

UNIVERSIDAD DE GRANADA

Escuela Técnica Superior de Ingenierías Informática y de Telecomunicación

ALGORÍTMICA Práctica 1 : Eficiencia de algoritmos

Autores:

Elvira Castillo Fernández David Gil Bautista Jose Luis Izquierdo Mañas Freddy A. Jaramillo López Alejandro Jerónimo Fuentes Gregorio Vidoy Fajardo

Fecha: 15 de marzo de 2017 Grupo de prácticas: C1

Subgrupo: 4

Índice

1.	Des	cripción del problema	3
2.	Efic	iencia empírica	3
	2.1.	Algoritmos de ordenación	3
		2.1.1. Eficiencia $O(n^2)$	4
		2.1.2. Eficiencia $O(n \log n)$	16
	2.2.	Algoritmo de Floyd	34
	2.3.	Algoritmo de las torres de Hanoi	39

1. Descripción del problema

El objetivo de la práctica es comprender la importancia del análisis de la eficiencia de los algoritmos y familiarizarse con las formas de llevarlo a cabo. Para ello se realizará un estudio teórico, empírico e híbrido.

En esta primera parte se cumplirán los siguientes objetivos:

- 1. Calcular la eficiencia empírica de 8 algoritmos definiendo adecuadamente los tamaños de entrada de forma tal que se generen al menos 25 datos. Se incluirá en la memoria tablas diferentes para los algoritmos de distinto orden de eficiencia (una con los algoritmos de orden $O(n^2)$, otra con los $O(n \log n)$, otra con $O(n^3)$ y otra con $O(2^n)$).
- 2. Con cada una de las tablas anteriores, se generará un gráfico comparando los tiempos de los algoritmos. Para los algoritmos que realizan la misma tarea (los de ordenación), se incluirá también una gráfica con todos ellos,para poder apreciar las diferencias en rendimiento de algoritmos con diferente orden de eficiencia.

2. Eficiencia empírica

Para medir la eficiencia empírica hemos usado la biblioteca <ctime> siguiendo el siguiente esquema:

2.1. Algoritmos de ordenación

En primer lugar mostraremos los resultados obtenidos experimentalmente de los algoritmos de ordenación clásicos, mostrando los resultados de ejecución en forma de tabla.

2.1.1. Eficiencia $O(n^2)$

Burbuja

A continuación se muestra el código fuente correspondiente al algoritmo de la burbuja que se ha usado para medir los tiempos de ejecución:

```
Ofile Ordenacin por burbuja
6 #include <iostream>
7 using namespace std;
8 #include <ctime>
9 #include <cstdlib>
10 #include <climits>
11 #include <cassert>
13
14
16
17
     ***************
19 /*
     Mtodo de ordenacin por burbuja */
20
21 /**
     Obrief Ordena un vector por el mtodo de la burbuja.
22
23
     <code>@param T: vector de elementos</code>. Debe tener num_elem \hookleftarrow
         elementos.
                Es MODIFICADO.
25
     @param num_elem: nmero de elementos. num_elem > 0.
26
     Cambia el orden de los elementos de T de forma que los \hookleftarrow
        dispone
     en sentido creciente de menor a mayor.
     Aplica el algoritmo de la burbuja.
31 */
32 inline static
33 void burbuja(int T[], int num_elem);
35
36
37 /**
     Obrief Ordena parte de un vector por el mtodo de la \hookleftarrow
```

```
burbuja.
39
     Oparam T: vector de elementos. Tiene un nmero de \leftarrow
40
         elementos
                       mayor o igual a final. Es MODIFICADO.
41
42
     Oparam inicial: Posicin que marca el incio de la parte \hookleftarrow
                       vector a ordenar.
44
     Oparam final: Posicin detrs de la ltima de la parte del
45
                       vector a ordenar.
          inicial < final.
48
     Cambia el orden de los elementos de T entre las \hookleftarrow
49
         posiciones
     inicial y final - 1de forma que los dispone en sentido \hookleftarrow
50
         creciente
     de menor a mayor.
     Aplica el algoritmo de la burbuja.
54 static void burbuja_lims(int T[], int inicial, int final);
56
57
58 /**
    Implementacin de las funciones
62 inline void burbuja(int T[], int num_elem)
64 burbuja_lims(T, 0, num_elem);
65 };
66
68 static void burbuja_lims(int T[], int inicial, int final)
69 {
    int i, j;
70
    int aux;
    for (i = inicial; i < final - 1; i++)</pre>
72
      for (j = final - 1; j > i; j--)
73
        if (T[j] < T[j-1])
74
      aux = T[j];
76
      T[j] = T[j-1];
77
      T[j-1] = aux;
    }
79
80 }
82 void sintaxis()
```

```
83 {
     cerr << "Sintaxis:" << endl;</pre>
     cerr << " TAM: Tamao del vector (>0)" << endl;</pre>
     cerr << "Se genera un vector de tamao TAM con elementos \leftarrow
        aleatorios en [0,VMAX[" << endl;</pre>
     exit(EXIT_FAILURE);
87
88 }
89
91 int main(int argc, char **argv)
92 {
     if (argc!=2)
94
       sintaxis();
95
                               // Tamao del vector
     int tam=atoi(argv[1]);
97
                         // Valor del reloj antes de la ejecucin
     clock_t tantes;
98
     clock_t tdespues; // Valor del reloj despus de la \hookleftarrow
        ejecucin
100
     int * T = new int[tam];
101
     assert(T);
102
103
     srandom(time(0));
104
     //Rellenamos el vector con numeros aleatorios
105
     for (int i = 0; i < tam; i++)</pre>
106
107
         T[i] = random();
108
       };
109
110
     // Empieza el algoritmo Burbuja
111
     tantes = clock();// Anotamos el tiempo de inicio
112
     burbuja(T, tam);
113
     tdespues = clock();// Anotamos el tiempo de finalizacin
114
115
     // Mostramos resultados
116
     cout << tam << "\t" << (double) (tdespues-tantes) / \leftarrow
117
        CLOCKS_PER_SEC << endl;</pre>
     delete [] T;
118
119
120 };
```

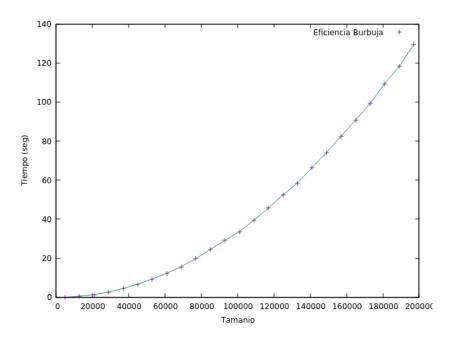


Figura 1: Gráfica algoritmo burbuja

A la hora de ejecutar el algoritmo en un computador obtenemos la siguiente gráfica creada con el software *gnuplot*. Los valores de esta gráfica se pueden observar en la tabla (1)

Podemos observar en la gráfica que efectivamente el algoritmo de la burbuja pertenece a $O(n^2)$ dada la forma que tiene la función n^2 .

