

Algorítmica: Práctica 1

Andrés Herrera Poyatos, Antonio Rafael Moya Martín-Castaño, Iván Sevillano García, Juan Luis Suárez Díaz

15/3/2015

Contents

Organización de la práctica	2
Ejercicio 1: Cálculo de la eficiencia empírica	2
Tabla con los algoritmos cuadráticos	2
Tabla con los algoritmos cúbicos	3
Tabla con el algoritmo de Fibonacci ($O((\frac{1+\sqrt{5}}{2})^n)$)	4
Tabla con el algoritmo de Hanoi ($O(2^n)$)	5
Tabla con los algoritmos $n \log n$	6
Tabla con los algoritmos de ordenación	6
Ejercicio 2: Elaboración de gráficas	8
Gráfica comparativa de los algoritmos cuadráticos.	8
Gráfica del algoritmo cúbico (Floyd)	9
Gráfica del algoritmo de Fibonacci ($O((\frac{1+\sqrt{5}}{2})^n)$)	9
Gráfica del algoritmo de Hanoi ($O(2^n)$)	10
Gráfica de los algoritmos $O(n \log n)$	10
Gráfica comparativa con todos los algoritmos de ordenación.	11
Comparación de ejecuciones entre los componentes del grupo.	11
Características de los ordenadores	11
Comparación: algoritmos cuadráticos	11
Comparación: algoritmos cúbicos	12
Comparación: algoritmo de Fibonacci	12
Comparación: algoritmo de las Torres de Hanoi	12
Comparación: algoritmos $n \log n$	12
Comentarios	13

Organización de la práctica

Se adjunta el directorio comprimido **Code** con todos los datos obtenidos. La información se organiza como sigue:

- Los códigos **.cpp** de los distintos algoritmos están disponibles en la carpeta **src**.
- En la carpeta **sh** se encuentran scripts auxiliares, cada uno especializado en la toma de datos de uno o varios algoritmos concretos.
- En la carpeta **plot**, de la misma forma, se encuentran scripts especializados en la elaboración de las distintas gráficas.
- El script de bash **ejecuciones.sh** se encarga de obtener todos los datos y gráficas para todos los algoritmos llamando a los scripts mencionados anteriormente.
- En las carpetas **DatosAutor** se almacenan los archivos .dat generados por cada uno de los autores, en sus respectivos PCs. Los ficheros contienen, para cada algoritmo, varias parejas *[tamaño tiempo]* correspondientes a distintas ejecuciones del programa con distintos tamaños y sus respectivos resultados. Han sido generados con **ejecuciones.sh** y son utilizados a lo largo del trabajo.
- De forma análoga, están disponibles los directorios **TablasAutor** e **ImagenesAutor** que contienen tablas en formato **.md** con los resultados y las gráficas del comportamiento de los algoritmos generadas por *gnuplot*, respectivamente.

Cada ejercicio tiene su apartado en el pdf con su correspondiente enunciado y solución.

Ejercicio 1: Cálculo de la eficiencia empírica

Enunciado:

Calcule la eficiencia empírica de los algoritmos pedidos. Defina adecuadamente los tamaños de entrada para que se generen al menos 25 datos. Incluya en la memoria tablas diferentes para los algoritmos de distinto orden de eficiencia (una con los algoritmos $O(n^2)$, otra con los $O(n \log n)$, otra con $O(n^3)$ y otra con $O((\frac{1+\sqrt{5}}{2})^n)$).

A continuación se proporcionan las tablas, una para cada clase de algoritmos:

Tabla con los algoritmos cuadráticos

Tamaño del Vector	Burbuja	Seleccin	Insercion
1000	0.005971	0.003397	0.001321
2000	0.018136	0.009589	0.007588
3000	0.024143	0.014704	0.020282
4000	0.043267	0.025817	0.023064
5000	0.067684	0.037817	0.034221
6000	0.099499	0.055028	0.047872
7000	0.137072	0.073739	0.064517
8000	0.181558	0.092111	0.082905

