#### Estructura de datos (2016-2017)

Grado en Ingeniería Informática Universidad de Granada

### Práctica I: Eficiencia de los algoritmos

Elena María Gómez Ríos 16 de octubre de 2016

## Índice

<b>1.</b>	Realizar el análisis de eficiencia cuando consideramos el código en ocurrencias.cpp.	3
	1.1. Considerando como entrada el texto del fichero quijote.txt	3
	1.2. Considerando como entrada el texto del fichero lema.txt	4
2.	Análisis de eficiencia del código en frecuencias.cpp, considerando como entradas el	l
	texto del fichero quijote.txt.	5
	2.1. Análisis de eficiencia del código con la estructura de datos de la versión 1	5
	2.2. Análisis de eficiencia del código con la estructura de datos de la versión 2	7
	2.3. Análisis de eficiencia del código con la estructura de datos de la versión 3	8
	2.4. Análisis de eficiencia del código con la estructura de datos de la versión 4	10
3.	Realizar el análisis de eficiencia teórico y práctico con los algoritmos de ordenación	ı
	que se conocen (burbuja, inserción y selección).	11
	3.1. Burbuja	11
	3.2. Selección	13
	3.3. Inserción	14

# 1. Realizar el análisis de eficiencia cuando consideramos el código en ocurrencias.cpp.

Vamos a obtener la eficiencia teórica del código de ocurrencias.cpp. Como se puede observar la mayor parte del tiempo de ejecución se emplea en el método contar\_hasta, el cual es de orden 0(n).

```
int contar_hasta( vector<string> & V, int ini, int fin, string & s) {
  int cuantos = 0;
  for (int i=ini; i< fin ; i++)
    if (V[i]==s) {
      cuantos ++;
    }
  return cuantos;
}</pre>
```

Para realizar el cálculo empírico de la eficiencia del algoritmo, hemos ejecutado el programa en un ordenador cuyas prestaciones son: procesador Intel Core i7 con 6GB de RAM, y el compilador empleado es 'g++'.

#### 1.1. Considerando como entrada el texto del fichero quijote.txt.

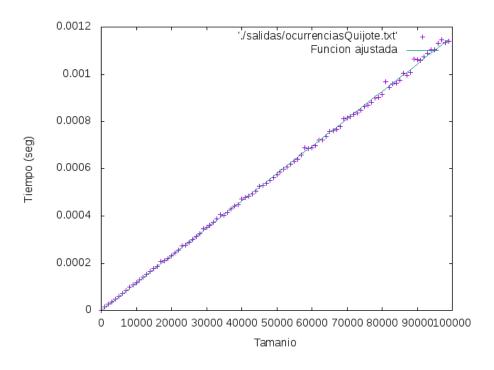
Compilamos el código ocurrencias.cpp leyendo y contando las palabras del fichero quijote.txt:

```
g++ -std=c++11 -o ./bin/ocurrencias ./src/ocurrencias.cpp
```

Guardamos la salida de la ejecución en un fichero llamado ocurrenciasQuijote.txt, donde la primera columna representa el tamaño del conjunto de palabras y la segunda el tiempo necesario para buscar la palabra "hidalgo":

```
./bin/ocurrencias > ./salidas/ocurrenciasQuijote.txt
```

Realizamos el enfoque híbrido con el ajuste de los datos obtenidos. Para hacer la regresión con gnuplot he definido la función f(x) = a \* x, ya que el algoritmo tiene orden de eficiencia O(n).



#### 1.2. Considerando como entrada el texto del fichero lema.txt.

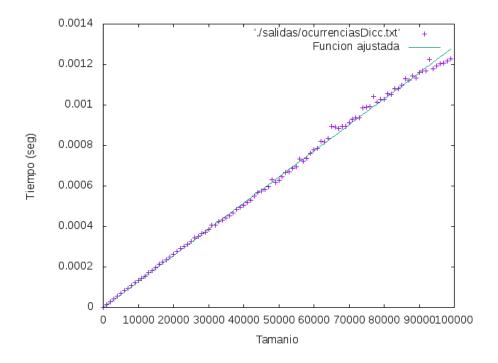
Compilamos el código ocurrencias.cpp modificando el código para que lea y cuente las palabras del fichero lema.txt:

```
g++ -std=c++11 -o ./bin/ocurrencias ./src/ocurrencias.cpp
```

Guardamos la salida de la ejecución en un fichero llamado ocurrenciasDicc.txt, donde la primera columna representa el tamaño del conjunto de palabras y la segunda el tiempo necesario para buscar la palabra "hidalgo":

```
./bin/ocurrencias > ./salidas/ocurrenciasDicc.txt
```

Realizamos el enfoque híbrido con el ajuste de los datos obtenidos. Para hacer la regresión con gnuplot he definido la función f(x) = a \* x, ya que el algoritmo tiene orden de eficiencia O(n).