Inserción

Este es el código fuente correspondiente al algoritmo de ordenación por inserción:

```
14
15
      ****************
       */
19 /*
     Método de ordenación por inserción */
20
21 /**
     Obrief Ordena un vector por el método de inserción.
22
23
      <code>@param T: vector de elementos</code>. Debe tener num_elem \hookleftarrow
24
         elementos.
                 Es MODIFICADO.
     @param num_elem: número de elementos. num_elem > 0.
     Cambia el orden de los elementos de T de forma que los \hookleftarrow
         dispone
      en sentido creciente de menor a mayor.
     Aplica el algoritmo de inserción.
30
31 */
32 inline static
33 void insercion(int T[], int num_elem);
36
37 /**
     Obrief Ordena parte de un vector por el método de \hookleftarrow
         inserción.
      Oparam T: vector de elementos. Tiene un número de \hookleftarrow
40
         elementos
                        mayor o igual a final. Es MODIFICADO.
      <code>@param</code> inicial: Posición que marca el incio de la parte \hookleftarrow
42
                        vector a ordenar.
43
      <code>@param</code> final: Posición detrás de la última de la parte \hookleftarrow
                        vector a ordenar.
45
          inicial < final.</pre>
46
     Cambia el orden de los elementos de T entre las \hookleftarrow
48
         posiciones
      inicial y final - 1de forma que los dispone en sentido \leftarrow
         creciente
     de menor a mayor.
      Aplica el algoritmo de inserción.
52 */
```

```
53 static void insercion_lims(int T[], int inicial, int final);
54
55
56
   Implementación de las funciones
61 inline static void insercion(int T[], int num_elem)
     insercion_lims(T, 0, num_elem);
64 }
65
67 static void insercion_lims(int T[], int inicial, int final)
68 {
     int i, j;
69
     int aux;
     for (i = inicial + 1; i < final; i++) {</pre>
71
72
       j = i;
       while ((T[j] < T[j-1]) && (j > 0)) {
73
         aux = T[j];
74
         T[j] = T[j-1];
75
         T[j-1] = aux;
76
         j--;
77
       };
78
     };
79
80 }
81
84 int main(int argc, char * argv[])
85 {
     if(argc != 2){
87
       cout << "Numero de argumentos incorrecto";</pre>
88
       return 1;
89
90
91
     int n = atoi(argv[1]);
92
     int * T = new int[n];
     assert(T);
95
96
     //Declaramos las variables para medir el tiempo
97
     clock_t tantes,tdespues;
98
99
100
101
```

```
srandom(time(0));
102
103
     for (int i = 0; i < n; i++)</pre>
104
105
          T[i] = random();
106
       };
107
108
     tantes = clock(); //Medimos el instante antes de la \leftarrow
109
         ejecución
     insercion(T, n);
110
     tdespues = clock(); // Medimos el instante después de la \leftarrow
         ejecución
112
113
     cout << (double) (tdespues - tantes) / CLOCKS_PER_SEC << \leftarrow
114
         endl; //Calculamos la diferencia entre los dos \leftarrow
         instantes y lo pasamos a segundos
115
116
117
     delete [] T;
118
     return 0;
119
120 };
```

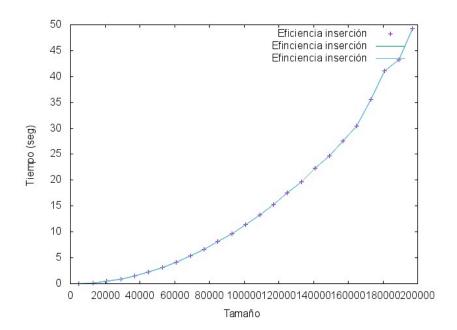


Figura 2: Gráfica algoritmo inserción

También podemos ver en la gráfica que pertenece a $O(n^2)$.

Selección

El código del algoritmo es:

```
1 /**
   Ofile Ordenacin por seleccin
6 #include <iostream>
7 using namespace std;
8 #include <ctime>
9 #include <cstdlib>
10 #include <climits>
11 #include <cassert>
13
16
17
     ****************
19 /* Mtodo de ordenacin por seleccin */
20
21 /**
22
     Obrief Ordena un vector por el mtodo de seleccin.
23
     <code>Oparam T: vector de elementos</code>. Debe tener num_elem \hookleftarrow
        elementos.
               Es MODIFICADO.
     @param num_elem: nmero de elementos. num_elem > 0.
     Cambia el orden de los elementos de T de forma que los \hookleftarrow
        dispone
     en sentido creciente de menor a mayor.
     Aplica el algoritmo de seleccin.
32 inline static
33 void seleccion(int T[], int num_elem);
36
37 /**
     Obrief Ordena parte de un vector por el mtodo de seleccin\leftarrow
39
     Oparam T: vector de elementos. Tiene un nmero de \leftarrow
```

```
elementos
                       mayor o igual a final. Es MODIFICADO.
41
      Oparam inicial: Posicin que marca el incio de la parte \leftarrow
42
         del
                       vector a ordenar.
43
      Oparam final: Posicin detrs de la ltima de la parte del
44
                       vector a ordenar.
          inicial < final.
46
47
     Cambia el orden de los elementos de T entre las \hookleftarrow
         posiciones
49
      inicial y final - 1de forma que los dispone en sentido \hookleftarrow
         creciente
     de menor a mayor.
     Aplica el algoritmo de seleccin.
53 static void seleccion_lims(int T[], int inicial, int final);
55
56
57 /**
    Implementacin de las funciones
61 void seleccion(int T[], int num_elem)
62 {
    seleccion_lims(T, 0, num_elem);
63
64 }
66 static void seleccion_lims(int T[], int inicial, int final)
    int i, j, indice_menor;
68
    int menor, aux;
69
    for (i = inicial; i < final - 1; i++) {</pre>
       indice_menor = i;
71
      menor = T[i];
72
      for (j = i; j < final; j++)</pre>
73
         if (T[j] < menor) {</pre>
74
    indice_menor = j;
75
    menor = T[j];
76
        }
77
      aux = T[i];
      T[i] = T[indice_menor];
      T[indice_menor] = aux;
80
    };
81
82 }
83
84
85
```

```
86 int main(int argc, char * argv[])
87 {
88
     if (argc != 2)
89
90
          cerr << "Formato " << argv[0] << " <num_elem>" << endl\leftarrow
91
          return -1;
92
93
94
     int n = atoi(argv[1]);
96
     int * T = new int[n];
97
     assert(T);
98
     srandom(time(0));
100
101
     for (int i = 0; i < n; i++)</pre>
102
103
          T[i] = random();
104
       };
105
106
107
     const int TAM_GRANDE = 2000;
108
     const int NUM_VECES = 100;
109
110
111
     if (n > TAM_GRANDE)
       {
112
          clock_t t_antes = clock();
113
114
          seleccion(T, n);
115
116
          clock_t t_despues = clock();
117
          cout << n << " " << ((double)(t_despues - t_antes)) /\leftarrow
119
               CLOCKS_PER_SEC
         << endl;
120
       } else {
121
          int * U = new int[n];
122
          assert(U);
123
124
          for (int i = 0; i < n; i++)</pre>
125
     U[i] = T[i];
126
127
          clock_t t_antes_vacio = clock();
128
          for (int veces = 0; veces < NUM_VECES; veces++)</pre>
129
130
       for (int i = 0; i < n; i++)</pre>
131
          U[i] = T[i];
132
```

```
133
          clock_t t_despues_vacio = clock();
134
          clock_t t_antes = clock();
136
          for (int veces = 0; veces < NUM_VECES; veces++)</pre>
137
138
       for (int i = 0; i < n; i++)</pre>
139
          U[i] = T[i];
140
       seleccion(U, n);
141
142
          clock_t t_despues = clock();
          cout << n << " \t
144
         << ((double) ((t_despues - t_antes) -
145
           (t_despues_vacio - t_antes_vacio))) /
146
     (CLOCKS_PER_SEC * NUM_VECES)
147
         << endl;
148
149
          delete [] U;
151
152
     delete [] T;
153
154
155
     return 0;
156 };
```

