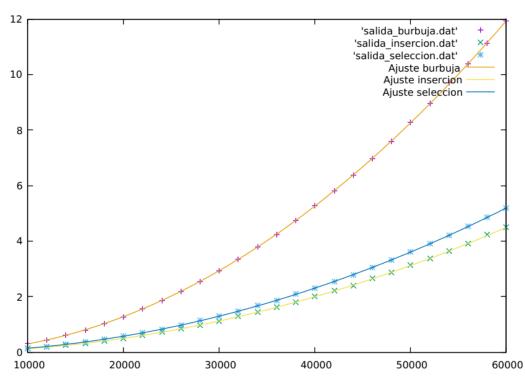
<u>3º-.Eficiencia híbrida:</u>

Eficiencia híbrida de la burbuja	Final set of parameters		
	a0 = 3.36521e-09 a1 = -2.75025e-06 a2 = -0.0130417		
	r = 0.9818		
	f(x)=3.36521e-09*x²-2.75025e-06*x-0.0130417		
Eficiencia híbrida de la inserción	Final set of parameters		
	a0 = 1.24984e-09 a1 = -7.23036e-08 a2 = 0.00185414		
	r = 0.9821		
	f(x)=1.24984e-09*x ² -7.23036e-08*x-0.00185414		

Eficiencia híbrida de la selección	Final set of parameters		
	a0 = 1.44532e-09 a1 = -1.36815e-07 a2 = 0.00186103		
	r = 0.9822		
	f(x)=1.44532e-09*x ² -1.36815e-07*x-0.00186103		
Eficiencia híbrida del quicksort	Final set of parameters		
	a0 = 1.21093e-08		
	r = 0.9997		
	f(x)=1.21093e-08 *x*log(x)		
Eficiencia híbrida del heapsort	Final set of parameters		
	a0 = 1.8138e-08		
	r = 0.9991		
	f(x)=1.8138e-08 *x*log(x)		
Eficiencia híbrida del mergesort	Final set of parameters		
	a0 = 1.89671e-08		
	r = 0.9931		
	f(x)=1.89671e-08*x*log(x)		
Eficiencia híbrida de Floyd	Final set of parameters		
	a0 = 6.35546e-09 a1 = 4.36785e-07 a2 = -0.000280022 a3 = 0.0399928		
	r = 0.9214		
	f(x)=6.35546e-09*x³+4.36785e-07*x²-0.000280022*x+0.0399928		
Eficiencia híbrida de Hanoi	Final set of parameters		
	a0 = 7.37636e-09		
	r = 0.9107		

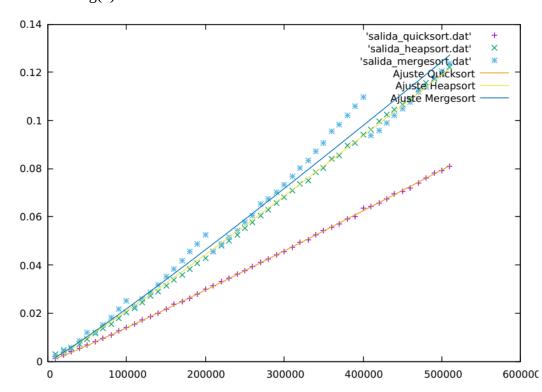
3.1.1-.Eficiencia híbrida de algoritmos de eficiencia teórica O(n²)

Ajuste: $x^2*a0+x*a1+a2$

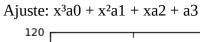


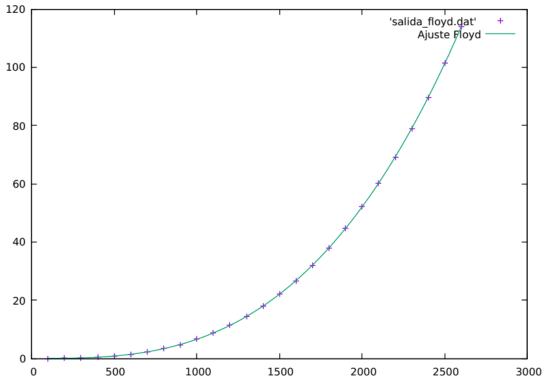
3.1.2-. Eficiencia híbrida de algoritmos de eficiencia teórica O(n*log(n))