## 2. Análisis de eficiencia del código en frecuencias.cpp, considerando como entradas el texto del fichero quijote.txt.

Para realizar el cálculo empírico de la eficiencia del algoritmo, hemos ejecutado el programa en un ordenador cuyas prestaciones son: procesador Intel Core i7 con 6GB de RAM, y el compilador empleado es 'g++'.

Para poder realizar bien el ejercicio modificamos el código para poder guardar en un fichero distinto las salidas de las distintas versiones de contar\_frecuencias. Para compilar el código utilizamos:

```
g++ -std=c++11 -o ./bin/frecuencias ./src/frecuencias.cpp
```

Guardamos las distintas salidas de las ejecuciones en ficheros llamados frecuenciasV1.txt, frecuenciasV2.txt, frecuenciasV4.txt, donde la primera columna representa el tamaño del conjunto de palabras y la segunda el tiempo transcurrido:

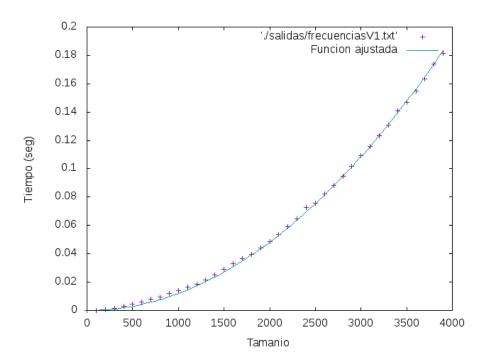
```
./bin/ocurrencias > ./salidas/frecuencias.txt
```

#### 2.1. Análisis de eficiencia del código con la estructura de datos de la versión 1.

```
int contar_hasta( vector<string> & V, int ini, int fin, string & s) {
  int cuantos = 0;
  for (int i=ini; i< fin ; i++)
    if (V[i]==s) {
      cuantos ++;
    }
  return cuantos;
}</pre>
```

El método contar\_hasta es del orden O(n) y el método push\_back del vector es O(1), por lo tanto contar\_frecuencias\_V1 es del orden  $O(n^2)$ .

Realizamos el enfoque híbrido con el ajuste de los datos obtenidos. Para hacer la regresión con gnuplot he definido la función f(x) = a \* x \* x, ya que el algoritmo tiene orden de eficiencia  $O(n^2)$ .



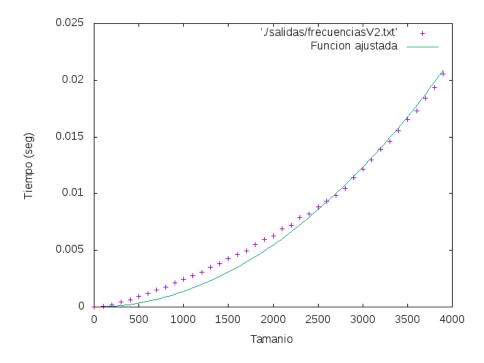
#### 2.2. Análisis de eficiencia del código con la estructura de datos de la versión 2.

```
int buscar( vector<string> & V, string & s) {
   bool enc= false;
   int pos = POS_NULA;
   for (int i=0; i < V.size() && !enc; i++)</pre>
      if (V[i]==s) {
         enc = true;
         pos = i;
      }
   return pos;
}
void contar_frecuencias_V2( vector<string> & libro, int ini, int fin,
                          vector<string> &pal, vector<int> & frec ){
   int pos;
   for (int i = ini; i<fin; i++){</pre>
      pos = buscar(pal, libro[i]); // O(n)
      if (pos==POS_NULA) {
         pal.push_back(libro[i]);
                                      // Análisis amortizado O(1)
         frec.push_back(1);
                             // Análisis amortizado O(1)
      }
      else {
         frec[pos]++;
      }
```

```
}
}
```

El método buscar es del orden O(n) y el método push\_back del vector es O(1), por lo tanto contar\_frecuencias\_V2 es del orden  $O(n^2)$ .