Tamaño del Vector	Burbuja	Seleccion	Insercion
9000	0.232648	0.118624	0.103043
10000	0.290489	0.14394	0.124546
11000	0.354349	0.178614	0.151216
12000	0.433737	0.20678	0.178228
13000	0.519202	0.239558	0.209278
14000	0.59308	0.273397	0.248141
15000	0.689312	0.314147	0.276967
16000	0.789129	0.356495	0.317291
17000	0.890449	0.402106	0.358508
18000	1.01538	0.450575	0.397242
19000	1.1313	0.50472	0.435913
20000	1.26128	0.55525	0.483853
21000	1.39441	0.611367	0.541654
22000	1.55788	0.670662	0.600085
23000	1.68169	0.732809	0.644882
24000	1.84769	0.800821	0.70273
25000	1.9893	0.864984	0.762199

Tabla con los algoritmos cúbicos

Nodos del Grafo	Floyd
32	0.000596
64	0.004593
96	0.01017
128	0.017141
160	0.035407
192	0.054113
224	0.083649
256	0.116013
288	0.153556
320	0.217792
352	0.280357
384	0.362685
416	0.460287
448	0.581175
480	0.703839

Nodos del Grafo	Floyd
512	0.852424
544	1.02124
576	1.25977
608	1.44669
640	1.68365
672	1.93344
704	2.23303
736	2.54158
768	2.89293
800	3.25971

Tabla con el algoritmo de Fibonacci ($O((\frac{1+\sqrt{5}}{2})^n)$)

Índice	Fibonacci
15	1.3e-05
16	2e-05
17	2.6e-05
18	4.4e-05
19	5e-05
20	0.000114
21	8.6e-05
22	0.000154
23	0.000582
24	0.00097
25	0.001314
26	0.002554
27	0.002394
28	0.003356
29	0.004289
30	0.007083
31	0.011583
32	0.017354
33	0.029313
34	0.047371
35	0.073093
36	0.127835

Índice	Fibonacci
37	0.190808
38	0.308124
39	0.498824
40	0.849934

Tabla con el algoritmo de Hanoi ($O(2^n)$)

Num. Discos	Hanoi
5	1e-06
6	3e-06
7	3e-06
8	6e-06
9	9e-06
10	1.3e-05
11	4.9e-05
12	7.6e-05
13	0.00015
14	0.00019
15	0.000393
16	0.000851
17	0.002302
18	0.003382
19	0.009191
20	0.019015
21	0.024593
22	0.041194
23	0.065421
24	0.127555
25	0.246427
26	0.483075
27	0.96832
28	1.9249
29	3.83247
30	7.63996

Tabla con los algoritmos $n \log n$

Tamaño del Vector	Mergesort	Quicksort	Heapsort
40000	0.015087	0.006235	0.008042
80000	0.02682	0.014736	0.018251
120000	0.037756	0.02246	0.027588
160000	0.041266	0.025439	0.043
200000	0.059359	0.032775	0.048956
240000	0.057706	0.041055	0.067071
280000	0.065938	0.045861	0.065239
320000	0.082393	0.053183	0.072391
360000	0.093771	0.057395	0.095929
400000	0.107337	0.063843	0.102829
440000	0.102685	0.071064	0.104917
480000	0.122825	0.076521	0.111892
520000	0.136037	0.082585	0.120963
560000	0.141045	0.087434	0.132638
600000	0.150005	0.093448	0.143338
640000	0.1658	0.100634	0.156171
680000	0.181068	0.109131	0.165101
720000	0.211107	0.115456	0.178005
760000	0.205422	0.121493	0.188856
800000	0.226734	0.129283	0.193322
840000	0.200972	0.136155	0.207626
880000	0.211482	0.141553	0.223124
920000	0.23571	0.148845	0.229493
960000	0.240497	0.155352	0.247564
1000000	0.244299	0.178312	0.267759

Tabla con los algoritmos de ordenación

Finalmente, mostramos una tabla con la comparativa de todos los algoritmos de ordenación, tanto cuadráticos como $n \log n$. Podemos apreciar que para tamaños relativamente pequeños (25.000) ya existen notables diferencias:

Tamaño del Vector	Burbuja	Selección	Inserción	Mergesort	Quicksort	Heapsort
1000	0.005971	0.003397	0.001321	0.000359	0.000195	0.000114
2000	0.018136	0.009589	0.007588	0.000756	0.000269	0.000639
3000	0.024143	0.014704	0.020282	0.00074	0.000671	0.001008

