

Universidade Federal de Viçosa - *Campus* Florestal Bacharelado em Ciência da Computação CCF 492 - Tópicos Especiais II

Prof. Daniel Mendes Barbosa

#### Trabalho Prático 01

Busca e Ordenação

Samuel Jhonata S. Tavares 2282 Wandella Maia de Oliveira 2292

Florestal - MG 2018

# Sumário

1	INTRODUÇÃO
2	DESENVOLVIMENTO
2.1	Considerações Gerais
2.2	Implementação
2.2.1	Bubble
2.2.2	Quicksort
2.2.3	Logica
2.2.4	Main
2.3	Análise dos Resultados
3	CONCLUSÃO
	REFERÊNCIAS

# 1 Introdução

Este trabalho tem por objetivo apresentar a implementação do exercício 9 da primeira lista de exercícios da disciplina de Projeto e Análise de Algoritmo da Universidade Federal de Viçosa - Campus Florestal, utilizando algoritmos de ordenação (Quicksort e Bubblesort) e busca (Sequencial e Binária) para identificar se, dado um vetor, é possível encontrar nele dois números que somados deem como resultado um número X arbitrário.

No capítulo 2, é apresentado todo o desenvolvimento do trabalho, com suas considerações gerais na seção 2.1, na sequência, é apresentada toda a implementação na seção 2.2, sendo mostrados todos os seus detalhes e, na seção 2.3 é apresentada a análise dos resultados. Já no capítulo 3, é apresentada uma breve conclusão do trabalho.

## 2 Desenvolvimento

### 2.1 Considerações Gerais

Foi utilizada como ferramenta a *IDE Netbeans* para a implementação, numa máquina com *Windows 10*, 8 GB de RAM, processador *Intel Core i5*. Para geração de gráficos, foi utilizado o *software Microsoft Excel*.

Como algoritmos de ordenação, foram escolhidos o (Quicksort e o Bubblesort), com complexidades diferentes ( $n \log n$  e  $n^2$ ) e para busca, os algoritmos de busca sequencial e busca binária, também com complexidades diferentes (n e  $\log n$ ).

O algoritmo de busca binária foi retirado da internet (WIKIPEDIA, 2018) e sofreu algumas alterações para a contagem das operações de comparação. O algoritmo *QuickSort* foi retirado da internet (UFMG, 2010) e também sofreu algumas modificações.

### 2.2 Implementação

A implementação foi feita de forma modular, onde cada módulo foi separado em arquivos: Bubble, Quicksort, Logica e Main.

#### 2.2.1 Bubble

Um dos algoritmos de ordenação escolhido foi o *Bubblesort*, sendo considerado um dos piores algoritmos para este fim, na Figura 1 é mostrado o arquivo de cabeçalho *bubble.h*.

Figura 1 – Arquivo **bubble.h** 

```
#ifndef BUBBLE_H

define BUBBLE_H

void bubble(int *A, int n, int *contaComparacao);

fendif /* BUBBLE_H */
```

Na Figura 2 o arquivo *bubble.c*, com a implementação do algoritmo, que consiste basicamente em percorrer todas as posições do vetor, comparando elemento a elemento com cada um dos outros elementos.

Figura 2 – Arquivo **bubble.c** 

```
#include <stdio.h>
 2
 3
      #include "bubble.h"
 4
      //ordena de forma crescente
 5
      void bubble(int *A, int n, int *contaComparacao) {
 6
 7
          int i, j, aux;
 8
   皁
          for (i = 0; i < n; i++) {
9
   白
              for (j = 0; j < n - 1; j++) {
10
                   (*contaComparacao)++; //comparação do for
11
12
                   (*contaComparacao)++; //comparação do if
13
                   if (A[j] > A[j + 1]) {
                       aux = A[j];
14
                       A[j] = A[j + 1];
15
16
                       A[j + 1] = aux;
17
18
              }
19
          }
```

#### 2.2.2 Quicksort

O *Quicksort*, foi o segundo algoritmo a ser escolhido para realizar testes na ordenação (UFMG, 2010). Este algoritmo, ele tem como paradigma divisão e conquista, por isso ele é um método rápido e eficiente, na Figura 3 é mostrado o arquivo de cabeçalho *quick\_sort.h*.