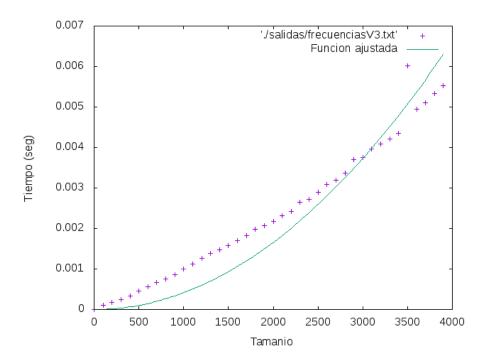
Realizamos el enfoque híbrido con el ajuste de los datos obtenidos. Para hacer la regresión con gnuplot he definido la función f(x) = a \* x \* x, ya que el algoritmo tiene orden de eficiencia  $O(n^2)$ .



#### 2.3. Análisis de eficiencia del código con la estructura de datos de la versión 3.

La eficiencia en el interior del bucle for es  $O(\log(n) + n) = O(n)$ , por lo tanto el método contar\_frecuencias\_V3 es del orden  $O(n^2)$ .

Realizamos el enfoque híbrido con el ajuste de los datos obtenidos. Para hacer la regresión con gnuplot he definido la función f(x) = a \* x \* x, ya que el algoritmo tiene orden de eficiencia  $O(n^2)$ .



#### 2.4. Análisis de eficiencia del código con la estructura de datos de la versión 4.

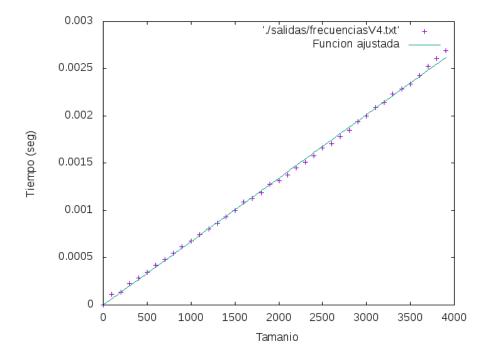
La eficiencia del primer bucle for es O(nlog(n)), la eficiencia del segundo bucle for es O(nlog(n)), por lo tanto el método contar\_frecuencias\_V4 es del orden O(nlog(n)).

Realizamos el enfoque híbrido con el ajuste de los datos obtenidos. Para hacer la regresión con gnuplot he definido la función f(x) = a \* x, aunque teóricamente el algoritmo tiene orden de eficiencia O(nlog(n)), se puede observar que el ajuste a f(x) = a \* x es mucho más exacto.

```
gnuplot> plot './salidas/frecuenciasV4.txt' title 'Eficiencia frecuenciasV4' with points gnuplot> set xlabel "Tamanio" gnuplot> set ylabel "Tiempo (seg)" gnuplot> f(x) = a * x
```

gnuplot> fit f(x) './salidas/frecuenciasV4.txt' via a

gnuplot> plot './salidas/frecuenciasV4.txt', f(x) title 'Funcion ajustada'



# 3. Realizar el análisis de eficiencia teórico y práctico con los algoritmos de ordenación que se conocen (burbuja, inserción y selección).

Para realizar el cálculo empírico de la eficiencia del algoritmo, hemos ejecutado el programa en un ordenador cuyas prestaciones son: procesador Intel Core i7 con 6GB de RAM, y el compilador empleado es 'g++'.