Tamaño del Vector	Burbuja	Seleccion	Insercion	Mergesort	Quicksort	Heapsort
4000	0.043267	0.025817	0.023064	0.000748	0.00067	0.001327
5000	0.067684	0.037817	0.034221	0.002255	0.000567	0.000822
6000	0.099499	0.055028	0.047872	0.001549	0.001661	0.001141
7000	0.137072	0.073739	0.064517	0.003041	0.001953	0.001359
8000	0.181558	0.092111	0.082905	0.003166	0.002456	0.001679
9000	0.232648	0.118624	0.103043	0.004058	0.001649	0.002775
10000	0.290489	0.14394	0.124546	0.003803	0.001971	0.002436
11000	0.354349	0.178614	0.151216	0.004144	0.002048	0.003717
12000	0.433737	0.20678	0.178228	0.0041	0.003616	0.004062
13000	0.519202	0.239558	0.209278	0.005279	0.003037	0.004538
14000	0.59308	0.273397	0.248141	0.006677	0.002399	0.003738
15000	0.689312	0.314147	0.276967	0.006024	0.002247	0.006105
16000	0.789129	0.356495	0.317291	0.007461	0.002721	0.003677
17000	0.890449	0.402106	0.358508	0.006324	0.002745	0.00402
18000	1.01538	0.450575	0.397242	0.008806	0.005765	0.00688
19000	1.1313	0.50472	0.435913	0.008887	0.004034	0.003986
20000	1.26128	0.55525	0.483853	0.007868	0.003407	0.007215
21000	1.39441	0.611367	0.541654	0.00544	0.00359	0.007316
22000	1.55788	0.670662	0.600085	0.006238	0.00374	0.008641
23000	1.68169	0.732809	0.644882	0.010339	0.006076	0.008602
24000	1.84769	0.800821	0.70273	0.010512	0.006921	0.009229
25000	1.9893	0.864984	0.762199	0.009398	0.003104	0.006293

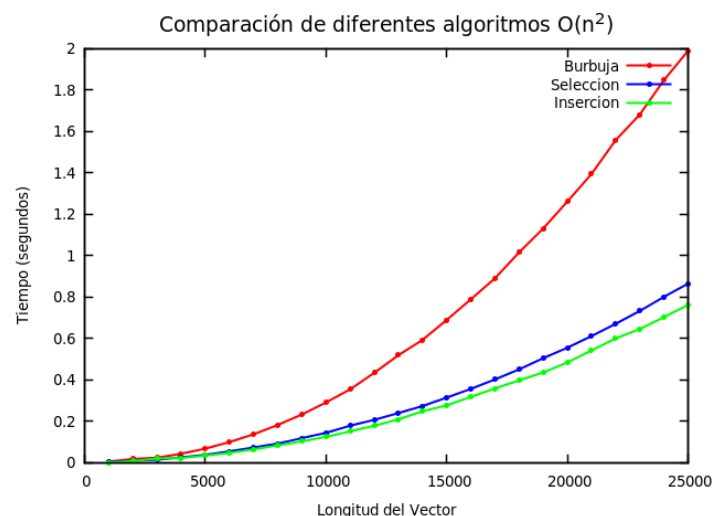
Ejercicio 2: Elaboración de gráficas

Enunciado:

Con cada una de las tablas anteriores genere un gráfico comparando los tiempos de los algoritmos. Indique claramente el significado de cada serie. Para los algoritmos que realizan la misma tarea (los de ordenación), incluya también una gráfica con todos ellos, para poder apreciar las diferencias de rendimiento de algoritmos con diferente orden de eficiencia.

No se debe pasar por alto que los datos utilizados en los algoritmos de ordenación y el de Floyd se generan de manera aleatoria. Esto influye sobre todo al comparar los algoritmos de ordenación entre sí pues es bien conocido que ciertos algoritmos operan bien cuando los datos están casi ordenados (inserción, burbuja) y otros no (quicksort). Existen otros algoritmos que el tiempo dedicado es casi independiente de los datos de entrada (selección, mergesort, heapsort). Sin embargo, el error que se pueda cometer por este hecho es pequeño ya que es muy raro obtener datos casi ordenados de forma aleatoria.

Gráfica comparativa de los algoritmos cuadráticos.