Figura 3 – Arquivo *quick\_sort.h* 

```
#ifndef QUICK_SORT_H

define QUICK_SORT_H

void QuickSort(int *A, int tam, int *contaComparacao);

fendif /* QUICK_SORT_H */
```

Na Figura 4 o arquivo *quick\_sort.c*, mostra a implementação do algoritmo, que consiste em organizar os dados corrente em uma árvore implícita, fazendo chamadas recursivas a si mesmo.

Figura 4 – Arquivo *quick.c* 

```
#include "quick_sort.h"
2
   🖯 //http://www2.dcc.ufmg.br/livros/algoritmos-edicao2/cap4/codigo/c/4.la4.7e4.14-ordenacao.c
      //ordena de forma crescente

    □ void Particao(int Esq, int Dir, int *i, int *j, int *A, int *contaComparacao) {
5
         int pivo. aux;
          *i = Esq;
          *j = Dir;
8
9
          pivo = A[(*i + *j) / 2]; /* obtem o pivo x */
10
              //comparação do while
11
12
              while (pivo > A[*i]) {
13
                  (*contaComparacao)++;
14
                  (*i)++;
15
              //comparação do while
17
18
              while (pivo < A[*j]) {
                  (*contaComparacao)++;
19
                  (*j)--;
20
21
22
              (*contaComparação do if
23
24
              if (*i <= *j) {
25
                  aux = A[*i];
                  A[*i] = A[*j];
26
27
                  A[*j] = aux;
                  (*i)++;
28
29
                  (*j)--;
20
31
              (*contaComparacao)++; //comparação do do_while
32
          } while (*i <= *j);
24

□ void Ordena(int Esq, int Dir, int *A, int *contaComparacao) {
36
37
          Particao(Esq, Dir, &i, &j, A, contaComparacao);
38
39
          (*contaComparacao)++; //comparação do if
40
41
          if (Esq < j) Ordena(Esq, j, A, contaComparacao);</pre>
42
          //comparação do if
44
          (*contaComparacao)++;
45
          if (i < Dir) Ordena(i, Dir, A, contaComparacao);</pre>
46
   □ void QuickSort(int *A, int n, int *contaComparacao) {
49
          Ordena(0, n - 1, A, contaComparacao);
50
```

#### 2.2.3 Logica

O módulo de lógica é responsável por implementar a verificação dos pares de valores cuja soma seja o valor informado, além dos métodos auxiliares. Na Figura 5, é mostrado o arquivo de cabeçalho *logica.h*. Foi criado uma estrutura, chamada "Par", para salvar os pares de valores que são calculados na função valoresSoma().

Figura 5 – Arquivo *logica.h* 

```
#ifndef LOGICA_H
     #define LOGICA H
2
   #include "quick_sort.h"
3
      #include "bubble.h"
      #define BUBBLE 1
     #define OUICK 2
     #define SEQUENCIAL 1
     #define BINARIA 2
10
11
12
   typedef struct Par {
13
         int pl;
14
         int p2;
15
     } Par:
16
17
      int* geraNumero(int max, int tam);
18
     int* copiaVetor(int *a, int tam);
     void mostraVetor(int *a, int tam);
19
20
     int PesquisaBinaria(int vet[], int chave, int Tam, int *contaComparacao);
      int pesquisaSequencial(int vet[], int chave, int tam, int *contaComparacao);
      Par* valoresSoma(int x);
23
      int verifica(int *a, int x, int tam, int metOrden, int metPesq, int *contaComparacao);
24
25
     #endif /* LOGICA_H */
```

Na Figura 6 é mostrada a implementação das funções geraNumero() (USP, 2018), copiaVetor(), e mostraVetor().