#### 3.1. Burbuja

Para compilar el código utilizamos:

```
g++ -std=c++11 -o ./bin/BurbujaEficiencia ./src/BurbujaEficiencia_Lims.cpp
```

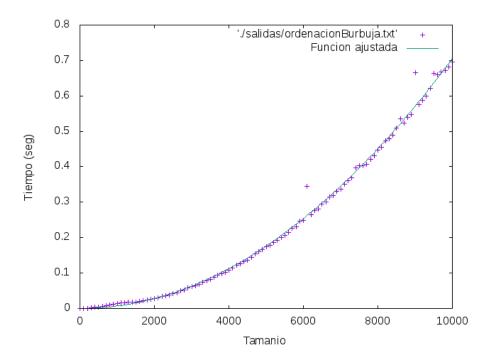
Guardamos la salida del programa en un fichero llamado ordenacionBurbuja.txt, donde la primera columna representa el tamaño del conjunto de palabras y la segunda el tiempo transcurrido:

./bin/BurbujaEficiencia 0 10000 100 > ./salidas/ordenacionBurbuja.txt

```
void burbuja(vector<int> & T, int inicial, int final)
{
  int i, j;
  int aux;
  for (i = inicial; i < final - 1; i++) //0(n^2)
    for (j = final - 1; j > i; j--) //0(n)
        if (T[j] < T[j-1])
        {
        aux = T[j]; //0(1)
        T[j] = T[j-1]; //0(1)
        T[j-1] = aux; //0(1)
    }
}</pre>
```

La eficiencia de ordenación mediante burbuja es  $O(n^2)$ .

Realizamos el enfoque híbrido con el ajuste de los datos obtenidos. Para hacer la regresión con gnuplot he definido la función f(x) = a \* x \* x.



#### 3.2. Selección

Para compilar el código utilizamos:

```
g++ -std=c++11 -o ./bin/SeleccionEficiencia ./src/SeleccionEficiencia.cpp
```

Guardamos la salida del programa en un fichero llamado ordenacionSeleccion.txt, donde la primera columna representa el tamaño del conjunto de palabras y la segunda el tiempo transcurrido:

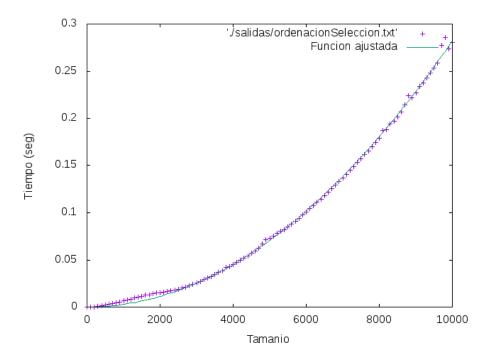
```
./bin/SeleccionEficiencia > ./salidas/ordenacionSeleccion.txt
```

```
void selection(vector<int> & T, int inicial, int final)
{
   int i, j,min,aux;
   for (i = inicial; i < final - 1; i++){ // O(n^2)}
      min = i;
      for (j = i + 1; j < final; j++) // O(n)
            if (T[j] < T[min]) // O(1)
            min=j; // O(1)
      aux = T[min]; // O(1)
      T[min] = T[i]; // O(1)
      T[i] = aux; // O(1)
   }
}</pre>
```

La eficiencia de ordenación mediante selección es  $O(n^2)$ .

Realizamos el enfoque híbrido con el ajuste de los datos obtenidos. Para hacer la regresión con gnuplot he definido la función f(x) = a \* x \* x.

gnuplot> plot './salidas/ordenacionSeleccion.txt', f(x) title 'Funcion ajustada'



#### 3.3. Inserción

Para compilar el código utilizamos:

```
g++ -std=c++11 -o ./bin/InsercionEficiencia ./src/InsercionEficiencia.cpp
```

Guardamos la salida del programa en un fichero llamado ordenacionInsercion.txt, donde la primera columna representa el tamaño del conjunto de palabras y la segunda el tiempo transcurrido:

```
./bin/InsercionEficiencia 0 10000 100> ./salidas/ordenacionInsercion.txt

void insercion(vector<int> & T, int inicial, int final)
{
   int i, j,valor;
   for (i = inicial; i < final; i++){ O(n^2)</pre>
```

```
valor = T[i];
for (j = i ; j > 0 && T[j-1] > valor; j--) // O(n)
    T[j] = T[j-1];
T[j] = valor;
}
```

La eficiencia de ordenación mediante inserción es  $O(n^2)$ .

Realizamos el enfoque híbrido con el ajuste de los datos obtenidos. Para hacer la regresión con gnuplot he definido la función f(x) = a \* x \* x.

gnuplot> plot './salidas/ordenacionInsercion.txt', f(x) title 'Funcion ajustada'