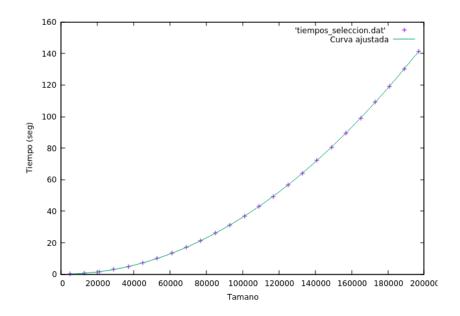


Figura 3: Gráfica algoritmo selección

Para obtener los tiempos de ejecución que se ven en la tabla se ha usado

el siguiente script.

```
#!/bin/csh
2 @ inicio = 5000
3 @ fin = 200000
4 @ incremento = 8000
5 set ejecutable = burbuja
6 set salida = tiempos_busqueda_burbuja.dat
7
8 @ i = $inicio
9 echo > $salida
10 while ( $i <= $fin )
11 echo Ejecución tam = $i
12 echo `./{$ejecutable} $i` >> $salida
13 @ i += $incremento
14 end
```

Como se puede ver el número de componentes del vector empieza en 5000 hasta 200000 con un incremento de 8000.

La suma de todas las gráficas de los algoritmos ha sido:

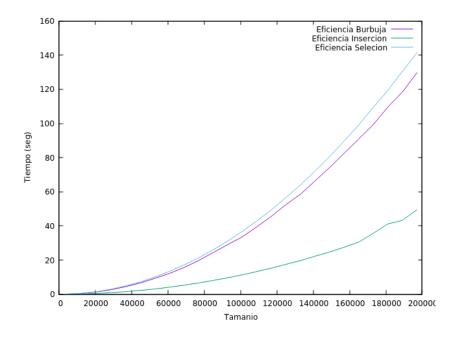


Figura 4: Gráfica algoritmos $O(n^2)$

Podemos concluir que pese a tener la misma eficiencia en el peor de los casos algunos algoritmos tienen tiempos de ejecución más bajos que otros ya que se ejecutan en distinto hardware.

Tamaño del vector	Burbuja	Inserción	Selección
5000	0.0625	0.046875	0.149065
13000	0.515625	0.1875	0.603133
21000	1.40625	0.5	1.57351
29000	2.6875	0.9375	3.03391
37000	4.51562	1.54688	4.92873
45000	6.70312	2.26562	7.29809
53000	9.34375	3.125	10.141
61000	12.2188	4.14062	13.4508
69000	15.6875	5.32812	17.2353
77000	19.8125	6.625	21.346
85000	24.4219	8.10938	26.0582
93000	29.1094	9.64062	31.1696
101000	33.625	11.3438	36.781
109000	39.5312	13.3125	42.9186
117000	45.6406	15.2656	49.4047
125000	52.4531	17.5156	56.6685
133000	58.5625	19.7188	64.0087
141000	66.3438	22.2656	72.1494
149000	74.1562	24.7188	80.5634
157000	82.4375	27.5156	89.669
165000	90.8125	30.4688	99.0533
173000	99.2188	35.5938	109.298
181000	109.422	41.1094	119.24
189000	118.344	43.25	130.293
197000	129.625	49.2656	141.419