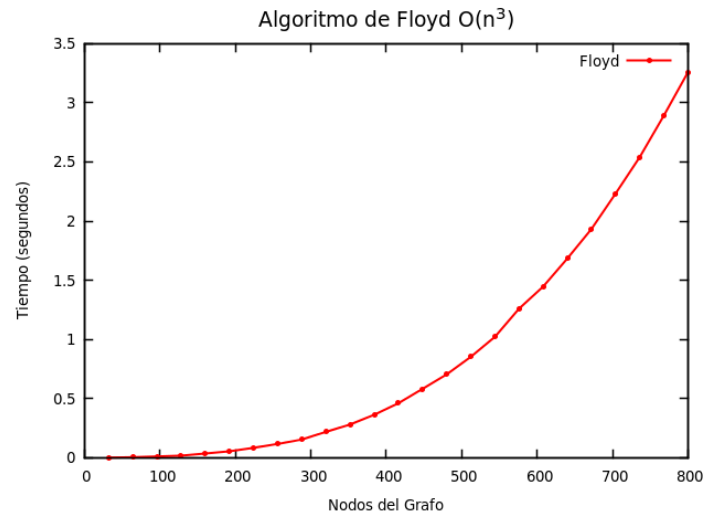
Cabe destacar, que dentro de los algoritmos cuadráticos también existen ciertas diferencias; a continuación, vamos a razonar su existencia. Como se puede observar, el algoritmo de la burbuja emplea un mayor tiempo que los otros dos. Le sigue el algoritmo de selección y de cerca el de inserción. La razón es la siguiente:

- Comparaciones e intercambios del algoritmo de selección: $\frac{n(n-1)}{2}$ y n respectivamente.
- Comparaciones e intercambios del algoritmo de burbuja: $\frac{n(n-1)}{2}$ y un intercambio por cada par de índices $i < j$ tales que $v[i] > v[j]$.
- Comparaciones e intercambios del algoritmo de inserción: $\frac{n(n-1)}{4}$ en promedio y n desplazamientos de los datos (uno por iteración) luego $\frac{n(n-1)}{4}$ asignaciones en promedio.

El número de intercambios del algoritmo burbuja suele ser mucho mayor en promedio que en el caso del algoritmo de selección, que siempre es n . Los intercambios son una operación relativamente costosa, lo que produce el mayor tiempo dedicado.

Veamos ahora, por qué el de insercción es el mejor de los tres. El algoritmo de insercción, en su peor caso (vector totalmente invertido) utiliza el mismo número de comparaciones que el de selección y en el caso promedio la mitad. Esto produce un ahorro importante de tiempo que prevalece en el total del algoritmo (los desplazamientos no son tan costosos). Al ser mejor que el de selección ya es mejor automáticamente que el algoritmo de burbuja.

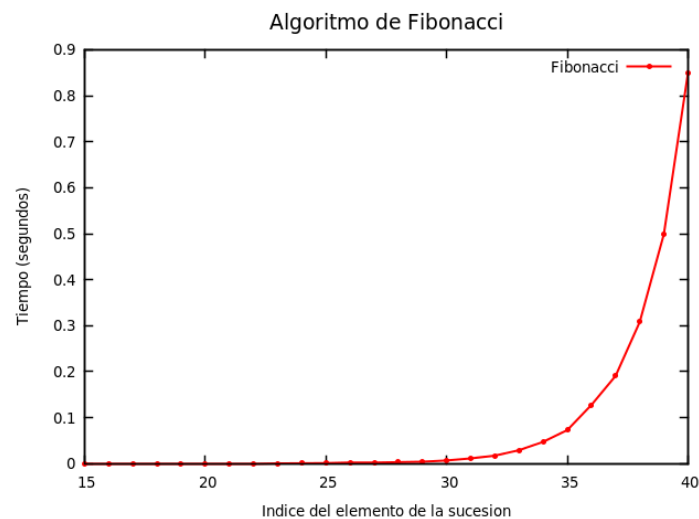
Gráfica del algoritmo cúbico (Floyd)



Contrastando con las gráficas anteriores, podemos ver que existe una gran diferencia entre los algoritmos cuadráticos y el algoritmo de Floyd, que es cúbico (éste último emplea un tiempo mucho mayor).

