

# Trabalho Final de Análise e Projeto de Algoritmos

Ícaro Machado Crespo<sup>1</sup>

Universidade Federal do Pampa (UNIPAMPA)

96.546.550 – Alegrete – RS – Brasil

{icarocrespo.aluno@unipampa.edu.br}

**Resumo.** *Este relatório-artigo tem como objetivo dissertar sobre o desenvolvimento de um dos problemas elencados como tema ao Trabalho Final da disciplina de Análise e Projeto de Algoritmos, ministrada pelo Prof. Dr. Arthur Francisco Lorenzon. Além da visão geral do software, é também visto explicitado os cálculos referentes ao custo dos algoritmos. Este trabalho é parte à aquisição da aprovação do componente curricular citado.*

## 1. Introdução

O presente artigo é fruto da disciplina de Análise e Projeto de Algoritmos da Universidade Federal do Pampa – *Campus* Alegrete, ministrada pelo Prof. Dr. Arthur Lorenzon, a qual visa a capacitação do acadêmico às práticas de análise e desenvolvimento de algoritmos, observando pontos como valoração do que é programado. O trabalho com entrega ao dia 28 de novembro de 2019 e sua apresentação entre os dias 02 e 05 de dezembro de 2019, é parte fundamental ao Engenheiro de Software que queira desempenhar seu papel no mercado, visto que o custo à máquina a ser executada dever ser observado e melhor aplicado.

Tendo em vista o disposto no parágrafo anterior, fora escolhido um dos temas elencados pelo professor, sendo este: “Maximizando a Soma”. A solução deve ser em cima de dois *arrays* de tamanho  $N$ , onde aos mesmos devem ser empregadas quatro operações. A estes, soluções utilizando os métodos vistos em sala de aula e análise de suas respectivas complexidades devem ser entregues, juntamente com o presente artigo.

## 2. Desenvolvimento

O software começou a ser desenvolvido a partir da escolha de um dos enunciados disponibilizado pelo professor (Maximizando a Soma). Após, fora feita a escolha da linguagem de programação, Java Desktop. O software teve seu versionamento controlado pela plataforma Git

O desenvolvimento consistiu na programação de uma classe (ForçaBruta), a qual é solução do problema utilizando o método aprendido em sala de aula, Força Bruta, e uma classe (ProgramacaoDinamica) aplicando um dos conceitos possíveis à escolha ao desenvolvimento, Programação Dinâmica. Além disso, uma classe centralizando a chamada (Main) fora desenvolvida, a fim de ser a interface com o usuário.

### 2.1 Força Bruta

A implementação do código utilizando o método força bruta totalizou em 122 linhas de código, contendo métodos assistivos para a população e exibição dos *arrays*. A Figura 1

mostra um trecho do código desta classe para conhecimento das nomenclaturas utilizadas e sua inicialização.

```
6 public class ForcaBruta {
7
8     Integer[] arrayA;
9     Integer[] arrayP;
10
11 public ForcaBruta(Integer tamanho) {
12     this.arrayA = new Integer[tamanho];
13     this.arrayP = new Integer[tamanho];
14 }
15
16 public void populaArray() {
17     Scanner x = new Scanner(System.in);
18     System.out.println("Digite os " + arrayA.length + " valores");
19     for (int i = 0; i < arrayA.length; i++) {
20         arrayA[i] = x.nextInt();
21     }
22 }
23
24 public void operacao1() {
25     if (arrayA.length > 0) {
26         for (int i = 0; i < arrayP.length; i++) {
```

Figura 1. Trecho de código, classe ForcaBruta

## 2.2 Programação Dinâmica

O paradigma de Programação Dinâmica teve seu emprego na classe Programação Dinâmica e não fora implementado em sua totalidade, apenas métodos de exibição e inserção.