Tabla 1: Tiempos de ejecución de la familia $\mathcal{O}(n^2)$

2.1.2. Eficiencia $O(n \log n)$

Mergesort

El código del algoritmo es:

```
1 /**
2     @file Ordenacin por mezcla
3 */
4
5
6 #include <iostream>
7 using namespace std;
```

```
8 #include <ctime>
9 #include <cstdlib>
10 #include <climits>
11 #include <cassert>
13
15
16
17
18 /* ←
      *****************
19 /* Mtodo de ordenacin por mezcla */
21 /**
     Obrief Ordena un vector por el mtodo de mezcla.
22
     <code>Oparam T: vector de elementos</code>. Debe tener num_elem \hookleftarrow
         elementos.
                Es MODIFICADO.
25
     @param num_elem: nmero de elementos. num_elem > 0.
26
     Cambia el orden de los elementos de T de forma que los \hookleftarrow
         dispone
     en sentido creciente de menor a mayor.
30
     Aplica el algoritmo de mezcla.
31 */
32 inline static
33 void mergesort(int T[], int num_elem);
35
36
37 /**
     Obrief Ordena parte de un vector por el mtodo de mezcla.
38
39
     Oparam T: vector de elementos. Tiene un nmero de \leftarrow
         elementos
                       mayor o igual a final. Es MODIFICADO.
41
     Oparam inicial: Posicin que marca el incio de la parte \hookleftarrow
42
         del
                       vector a ordenar.
     Oparam final: Posicin detrs de la ltima de la parte del
44
                       vector a ordenar.
45
          inicial < final.
     Cambia el orden de los elementos de T entre las \hookleftarrow
48
         posiciones
     inicial y final - 1 de forma que los dispone en sentido \leftarrow
```

```
creciente
     de menor a mayor.
     Aplica el algoritmo de la mezcla.
53 static void mergesort_lims(int T[], int inicial, int final);
54
56 /**
     Obrief Ordena un vector por el mtodo de insercin.
57
     <code>@param T: vector de elementos</code>. Debe tener num_elem \leftarrow
         elementos.
                Es MODIFICADO.
60
     @param num_elem: nmero de elementos. num_elem > 0.
61
     Cambia el orden de los elementos de T de forma que los \hookleftarrow
         dispone
     en sentido creciente de menor a mayor.
     Aplica el algoritmo de insercin.
66 */
67 inline static
68 void insercion(int T[], int num_elem);
70
71 /**
     Obrief Ordena parte de un vector por el mtodo de insercin\hookleftarrow
73
     Oparam T: vector de elementos. Tiene un nmero de \hookleftarrow
74
         elementos
                       mayor o igual a final. Es MODIFICADO.
     Oparam inicial: Posicin que marca el incio de la parte \leftarrow
76
         del
                       vector a ordenar.
     Oparam final: Posicin detrs de la ltima de la parte del
78
                       vector a ordenar.
79
          inicial < final.
80
     Cambia el orden de los elementos de T entre las \hookleftarrow
         posiciones
     inicial y final - 1 de forma que los dispone en sentido \leftarrow
         creciente
     de menor a mayor.
     Aplica el algoritmo de la insercin.
86 */
87 static void insercion_lims(int T[], int inicial, int final);
88
89
90 /**
```

```
Obrief Mezcla dos vectores ordenados sobre otro.
91
92
      Oparam T: vector de elementos. Tiene un nmero de \leftarrow
93
          elementos
                        mayor o igual a final. Es MODIFICADO.
94
      Oparam inicial: Posicin que marca el incio de la parte \hookleftarrow
95
          del
                        vector a escribir.
96
      Oparam final: Posicin detrs de la ltima de la parte del
97
                        vector a escribir
           inicial < final.
100
      Oparam U: Vector con los elementos ordenados.
      Oparam V: Vector con los elementos ordenados.
101
                 El nmero de elementos de U y V sumados debe \leftarrow
102
                     coincidir
                  con final - inicial.
103
104
      En los elementos de T entre las posiciones inicial y \hookleftarrow
105
          final - 1
      pone ordenados en sentido creciente, de menor a mayor, \hookleftarrow
106
      elementos de los vectores U y V.
107
109 static void fusion(int T[], int inicial, int final, int U[], \hookleftarrow
       int V[]);
110
111
112
      Implementacin de las funciones
115 **/
116
inline static void insercion(int T[], int num_elem)
     insercion_lims(T, 0, num_elem);
120
121 }
122
123
124 static void insercion_lims(int T[], int inicial, int final)
125 {
     int i, j;
126
127
     int aux;
     for (i = inicial + 1; i < final; i++) {</pre>
128
       j = i;
       while ((T[j] < T[j-1]) && (j > 0)) {
130
         aux = T[j];
131
         T[j] = T[j-1];
132
         T[j-1] = aux;
133
```

```
134
         j--;
       };
135
     };
136
137 }
138
139
140 const int UMBRAL_MS = 100;
141
142 void mergesort(int T[], int num_elem)
143 {
     mergesort_lims(T, 0, num_elem);
144
145 }
146
147 static void mergesort_lims(int T[], int inicial, int final)
     if (final - inicial < UMBRAL_MS)</pre>
149
150
          insercion_lims(T, inicial, final);
151
152
       } else {
          int k = (final - inicial)/2;
153
154
          int * U = new int [k - inicial + 1];
155
          assert(U);
156
          int 1, 12;
157
          for (1 = 0, 12 = inicial; 1 < k; 1++, 12++)</pre>
158
     U[1] = T[12];
159
          U[1] = INT_MAX;
160
161
          int * V = new int [final - k + 1];
162
163
          assert(V);
          for (1 = 0, 12 = k; 1 < final - k; 1++, 12++)
164
     V[1] = T[12];
165
          V[1] = INT_MAX;
166
167
          mergesort_lims(U, 0, k);
168
          mergesort_lims(V, 0, final - k);
169
          fusion(T, inicial, final, U, V);
170
          delete [] U;
171
          delete [] V;
172
       };
173
174 }
175
176
177 static void fusion(int T[], int inicial, int final, int U[], \hookleftarrow
        int V[])
178 {
     int j = 0;
179
     int k = 0;
180
     for (int i = inicial; i < final; i++)</pre>
181
```

```
182
          if (U[j] < V[k]) {</pre>
183
     T[i] = U[j];
184
185
          } else{
186
     T[i] = V[k];
187
188
     k++;
          };
189
        };
190
191 }
192
193
194
195
197 int main(int argc, char * argv[])
198 {
199
     if (argc != 2)
200
201
          cerr << "Formato " << argv[0] << " <num_elem>" << endl\leftarrow
202
          return -1;
203
204
205
     int n = atoi(argv[1]);
206
207
     int * T = new int[n];
208
     assert(T);
209
210
211
     srandom(time(0));
212
     for (int i = 0; i < n; i++)</pre>
213
214
          T[i] = random();
215
       };
216
217
218
     const int TAM_GRANDE = 10000;
     const int NUM_VECES = 1000;
219
220
     if (n > TAM_GRANDE)
221
222
          clock_t t_antes = clock();
223
224
          mergesort(T, n);
225
226
          clock_t t_despues = clock();
227
228
          cout << n << " " << ((double)(t_despues - t_antes)) /\leftarrow
229
```

```
CLOCKS_PER_SEC
         << endl;
230
       } else {
231
          int * U = new int[n];
232
          assert(U);
233
234
          for (int i = 0; i < n; i++)</pre>
235
     U[i] = T[i];
236
237
          clock_t t_antes_vacio = clock();
238
          for (int veces = 0; veces < NUM_VECES; veces++)</pre>
239
240
       for (int i = 0; i < n; i++)</pre>
241
          U[i] = T[i];
242
     }
243
          clock_t t_despues_vacio = clock();
244
245
          clock_t t_antes = clock();
^{246}
          for (int veces = 0; veces < NUM_VECES; veces++)</pre>
247
248
       for (int i = 0; i < n; i++)</pre>
249
          U[i] = T[i];
250
       mergesort(U, n);
251
252
          clock_t t_despues = clock();
253
          cout << n << " \t "
254
255
         << ((double) ((t_despues - t_antes) -
           (t_despues_vacio - t_antes_vacio))) /
256
     (CLOCKS_PER_SEC * NUM_VECES)
257
258
         << endl;
259
          delete [] U;
260
       }
261
262
263
     delete [] T;
264
^{265}
     return 0;
266
267 };
```