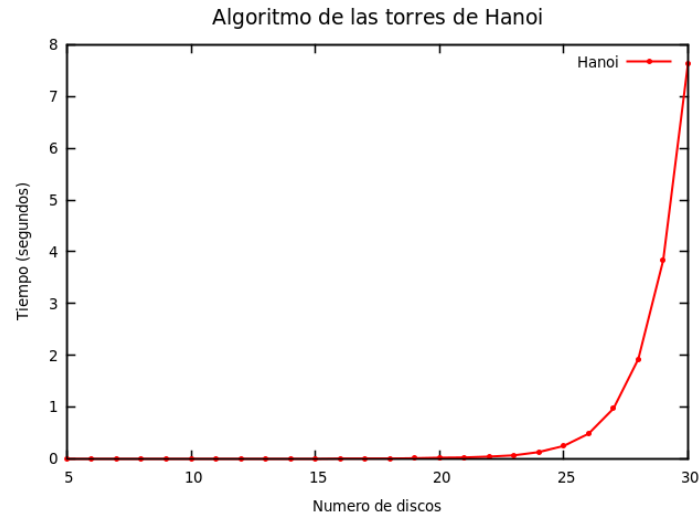
Como nota, el algoritmo de Dijkstra resuelve el mismo problema para grafos con pesos no negativos y consigue una eficiencia de $O(n^2 \log n)$, por lo que es mucho más práctico dada la diferencia que existe entre ambos órdenes de eficiencia.

Gráfica del algoritmo de Fibonacci ($O((\frac{1+\sqrt{5}}{2})^n)$)

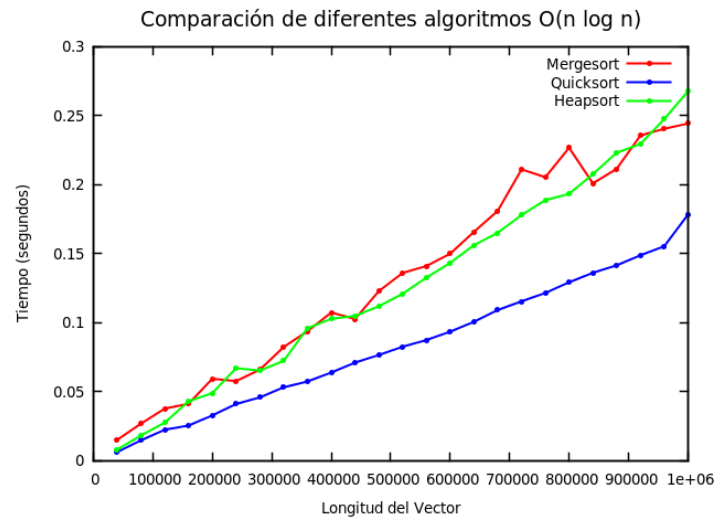


Tanto en éste algoritmo, como en el de Hanoi, que cómo podemos observar son de orden exponencial, tenemos que tener en cuenta que los datos que sirven de prueba no pueden ser excesivamente grandes, pues de lo contrario el programa requeriría demasiado tiempo.

Gráfica del algoritmo de Hanoi ($O(2^n)$)

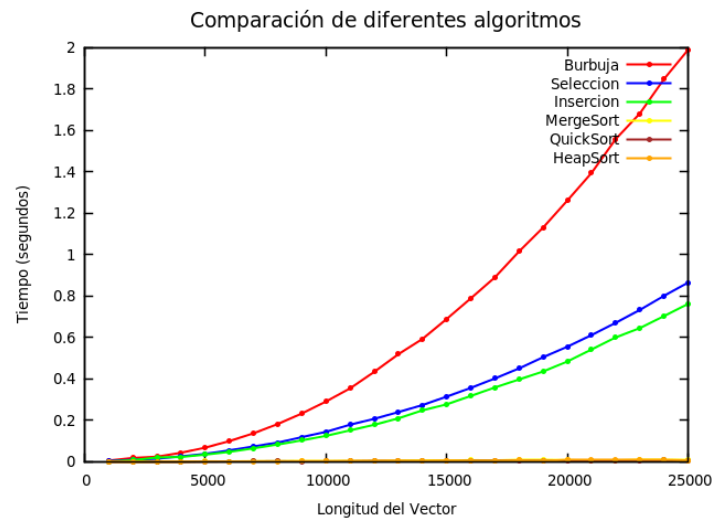


Gráfica de los algoritmos $O(n \log n)$



En el caso de éstos algoritmos, podemos ver que el el algoritmo quicksort es más rápido. A parte de, cómo se ha explicado antes, el hecho de que los vectores se generan aleatoriamente, aquí debemos tener en cuenta que el algoritmo mergesort utiliza espacio extra, con lo que la reserva de dicho espacio supone un coste de tiempo.