Ajuste: a0 * x*log(x)



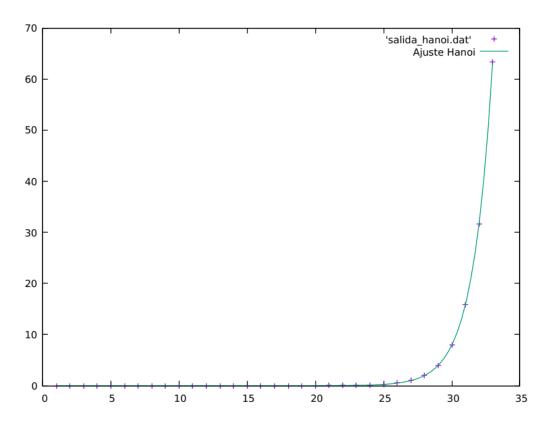
3.1.3-. Eficiencia híbrida de eficiencia teórica $O(n^3) \rightarrow Floyd$





3.1.4-. Eficiencia híbrida de algoritmo de eficiencia teórica $O(2^n) \rightarrow Hanoi$

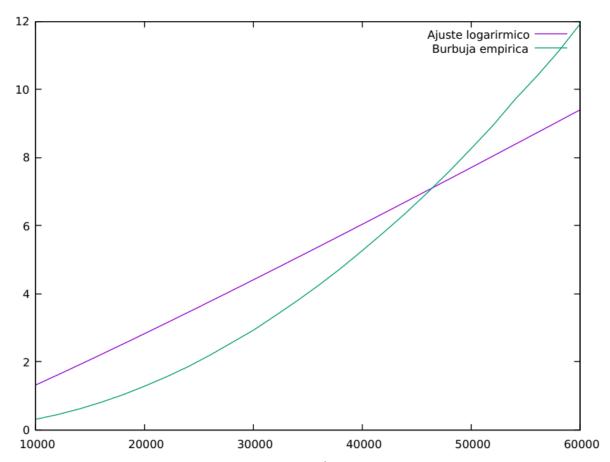
Ajuste: $a0 * 2^x$



3.2-. Algoritmo de eficiencia teórica O(n²) ajustado a a0*n*log(n)

Al tratar de calcular la eficiencia híbrida del algoritmo de la burbuja ajustando los datos obtenidos de sus ejecuciones a a0*n*log(n) el resultado es que la eficiencia híbrida sería: f(x) = 1.42424e-05*x*log(x)

La cual al pintarla en una grafica junto con la grafica de la eficiencia empírica de la burbuja nos quedaría:



Como podemos observar no se acerca nada a la eficiencia real de dicho algoritmo por lo que seria un ajusto muy malo, no nos sirve.

<u>4º-.Otros aspectos que influyen en la eficiencia:</u>

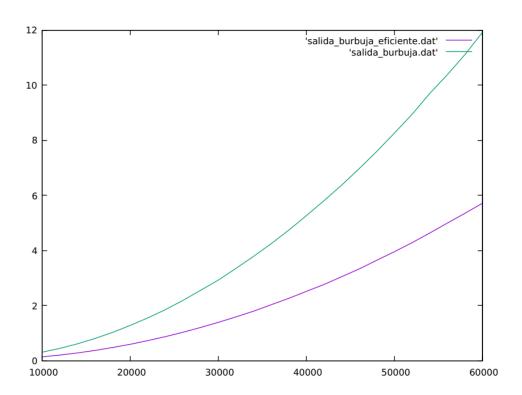
Ahora vamos a observar como afecta la optimización con la que compilemos distintos programas a la eficiencia empírica de los mismos.

Voy a coger un algoritmo de cada conjunto de eficiencia teórica y a comprarlo con sigo mismo, uno compilado sin optimización y otro con optimización -O3.