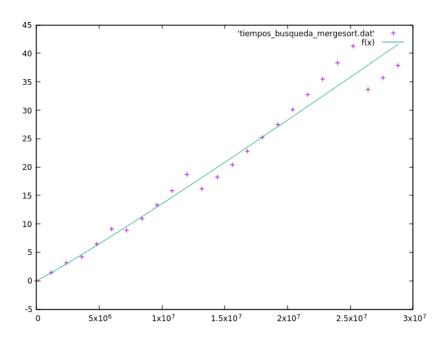


Figura 5: Gráfica algoritmo mergesort

El Mergesort tiene una gráfica con "dientes de sierra" porque a partir de un cierto umbral (para tamaños iguales 100), no profundiza más en la recursividad y lanza un algoritmo cuadrático (inserción) para ordenar .

Quicksort

```
El código es:
```

```
19 /* Mtodo de ordenacin rpida */
20
21 /**
      Obrief Ordena un vector por el mtodo quicksort.
22
23
      Oparam T: vector de elementos. Debe tener num_elem \hookleftarrow
24
         elementos.
                 Es MODIFICADO.
25
      @param num_elem: nmero de elementos. num_elem > 0.
26
     Cambia el orden de los elementos de T de forma que los \hookleftarrow
         dispone
      en sentido creciente de menor a mayor.
     Aplica el algoritmo quicksort.
31 */
32 inline static
33 void quicksort(int T[], int num_elem);
35
36
37 /**
     Obrief Ordena parte de un vector por el mtodo quicksort.
      Oparam T: vector de elementos. Tiene un nmero de \leftarrow
40
         elementos
                        mayor o igual a final. Es MODIFICADO.
      <code>@param</code> inicial: Posicin que marca el incio de la parte \hookleftarrow
42
                        vector a ordenar.
43
      Oparam final: Posicin detrs de la ltima de la parte del
44
                        vector a ordenar.
          inicial < final.
46
47
     Cambia el orden de los elementos de T entre las \leftarrow
         posiciones
      inicial y final - 1 de forma que los dispone en sentido \hookleftarrow
49
         creciente
     de menor a mayor.
      Aplica el algoritmo quicksort.
53 static void quicksort_lims(int T[], int inicial, int final);
55
56 /**
     Obrief Ordena un vector por el mtodo de insercin.
58
      <code>@param T: vector de elementos</code>. Debe tener num_elem \leftarrow
59
         elementos.
                 Es MODIFICADO.
60
```

```
@param num_elem: nmero de elementos. num_elem > 0.
61
      Cambia el orden de los elementos de T de forma que los \hookleftarrow
         dispone
      en sentido creciente de menor a mayor.
      Aplica el algoritmo de insercin.
65
66 */
67 inline static
68 void insercion(int T[], int num_elem);
70
      Obrief Ordena parte de un vector por el mtodo de insercin\leftarrow
      Oparam T: vector de elementos. Tiene un nmero de \leftarrow
74
         elementos
                        mayor o igual a final. Es MODIFICADO.
      Oparam inicial: Posicin que marca el incio de la parte \hookleftarrow
         del
                        vector a ordenar.
77
      Oparam final: Posicin detrs de la ltima de la parte del
                        vector a ordenar.
          inicial < final.
80
      Cambia el orden de los elementos de T entre las \hookleftarrow
         posiciones
      inicial y final - 1 de forma que los dispone en sentido \hookleftarrow
83
         creciente
      de menor a mayor.
      Aplica el algoritmo de insercin.
86 */
87 static void insercion_lims(int T[], int inicial, int final);
89
90 /**
      Obrief Redistribuye los elementos de un vector segn un \hookleftarrow
         pivote.
92
      Oparam T: vector de elementos. Tiene un nmero de \hookleftarrow
93
         elementos
                        mayor o igual a final. Es MODIFICADO.
      Oparam inicial: Posicin que marca el incio de la parte \leftarrow
95
         del
                        vector a ordenar.
      Oparam final: Posicin detrs de la ltima de la parte del
                        vector a ordenar.
98
          inicial < final.
99
      @param pp: Posicin del pivote. Es MODIFICADO.
100
```

```
101
      Selecciona un pivote los elementos de T situados en las \leftarrow
102
          posiciones
      entre inicial y final - 1. Redistribuye los elementos, \hookleftarrow
103
          situando los
      menores que el pivote a su izquierda, despus los iguales \hookleftarrow
104
          y a la
      derecha los mayores. La posicin del pivote se devuelve en\hookleftarrow
105
           pp.
107 static void dividir_qs(int T[], int inicial, int final, int \hookleftarrow
      & pp);
108
109
110
111 /**
      Implementacin de las funciones
112
113 **/
114
115
inline static void insercion(int T[], int num_elem)
     insercion_lims(T, 0, num_elem);
119 }
120
122 static void insercion_lims(int T[], int inicial, int final)
123 {
     int i, j;
124
125
     int aux;
     for (i = inicial + 1; i < final; i++) {</pre>
126
       j = i;
127
       while ((T[j] < T[j-1]) \&\& (j > 0)) {
128
          aux = T[j];
129
          T[j] = T[j-1];
130
         T[j-1] = aux;
131
132
          j--;
       };
     };
134
135 }
136
138 const int UMBRAL_QS = 50;
139
141 inline void quicksort(int T[], int num_elem)
142 {
     quicksort_lims(T, 0, num_elem);
143
144 }
```

```
146 static void quicksort_lims(int T[], int inicial, int final)
147 {
     int k;
148
     if (final - inicial < UMBRAL_QS) {</pre>
149
       insercion_lims(T, inicial, final);
150
     } else {
151
       dividir_qs(T, inicial, final, k);
152
       quicksort_lims(T, inicial, k);
153
       quicksort_lims(T, k + 1, final);
156 }
157
159 static void dividir_qs(int T[], int inicial, int final, int \leftrightarrow
      & pp)
160 {
     int pivote, aux;
161
162
     int k, l;
163
     pivote = T[inicial];
164
     k = inicial;
165
     1 = final;
166
     do {
167
       k++;
168
     } while ((T[k] <= pivote) && (k < final-1));</pre>
170
     do {
       1--;
171
     } while (T[1] > pivote);
172
     while (k < 1) {
       aux = T[k];
174
       T[k] = T[1];
175
       T[1] = aux;
176
       do k++; while (T[k] <= pivote);</pre>
177
       do l--; while (T[1] > pivote);
178
     };
179
     aux = T[inicial];
180
     T[inicial] = T[1];
181
     T[1] = aux;
182
     pp = 1;
183
184 };
185
186
187
189 int main(int argc, char * argv[])
190 {
     int n=atoi(argv[1]);;
191
192
```

```
193
     clock_t tantes;
194
     clock_t tdespues;
195
196
     int * T = new int[n];
197
     assert(T);
198
199
     srandom(time(0));
200
201
     for (int i = 0; i < n; i++)</pre>
202
203
          T[i] = random();
204
        };
205
206
     tantes = clock();
207
     quicksort(T, n);
208
     tdespues = clock();
209
210
211
     cout << n << "\t"<<(tdespues-tantes)/(double) \leftarrow
212
         CLOCKS_PER_SEC <<endl;</pre>
213
     delete [] T;
214
215
     return 0;
216
217 };
```