Figura 6 – Arquivo *logica.c* 

```
= #include <stdio.h>
2
      #include "logica.h"
   🖯 int* geraNumero(int max, int tam) { // gera 'tam' números aleatório entre 0 e 'max'
          int *retorno;
 6
          int i;
          retorno = malloc(sizeof (int) * tam);
8
          for (i = 0; i < tam; i++) {
10
0
              retorno[i] = rand() % (max);
12
13
14
          return retorno;
15
16
   int* copiaVetor(int *a, int tam) { //cria um novo vetor com os mesmos valores do vetor 'a'
17
18
         int *retorno;
19
20
          retorno = malloc(sizeof (int) * tam);
21
22
          for (i = 0; i < tam; i++) {
              retorno[i] = a[i];
23
24
25
26
          return retorno;
27
28

¬ void mostraVetor(int *a, int tam) { //imprime o vetor na tela
29
30
          for (i = 0; i < tam; i++) {
31
              printf("%d ", a[i]);
32
33
```

A função de *PesquisaBinaria()*, mostrada na Figura 7, é utilizada para identificar a posição que o número procurado está no vetor. Caso não tenha o número no vetor, é retornado -1. Basicamente, a cada iteração, o "subvetor" é dividido em duas partes, e o número do meio é comparado com o valor a ser buscado. Caso ele não seja o valor procurado, será analisado o "subvetor" inferior (com valores menores que o meio) ou o "subvetor" superior (com valores maiores), sendo feito isso até encontrar ou esgotar as possibilidades.

Figura 7 – Função PesquisaBinaria()

```
//https://pt.wikipedia.org/wiki/Pesquisa binária
      //retorna a posição em que o número foi encontrado (ou -1 caso contrário)
   int PesquisaBinaria(int vet[], int chave, int Tam, int *contaComparacao) {
39
          int inf = 0; // limite inferior (o primeiro índice de vetor em C é zero
41
          int sup = Tam - 1; // limite superior (termina em um número a menos. 0 a 9 são 10 números)
          int meio;
43
          //percorre o vetor 'metade a metade'
44
   卓
         while (inf <= sup) {
46
              //comparação do while
              (*contaComparacao)++;
48
              meio = (inf + sup) / 2;
49
              //comparação do if
52
              (*contaComparacao)++;
53
              if (chave == vet[meio]) {
54
                  return meio:
56
              //comparação do if
57
58
              (*contaComparacao)++;
59
              if (chave < vet[meio])
                  sup = meio - 1;
61
                  inf = meio + 1;
62
63
64
          return -1; // não encontrado
```

A função de *pesquisaSequencial()*, mostrada na Figura 8, também é utilizada para identificar a posição que o número procurado está no vetor. Ela basicamente faz uma pesquisa sequencial até encontrar o valor pesquisado, ou terminar as posições do vetor.

Figura 8 – Função pesquisaSequencial()

```
//retorna a posição em que o número foi encontrado (ou -l caso contrário)
67
68
      int pesquisaSequencial(int vet[], int chave, int tam, int *contaComparacao) {
69
          int i;
   白
          for (i = 0; i < tam; i++) { //percorre posição a posição, até encontrar a chave
70
71
              //comparação do for
              (*contaComparacao)++;
72
73
74
              //comparação do if
              (*contaComparacao)++;
75
76
              if (chave == vet[i]) {
77
                  return i;
78
79
          return -1; //não encontrado
80
```

A função valoresSoma(), mostrada na Figura 9, é responsável por verificar os pares de números cuja soma seja igual ao valor indicado. As possibilidades foram calculadas após observar que, para valores pares, a quantidade de possibilidades é sempre a metade menos um e, para valores ímpares, é sempre o piso da divisão por 2.