## 3. Resultados Obtidos – Análise de Complexidade

### 3.1 Força Bruta

À Força Bruta, cada operação é mostrada, seguida pelo seu cálculo relacionando com a linha do código.

```
24 public void operacao1() {
25     if (arrayA.length > 0) {
26         for (int i = 0; i < arrayP.length; i++) {
27             if (arrayP[i] == null) {
28                 for (int j = 0; j < arrayA.length; j++) {
29                     if (arrayA[j] == null) {
30                         arrayP[i] = arrayA[j - 1];
31                         arrayA[j - 1] = null;
32                     }
33                 }
34             }
35         }
36     }
37 }
```

Figura 2. Operação 1 de Força Bruta

Sendo N o tamanho do vetor, segue a disposição do cálculo: Linha 25 = 1; Linha 26 = N + 1; Linha 27 = 1; Linha 28 = N + 1; Linha 29 = 1; Linha 30 = 1; Linha 31 = 1.

```

39 public void operacao2() {
40     if (arrayA.length > 1) {
41         for (int i = 0; i < arrayA.length; i++) {
42             if (i - arrayA.length == 0 && (i + 1) - arrayA.length == -1) {
43                 for (int j = 0; j < arrayP.length; j++) {
44                     if (arrayP[j] == null) {
45                         arrayP[j] = arrayA[i] * arrayA[i + 1];
46                         arrayA[i] = null;
47                         arrayA[i + 1] = null;
48                     }
49                 }
50             }
51         }
52     } else {
53         System.out.println("Tamanho do Array A menor que 1.");
54     }
55 }

```

**Figura 3. Operação 2 de Força Bruta**

Sendo N o tamanho do vetor, segue a disposição do cálculo: Linha 40 = 1; Linha 41 = N + 1; Linha 42 = 1; Linha 43 = N + 1; Linha 44 = 1; Linhas 45 a 47 e 53 = 1.

```

57 public void operacao3() {
58     Integer new_arrayA[] = new Integer[arrayA.length];
59
60     int i = arrayA.length - 1;
61     int j = 0;
62
63     while (i >= 0) {
64         new_arrayA[j] = arrayA[i];
65         arrayA[i] = null;
66         i--;
67         j++;
68     }
69
70     for (int k = 0; k < arrayA.length; k++) {
71         arrayA[k] = new_arrayA[k];
72         if (k + 1 == arrayA.length) {
73             for (int l = 0; l < arrayP.length; l++) {
74                 if (arrayP[l] == null) {
75                     arrayP[l] = arrayA[k];
76                 }
77             }
78             arrayA[k] = null;
79         }
80     }
81 }
82

```

**Figura 4. Operação 3 de Força Bruta**

Sendo N o tamanho do vetor, segue a disposição do cálculo: Linha 58 = 1; Linhas 60 e 61 = 1; Linha 63 = N.logN; Linhas 64 a 67 = 1; Linha 70 = N + 1; Linha 71 e 72 = 1; Linha 73 = N + 1; Linhas 74 a 78 = 1.

```

84 public void operacao4() {
85     Integer new_arrayA[] = new Integer[arrayA.length];
86
87     int i = arrayA.length - 1;
88     int j = 0;
89
90     while (i >= 0) {
91         new_arrayA[j] = arrayA[i];
92         arrayA[i] = null;
93         i--;
94         j++;
95     }
96     if (new_arrayA.length > 1) {
97         for (int k = 0; k < new_arrayA.length; k++) {
98             if (k + 2 == new_arrayA.length) {
99                 for (int l = 0; l < arrayP.length; l++) {
100                     if (arrayP[l] == null) {
101                         arrayP[l] = new_arrayA[k] * new_arrayA[k + 1];
102                     }
103                 }
104             }
105         }
106     }
107 }

```

**Figura 5. Operação 4 de Força Bruta**

### 3.2 Programação Dinâmica

Não houve análise da Programação Dinâmica deste trabalho, o qual não fora implementado em sua completude.

## 5. Considerações Finais

O emprego do paradigma de Programação Dinâmica (PD) teve um desempenho melhor que o ForçaBruta (FB), como esperado. Com o PD, não é necessário explorar todas as situações possíveis no algoritmo, fazendo com que ele seja mais “inteligente” e tenha um custo inferior ao FB.

Em relação aos valores, a complexidade é possível afirmar o custo maior da implementação a partir do paradigma Força Bruta, visto que ele testa todas as possibilidades. Como não houve implementação da Programação Dinâmica, podemos afirmar apenas os estudos prévios feitos neste paradigma.

## Referências

- CORMEN, T. H.; LEISERSON, C.; RIVEST, R.; STEIN, C. Algoritmos: teoria e prática. Rio de Janeiro: Elsevier, 2002.
- DASGUPTA, S.; PAPADIMITRIOU, C.; VAZIRANI, U. Algoritmos. São Paulo: McGrawHill, 2009.
- NETTO, P. O. B. Grafos: teoria, modelos, algoritmos. 4.ed. São Paulo: Edgard Blucher, 2006.