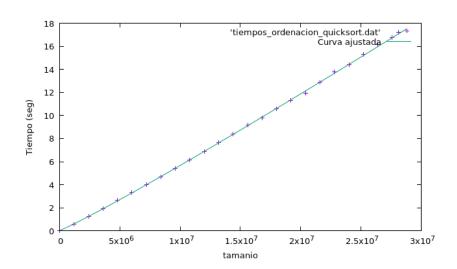


Figura 6: Gráfica algoritmo quicksort

Heapsort

El código para el algoritmo heapsort es:

```
1 /**
2 Ofile Ordenacin por montones
3 */
6 #include <iostream>
7 #include <chrono>
8 using namespace std;
9 using namespace chrono;
10 #include <ctime>
11 #include <cstdlib>
12 #include <climits>
13 #include <cassert>
17
20 /* ←
     **************
      */
_{21} /* Mtodo de ordenacin por montones */
22
23 /**
     Obrief Ordena un vector por el mtodo de montones.
24
     \texttt{@param T: vector de elementos. Debe tener num\_elem} \; \leftarrow \;
26
        elementos.
                Es MODIFICADO.
28
     @param num_elem: nmero de elementos. num_elem > 0.
29
     Cambia el orden de los elementos de T de forma que los \hookleftarrow
        dispone
     en sentido creciente de menor a mayor.
     Aplica el algoritmo de ordenacin por montones.
32
33 */
34 inline static
35 void heapsort(unsigned int T[], unsigned int num_elem);
37
39 /**
     Obrief Reajusta parte de un vector para que sea un montn.
40
41
     <code>@param T: vector de elementos. Debe tener num_elem</code> \leftarrow
        elementos.
                Es MODIFICADO.
43
```

```
@param num_elem: nmero de elementos. num_elem > 0.
44
     @param k: ndice del elemento que se toma com raz
45
     Reajusta los elementos entre las posiciones k y num_elem \leftarrow
47
     de T para que cumpla la propiedad de un montn (APO),
48
     considerando al elemento en la posicin k como la raz.
_{51} static void reajustar(unsigned int T[], unsigned int \hookleftarrow
     num_elem, unsigned int k);
53
54
56 /**
     Implementacin de las funciones
58 **/
59
60
_{61} static void heapsort(unsigned int T[], unsigned int num_elem\hookleftarrow
62 {
    unsigned int i;
    for (i = num_elem/2; i >= 0; i--)
64
      reajustar(T, num_elem, i);
65
    for (i = num_elem - 1; i >= 1; i--)
67
         unsigned int aux = T[0];
68
         T[0] = T[i];
         T[i] = aux;
         reajustar(T, i, 0);
71
72
73 }
_{76} static void reajustar(unsigned int T[], unsigned int \hookleftarrow
     num_elem, unsigned int k)
77 {
    unsigned int j;
78
    unsigned int v;
79
    v = T[k];
80
    bool esAPO = false;
    while ((k < num_elem/2) && !esAPO)</pre>
82
      {
83
         j = k + k + 1;
84
         if ((j < (num_elem - 1)) && (T[j] < T[j+1]))
85
86
         if (v >= T[j])
87
    esAPO = true;
```

```
T[k] = T[j];
         k = j;
90
91
     T[k] = v;
92
93 }
94
96 int main(int argc, char *argv[])
97 {
     if (argc != 2){
98
       return 1;
99
100
101
     unsigned int n = atoi(argv[1]);
102
103
     high_resolution_clock::time_point tantes, tdespues;
104
     duration < double > transcurrido;
105
106
     int * T = new int[n];
107
     assert(T);
108
109
     srandom(time(0));
110
111
     for (unsigned int i = 0; i < n; i++)</pre>
112
113
          T[i] = random();
114
115
       };
116
     // escribe_vector(T, n);
117
118
119
     tantes = high_resolution_clock::now();
120
     heapsort(T, n);
121
     tdespues = high_resolution_clock::now();
122
     transcurrido = duration_cast < duration < double >> (tdespues - ←
123
         tantes);
124
     cout << n << " " << transcurrido.count() << endl;</pre>
125
126
     // escribe_vector(T, n);
127
128
129
     delete [] T;
130
131
     return 0;
132
133 };
```

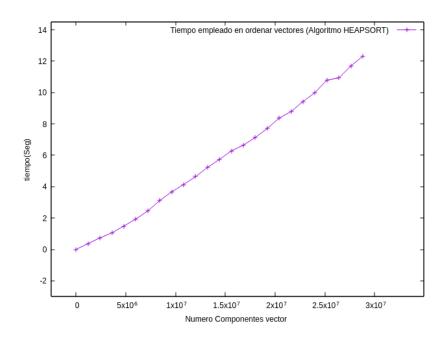


Figura 7: Gráfica algoritmo heapsort

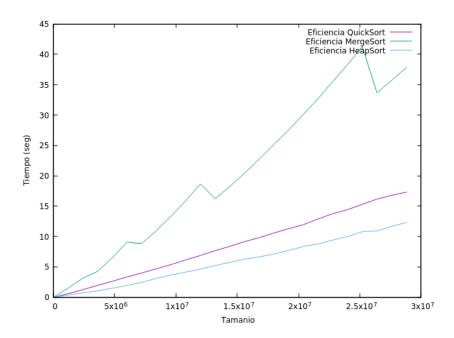


Figura 8: Gráfica algoritmos

En este caso también ocurre que algunos algoritmos son más rápidos que otros. El heapsort es el más rápido de los tres y su peor caso es $n \log n$ mientras que el mergesort es el más lento. En el Quicksort en su peor caso se obtienen tiempos cuadráticos, aunque en tiempo medio actúa como un algoritmo de familia $n \log n$. Como se ha dicho anteriormente, los tiempos de ejecución están condicionados por el hardware que ejecuta los algoritmos.