Gráfica comparativa con todos los algoritmos de ordenación.



Por último y a modo de conclusión, podemos observar esta gráfica en la que quedan comparados los algoritmos cuadráticos y los de orden $n \cdot \log(n)$, pues el algoritmo de Floyd y los exponenciales deben realizarse con datos de tamaño menor, de forma que la comparación es bastante complicada, aunque claramente, el algoritmo de Floyd requiere mayor tiempo que los cuadráticos y los exponenciales (Hanoi y Fibonacci), un mayor tiempo que todos los demás.

En cuanto a lo que vemos en esta gráfica, podemos ver la gran diferencia entre los algoritmos quicksort y mergesort y los cuadráticos, principalmente el algoritmo de selección e inserción. Podemos ver también que dentro de este conjunto de algoritmos, como hemos explicado anteriormente, el peor algoritmo es el de la burbuja.

Comparación de ejecuciones entre los componentes del grupo.

En ésta última sección, vamos a comparar las ejecuciones realizadas en los 4 ordenadores de los componentes del grupo, y veamos las diferencias. Para ello, dentro de cada apartado, vamos a realizar una tabla de tres filas, teniendo cada una los datos para cierto n fijado de antemano.

Características de los ordenadores

Se proporcionan las características del ordenador de cada integrante del grupo.

- **Andrés** : Toshiba - 8 GB de RAM - Intel(R) Core(TM) i5-3210M CPU @ 2.50GHz
- **Iván** : HP - 4 GB de RAM - Intel(R) Core(TM) i7-3630QM CPU @ 2.40GHz
- **Antonio** :
- **Juan Luis** :

Comparación: algoritmos cuadráticos

En el caso de los cuadráticos, cogemos el método de inserción.

Tamaño del Vector	Andrés	Antonio	Iván	Juan Luis
1000	0.001321	0.003619	0.001556	0.010846
13000	0.209278	0.34684	0.262103	1.26515
25000	0.762199	1.28187	0.978268	4.59284

Comparación: algoritmos cúbicos

Nodos del grafo	Andrés	Antonio	Iván	Juan Luis
32	0.000596	0.000961	0.000298	0.001617
416	0.460287	0.825125	0.586223	3.57139
800	3.25971	6.14008	4.15313	25.4081

Comparación: algoritmo de Fibonacci

Índice	Andrés	Antonio	Iván	Juan Luis
15	1.3e-05	1.5e-05	7e-06	3.2e-05
27	0.002394	0.004638	0.003859	0.020256
40	0.849934	1.21011	1.03951	4.43443

Comparación: algoritmo de las Torres de Hanoi

Número de discos	Andrés	Antonio	Iván	Juan Luis
5	1e-06	1e-06	1e-06	4e-06
17	0.002302	0.002542	0.00182	0.005348
30	7.63996	9.44513	9.81995	32.7569

Comparación: algoritmos $n \log n$

El algoritmo que comparamos es el quicksort.

Tamaño del Vector	Andrés	Antonio	Iván	Juan Luis
40000	0.006235	0.012287	0.007532	0.03168
520000	0.082585	0.118127	0.103365	0.272054
1000000	0.178312	0.229693	0.204994	0.583711

Comentarios

Tras ver los resultados de las distintas tablas, observamos que las prestaciones del ordenador de Andrés es mas rápido que los demás, y que la máquina utilizada por JuanLuis es muy lento, que era lo que se esperaba previamente al experimento. Aun así, pese a la mejora de las prestaciones del ordenador de Andres, es claro que si el algoritmo es cúbico o exponencial, el tiempo de espera puede ser eterno para un n lo suficientemente grande, como es el caso de las torres de hanoi. Igualmente, un algoritmo muy rápido como el quicksort al compararlo en varias máquinas vemos que tampoco difiere mucho en cuanto a tiempos y que es mucho más importante este hecho que las prestaciones.