Y como podemos observar la diferencia entre usar -O3 y no usarlo es unicamente un factor multiplicativo, lo que quiere decir que por mucho que mejoremos la maquina en la que ejecutamos los algoritmos o la optimización con la que compilamos no vamos a conseguir por ejemplo que cuando $n \rightarrow infinito$ un algoritmo de ordenación $O(n^2)$ sea mas rápido que uno $O(n\log(n))$.

Burbuja vs Burbuja -O3

Tamaño	Burbuja	Burbuja Eficiente
10000	0,302993	0,135131
12000	0,442299	0,19732
14000	0,608327	0,275031
16000	0,802108	0,365846
18000	1,02372	0,473449
20000	1,2777	0,591317
22000	1,55023	0,724628
24000	1,85269	0,869212
26000	2,18826	1,02873
28000	2,55445	1,20296
30000	2,92562	1,38779
32000	3,34929	1,58558
34000	3,78682	1,79312
36000	4,24787	2,02683
38000	4,73862	2,25879
40000	5,2641	2,51276
42000	5,8097	2,76566
44000	6,37523	3,04755
46000	6,9766	3,33025
48000	7,60233	3,64407
50000	8,26628	3,95542
52000	8,94536	4,2817
54000	9,70451	4,63166
56000	10,3849	4,99395
58000	11,1164	5,35136
60000	11,9301	5,71766

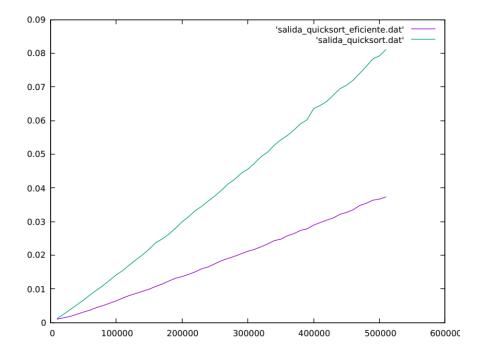


Quicksort vs Quicksort -O3

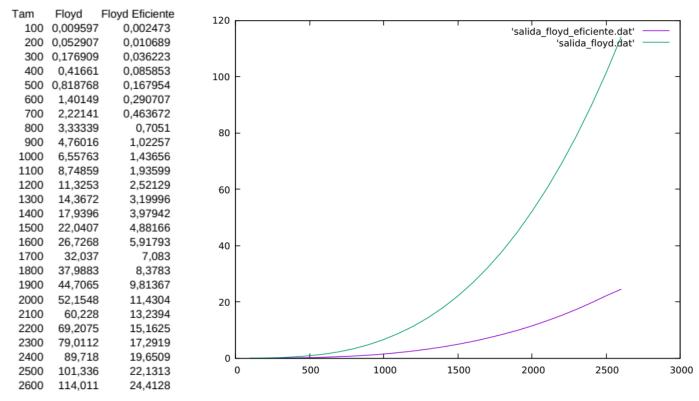
Tamaño		Quicksort Eficiente
10000	0,001167	0,000971
30000	0,003846	0,0018
50000	0,006618	0,003076
70000	0,009605	0,004436
90000	0,012581	0,005732
110000	0,015449	0,007266
130000	0,018639	0,008634
150000	0,021805	0,009902
170000	0,02483	0,011445
190000	0,028028	0,013142
210000	0,031406	0,01429
230000	0,034526	0,015948
250000	0,037612	0,017453
270000	0,041156	0,019016
290000	0,044354	0,020407
310000	0,047273	0,021705
330000	0,050582	0,023298
350000	0,054247	0,024723
370000	0,057155	0,026392
390000	0,060227	0,027815
410000	0,06446	0,029673
430000	0,067531	0,031043
450000	0,070456	0,03268
470000	0,073978	0,034743
490000	0,078307	0,036314

0,037299

510000 0,081083



Floyd vs Floyd -O3



Hanoi vs Hanoi -03