Tamaño del vector	Mergesort	Quicksort	Heapsort
1	6.7e-08	3e-06	4.98e-07
1200001	1.51248	0.601518	0.369181
2400001	3.13742	1.23973	0.734327
3600001	4.25173	1.9505	1.05172
4800001	6.4652	2.62888	1.48573
6000001	9.07117	3.34089	1.94025
7200001	8.83143	3.98903	2.44891
8400001	10.9863	4.69163	3.11307
9600001	13.35	5.3884	3.66539
10800001	15.8962	6.146	4.13483
12000001	18.6556	6.88565	4.63526
13200001	16.2255	7.6687	5.22195
14400001	18.276	8.3837	5.73521
15600001	20.4301	9.15389	6.27549
16800001	22.7814	9.81892	6.64332
18000001	25.1908	10.5894	7.12804
19200001	27.5473	11.2911	7.70287
20400001	30.1202	11.942	8.3599
21600001	32.7305	12.9	8.78117
22800001	35.5346	13.7612	9.42521
24000001	38.3152	14.4307	9.98922
25200001	41.2853	15.3049	10.7944
26400001	33.6681	16.1586	10.9223
27600001	35.7178	16.7763	11.6846
28800001	37.8503	17.3169	12.3082

Tabla 2: Tiempos de ejecución de la familia $O(n \log n)$

2.2. Algoritmo de Floyd

Este algoritmo calcula los caminos mínimos entre todos los pares de nodos en un grafo dirigido, su código es:

```
Offile Clculo del coste de los caminos mnimos. Algoritmo \hookleftarrow
        de Floyd.
3 */
6 #include <iostream>
7 using namespace std;
8 #include <ctime>
9 #include <cstdlib>
10 #include <climits>
11 #include <cassert>
12 #include <cmath>
15 static int const MAX_LONG = 10;
17 /*←
                            **********
18
19 /**
     Obrief Reserva espacio en memoria dinmica para una matriz\leftarrow
         cuadrada.
21
     @param dim: dimensin de la matriz. dim > 0.
     Oreturns puntero a la zona de memoria reservada.
26 int ** ReservaMatriz(int dim);
28
29 /∗←
                          ************
30
31 /**
     Obrief Libera el espacio asignado a una matriz cuadrada.
32
     Oparam M: puntero a la zona de memoria reservada. Es \leftarrow
34
        MODIFICADO.
     @param dim: dimensin de la matriz. dim > 0.
35
36
     Liberar la zona memoria asignada a M y lo pone a NULL.
```

```
39 void LiberaMatriz(int ** & M, int dim);
41 /∗←
     ********************
     */
42
43 /**
     Obrief Rellena una matriz cuadrada con valores \hookleftarrow
44
        aleaotorias.
45
     	exttt{Qparam M: puntero a la zona de memoria reservada. Es} \leftarrow
46
        MODIFICADO.
    @param dim: dimensin de la matriz. dim > 0.
47
    Asigna un valor aleatorio entero de [0, MAX_LONG - 1] a \hookleftarrow
49
     elemento de la matriz M, salvo los de la diagonal \hookleftarrow
        principal
    que quedan a 0..
51
53 void RellenaMatriz(int **M, int dim);
55 /∗←
     ******************
     */
56 /**
    Obrief Clculo de caminos mnimos.
    Oparam M: Matriz de longitudes de los caminos. Es \hookleftarrow
       MODIFICADO.
     @param dim: dimensin de la matriz. dim > 0.
60
61
     Calcula la longitud del camino mnimo entre cada par de \hookleftarrow
        nodos (i,j),
     que se almacena en M[i][j].
63
64 */
65 void Floyd(int **M, int dim);
67 /∗←
     *****************
     */
68
69
70 /**
    Implementacin de las funciones
72 **/
73
74
```

```
75 int ** ReservaMatriz(int dim)
76 {
     int **M;
77
     if (dim <= 0)
78
79
         cerr<< "\n ERROR: Dimension de la matriz debe ser \leftarrow
80
            mayor que 0" << endl;</pre>
         exit(1);
81
       }
82
     M = new int * [dim];
83
     if (M == NULL)
84
85
         cerr << "\n ERROR: No puedo reservar memoria para un \leftarrow
86
            matriz de "
        << dim << " x " << dim << "elementos" << endl;
         exit(1);
88
89
     for (int i = 0; i < dim; i++)</pre>
90
91
         M[i] = new int [dim];
92
         if (M[i] == NULL)
93
94
       cerr << "ERROR: No puedo reservar memoria para un matriz\leftarrow
95
            << dim << " x " << dim << endl;
96
       for (int j = 0; j < i; j++)
         delete [] M[i];
98
       delete [] M;
99
       exit(1);
100
     }
101
102
     return M;
103
104 }
105
106
107 /∗←
      *****************
      */
108
109 void LiberaMatriz(int ** & M, int dim)
110 {
     for (int i = 0; i < dim; i++)</pre>
111
       delete [] M[i];
112
     delete [] M;
113
     M = NULL;
114
115 }
116
117
118 /∗⊷
```

```
*******************
     */
void RellenaMatriz(int **M, int dim)
120 {
    for (int i = 0; i < dim; i++)</pre>
121
      for (int j = 0; j < dim; j++)
122
       if (i != j)
    M[i][j] = (rand() % MAX_LONG);
125 }
126
127
128 /∗←
     *******************
     * /
129 void Floyd(int **M, int dim)
130 {
    for (int k = 0; k < dim; k++)
131
      for (int i = 0; i < dim;i++)</pre>
132
133
        for (int j = 0; j < dim; j++)
          {
134
      int sum = M[i][k] + M[k][j];
135
          M[i][j] = (M[i][j] > sum) ? sum : M[i][j];
          }
138 }
139
140
141 /∗←
     *******************
142 int main (int argc, char **argv)
                     // Valor del reloj antes de la ejecucin
    clock_t tantes;
144
    clock_t tdespues; // Valor del reloj despus de la \leftarrow
145
       ejecucin
                      // Dimensin de la matriz
    int dim;
146
147
    //Lectura de los parametros de entrada
148
    if (argc != 2)
149
      {
150
        cout << "Parmetros de entrada: " << endl</pre>
151
       << "1.- Nmero de nodos" << endl << endl;
152
        return 1;
153
154
155
    dim = atoi(argv[1]);
156
    int ** M = ReservaMatriz(dim);
157
158
    RellenaMatriz(M,dim);
159
160
```

```
161
     // Empieza el algoritmo de floyd
162
     tantes = clock();
163
     Floyd(M,dim);
164
     tdespues = clock();
165
     cout << "Tiempo: " << ((double)(tdespues-tantes))/\leftarrow
166
         CLOCKS_PER_SEC
           << " s" << endl;
167
     LiberaMatriz(M,dim);
168
169
     return 0;
170
171 }
```

