# ANÁLISE DA EFICIÊNCIA DO ALGORITMO DE MERGE SORT

ISABELLA BASSO DO AMARAL — 11810773

## 1. Introdução

Esta é uma análise de eficiência simplificada, utilizando o método de doubling<sup>1</sup>, conforme fora estudado na disciplina CCM0128, do curso de Ciências Moleculares da USP.

#### 2. Método

- 2.1. **doubling.** Na presente análise utilizaremos o método de *doubling*, o qual nos dá uma estimativa da complexidade do algoritmo estudado através do processo de dobrar a quantidade de entradas a cada iteração, de tal forma que facilita a visualização da taxa de crescimento da complexidade algorítmica do que estamos analisando. I.e. para inputs sucessivos de 1, 2 e 4, para uma algoritmo com complexidade de ordem  $\mathcal{O}(n)$  esperamos um resultado com tempos  $\alpha$ ,  $2\alpha$  e  $4\alpha$ , respectivamente, enquanto que para um algoritmo com complexidade de ordem  $\mathcal{O}(n^2)$  esperamos tempos de  $\alpha$ ,  $4\alpha$  e  $16\alpha$ .
- 2.2. **Medidas.** Para que não haja *overhead* da função de geração (veja 5.2) nos tempos medidos, criaremos os arquivos a serem organizados de antemão.

Em cada passo do *doubling* realizaremos 100 medições, tirando sua média ao final (veja 5.4).

## 3. Resultados

Podemos ver que o script gerou os seguintes dados no arquivo .CSV.

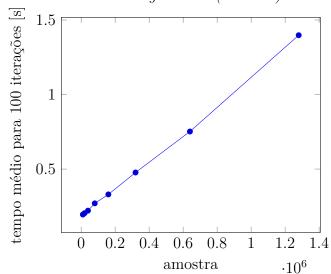
isabellabdoamaral@usp.br.

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Aviso: A implementação do algoritmo, gerador e scripts utilizados para análise de dados foram feitos pela autora e não serão discutidos em profundidade no presente trabalho.

TABELA 1. runtime do merge sort

sample size	avg time
10 000	0.195
20000	0.204
40000	0.221
80 000	0.270
160000	0.330
320000	0.477
640000	0.752
1280000	1.398

doubling method (runtime)



O que se aproxima de uma reta com coeficiente angular aproximado

$$\alpha = \frac{1.398 - 0.195}{(1.28 - 0.01) \cdot 10^6} \approx 0.95 \,\text{ns/sample}$$

### 4. Discussão

- 4.1. Complexidade. Dado que o runtime do algoritmo aproxima uma reta, podemos inferir que sua complexidade é  $\mathcal{O}(n)$ .
- 4.2. **Estabilidade.** Observando a função merge (linhas 19–44 do arquivo 5.1), nota-se que, enquanto o índice k aumenta, o índice i que acompanha o array inferior é comparado ao índice j que acompanha o array superior e, dessa forma, para garantir estabilidade é necessário que preservemos essa relação.

No presente trecho (retirado do mesmo arquivo) notamos que, conforme desejado, o array inferior é favorecido em casos de igualdade e, conforme iteramos com o índice  ${\sf k}$  aumentando, a implementação é estável.

```
if (lower[i].compareTo(upper[j]) <= 0)
merger[k] = lower[i++];
else
merger[k] = upper[j++];</pre>
```

#### 5. Apêndices

5.1. **Apêndice A.** Arquivo de merge sort (em Java, reescrito por simplicidade).

```
public class minimalMergeSort {
       public static void main(String[] args) {
2
            String[] list = mergeSort(StdIn.readAllStrings());
3
       }
4
5
       private static String[] mergeSort(String[] list) {
6
7
            if (list.length == 1) return list;
8
            int upper_bound = list.length - 1;
9
            int lower_bound = 0;
10
            int middle = (upper_bound - lower_bound)/2;
11
12
            return merge(
13
                    mergeSort(slice(list, lower_bound, middle)),
14
                    mergeSort(slice(list, middle + 1, upper_bound))
15
                    );
16
       }
17
18
       private static String[] merge(String[] lower, String[] upper)
19
       {
20
            int i = 0, j = 0, k = 0;
21
            String[] merger = new String[lower.length + upper.length
22
              ];
23
           while (k < merger.length)</pre>
24
           {
25
                if (i == lower.length) {
26
                    for (; j < upper.length; j++)</pre>
27
                        merger[k++] = upper[j];
28
                    break;
29
30
                else if (j == upper.length) {
31
                    for (; i < lower.length; i++)</pre>
32
```

```
merger[k++] = lower[i];
33
                     break;
34
                }
35
36
                if (lower[i].compareTo(upper[j]) <= 0)</pre>
37
                     merger[k] = lower[i++];
38
                else
39
                     merger[k] = upper[j++];
40
41
                k++;
42
            }
43
44
            return merger;
       }
45
46
       private static String[] slice(String[] list, int s, int e) {
47
            String[] n_list = new String[e - s + 1];
48
            for (int i = s; i <= e; i++)</pre>
49
                 n_list[i - s] = list[i];
50
            return n_list;
51
       }
52
53 }
```

5.2. **Apêndice B.** Arquivo gerador de strings aleatórias (em Python).

```
1 #!/usr/bin/python
  def main():
3
       import sys
       num = int(sys.argv[1])
4
       length = int(sys.argv[3]) if len(sys.argv) > 3 else 10
5
       with open(sys.argv[2], 'w') as f:
6
           for word in get_random(num, length):
7
                f.write(word + '\n')
8
9
   def get_random(num, length):
10
       import random
11
       lower_alphabet = [chr(65 + 32 + i) for i in range(26)]
12
13
       for i in range(num):
14
           word = ''
15
           for ci in range(length):
16
                word += lower_alphabet[random.randint(0, 25)]
17
18
           yield word
19
20
21 main()
```

```
5.3. Apêndice C. Arquivo de média (em Python).
```

```
1 #!/usr/bin/python
  def main():
       import sys
3
       #with open(sys.argv[1]) as f:
4
       first = True
5
       s = last_val = count = 0
6
       #for line in f.readlines():
7
       for line in sys.argv[1:]:
8
           val, time = line.split(',')
9
           time = float(time)
10
            if first:
11
                first = False
12
                last_val = val
13
            if last_val == val:
14
                s += time
15
                count += 1
16
                continue
17
           elif count > 0:
18
                result = s/count
19
                sys.stdout.write("{0},{1:.3f}\n".format(last_val,
20
                   result))
21
                last_val = val
22
                s = count = 0
       if count > 0:
23
            result = s/count
24
            sys.stdout.write("{0},{1:.3f}\n".format(last_val, result)
25
26
27 main()
```

```
5.4. Apêndice D. Script de timing.
 1 #!/bin/sh
2
3 java_file="minimalMergeSort"
 4
  javac-introcs "$java_file.java"
6
7 current_iter=$1
8 samples=$3
9 rand_str=$(mktemp)
10
11 gnu_time_path=$(which time)
12 final_results="results.csv"
13 echo 'sample size,avg time' > $final_results
14 for i in $(seq $2)
15 do
       current_avg=$(\
16
       for j in $(seq $samples); do
17
            ./str_gen $current_iter $rand_str
18
            output=$({
19
                $gnu_time_path -f'%e' java-introcs $java_file <</pre>
20
                   $rand_str
                } 2>&1 >/dev/null)
21
           echo "$current_iter,$output"
22
            rm $rand_str
23
       done )
24
       ./get_averaged_table $current_avg >> $final_results
25
       current_iter=$((2 * $current_iter))
26
27 done
```