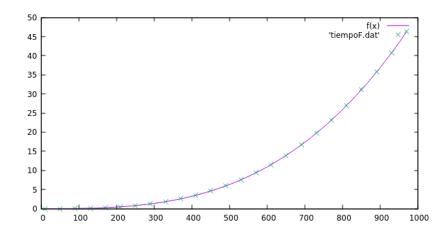


Figura 9: Gráfica algoritmo de Floyd

El script que se ha usado para calcular los tiempos de ejecución ha sido:

```
#!/bin/csh
@ inicio = 10
@ fin = 1000
@ incremento = 40
set ejecutable = floyd
set salida = tiempoFloyd.dat

@ i = $inicio
echo > $salida
while ( $i <= $fin )
echo Ejecución tam = $i
echo `./{$ejecutable} $i` >> $salida
    @ i += $incremento
end
```

Tamaño del vector	Floyd
10	6.6e-05
50	0.007293
90	0.039217
130	0.113225
170	0.250322
210	0.467227
250	0.786888
290	1.23084
330	1.81614
370	2.57111
410	3.49241
450	4.61768
490	5.96742
530	7.55589
570	9.40896
610	11.5164
650	13.9302
690	16.6884
730	19.7581
770	23.1473
810	26.9431
850	31.1451
890	35.8169
930	40.7663
970	46.3376

Tabla 3: Tiempos de ejecución de Floyd ${\cal O}(n^3)$

2.3. Algoritmo de las torres de Hanoi

El código de este algoritmo es:

```
1 /**
2     @file Resolucin del problema de las Torres de Hanoi
3 */
4
5
6 #include <iostream>
7 using namespace std;
8 #include <ctime>
```

```
9 #include <cstdlib>
10 #include <climits>
11 #include <cassert>
13
14 /**
     Obrief Resuelve el problema de las Torres de Hanoi
     Oparam M: nmero de discos. M > 1.
     Oparam i: nmero de columna en que estn los discos.
17
                i es un valor de {1, 2, 3}. i != j.
     Oparam j: nmero de columna a que se llevan los discos.
20
                j es un valor de {1, 2, 3}. j != i.
21
     Esta funcin imprime en la salida estndar la secuencia de
     movimientos necesarios para desplazar los M discos de la
     columna i a la j, observando la restriccin de que ningn
     disco se puede situar sobre otro de tamao menor. Utiliza
     una nica columna auxiliar.
26
27 */
28 void hanoi (int M, int i, int j);
30
33 void hanoi (int M, int i, int j)
35
    if (M > 0)
      {
36
        hanoi(M-1, i, 6-i-j);
        //cout << i << " -> " << j << endl;
        hanoi (M-1, 6-i-j, j);
40
41 }
43 int main(int argc, char * argv[])
44 {
45
    if(argc != 2){
      cout << "Uso: " << argv[0] << " numDiscos" <<endl;</pre>
47
48
49
    int M = atoi(argv[1]);
51
    clock_t antes, despues;
52
    antes = clock();
53
54
    hanoi(M, 1, 2);
55
56
    despues = clock();
```

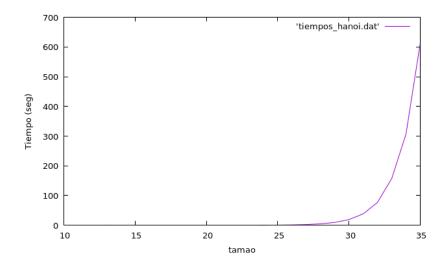


Figura 10: Gráfica algoritmo de Hanoi

Los valores obtenidos en la ejecución de Hanoi han sido:

Tamaño del vector	Hanoi
13	0.0002
14	0.000299
15	0.000634
16	0.001209
17	0.002486
18	0.004823
19	0.009548
20	0.019202
21	0.03786
22	0.075991
23	0.151952
24	0.303134
25	0.600663
26	1.20005
27	2.3963
28	4.80708
29	9.62316
30	19.111
31	38.4526
32	76.8348
33	157.017
34	306.513
35	611.917

Tabla 4: Tiempos de ejecución de Hanoi ${\cal O}(2^n)$

A continuación mostramos la gráfica para todos los algoritmos de ordenación. En la gráfica vemos que los algoritmos $O(n^2)$ son más lentos que los algoritmos $O(n \log n)$ ya que para cantidades pequeñas del eje x tienen mucho más tiempo en ejecutarse mientras que los logarítmicos para valores muy grandes del eje x tienen unos tiempos de ejecución muy pequeños.

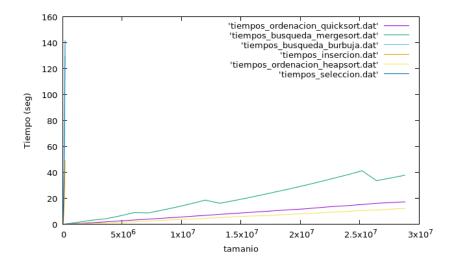


Figura 11: Gráfica algoritmos de ordenación

Si comparamos los algoritmos de Floyd y Hanoi en una gráfica podemos observar que la diferencia es bastante notable. Hanoi tarda 10 minutos con tamaños de 35 elementos.

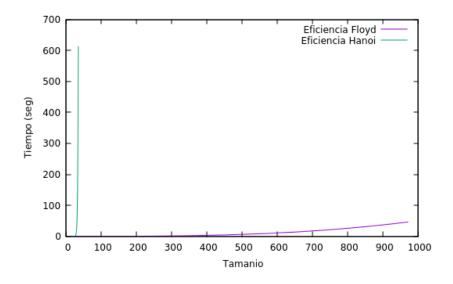


Figura 12: Gráfica algoritmos de Floyd y Hanoi