Figura 9 – Função valoresSoma()

```
//retorna um par de valores cuja a soma é 'x'
    □ Par* valoresSoma(int x) {
84
85
           Par *retorno;
           int qtd;
86
87
           //calcula a qtd de possibilidades diferentes
88
           if (x % 2 == 0) { //caso 'x' seja par
89
    阜
 90
               qtd = x / 2 - 1;
    白
           } else { //caso 'x' seja impar
 91
               qtd = x / 2;
 92
93
94
           retorno = malloc(sizeof (Par) * qtd);
 95
           int i, j, cont = 0;
 96
 97
           //calcula os pares de valores
 98
           for (i = 1; i <= qtd; i++) {
    白
 99
                for (j = 2; j < x; j++) {
    占
100
                    if (i + j == x) {
101
                        retorno[cont].pl = i;
102
                        retorno[cont].p2 = j;
102
                        cont++;
104
                    }
105
107
           return retorno;
108
       1
```

A função verifica(), mostrada na Figura 10, é responsável por verificar se no vetor existem dois valores cuja soma é o valor indicado. Ela utiliza as funções de ordenação e de busca, de acordo com a entrada indicada na sua chamada. Também utiliza a função valoresSoma() para calcular os pares a serem pesquisados. Quando é invocada, o vetor é copiado para um outro, para que, ao fim da sua execução, ele não tenha sido alterado pelas funções de ordenação. Ao terminar sua execução, esse vetor é desalocado.

Figura 10 – Função verifica()

```
int verifica(int *a, int x, int tam, int metOrden, int metPesq, int *contaComparacao) {
             Par *pares;
int *S;
 112
 113
114
             S = copiaVetor(a, tam); //copia os valores do vetor 'a' em 'S'
 115
              *contaComparacao = 0;
             if (metOrden == OUICK) {
 118
             QuickSort(S, tam, contaComparacao);
} else if (metOrden == BUBBLE) {
 120
                 bubble(S, tam, contaComparacao);
                 free(S);
 123
 125
              //verifica os pares de valores possíveis
             pares = valoresSoma(x);
 128
              //verifica se existem os pares de valores
             if (metPesq == SEQUENCIAL) {
   for (i = 0; i < x / 2; i++)</pre>
 131
                    if (pesquisaSequencial(S, pares[i].pl, tam, contaComparacao) != -1 & pesquisaSequencial(S, pares[i].p2, tam, contaComparacao) != -1) {
 133
 134
                           return 1;
 136
128
129
140
141
                 for (i = 0; i <
                      if (PesquisaBinaria(S, pares[i].pl, tam, contaComparacao) != -1 & PesquisaBinaria(S, pares[i].p2, tam, contaComparacao) != -1) {
                           return 1;
 144
                 free(S);
                  return -1;
      [],
```

#### 2.2.4 Main

Na função principal(Main) mostrada na Figura 11, chamamos os métodos dos arquivos bubble, quick.h e logica para realizar a execução do programa. Sendo assim, ao realizar os testes optamos por definir um vetor de sete elementos com valores para testar os algoritmos de ordenação, e para fins de comparação, utilizamos ponteiros para contar a complexidade temporal do algoritmo. Vale ressaltar que, no caso de contar a complexidade de tempo, nosso objetivo foi contar o número de comparações. Por fim, após fazer tais comparações, verificamos se foi possível fazer a soma do número x, no caso ele retornará 1 se for possível, 0 se não for e -1 se der algum erro.

Figura 11 – Função main()

```
1 F #include <stdio.h>
      #include <stdlib.h>
3
      #include <math.h>
Q.
     #include "logica.h"
5
   int main() {
6
         int tam, x, result1, result2, result3, result4;
8
         int *a, *b;
9
          int tamanhos[] = {10, 100, 1000, 10000, 50000, 100000, 200000};
10
          unsigned long int contaComparacaol;
          unsigned long int contaComparacao2;
11
12
          unsigned long int contaComparacao3;
13
          unsigned long int contaComparacao4;
0
          srand(time(NULL)); //semente de números aleatórios setada para o horário atual
15
    \triangleright
16
   中
          for (i = 0; i < 7; i++) {
17
18
19
              tam = tamanhos[i];
x = rand() % (tam * 2);
    Þ
21
              a = geraNumero(tam * 2, tam);
22
              printf("\nTamanho vetor: %d", tam);
23
24
              printf("\nPesquisar por x=%d", x);
              result1 = verifica(a, x, tam, BUBBLE, SEQUENCIAL, &contaComparacaol);
              printf("\nComparacoes (BUBBLE, SEQUENCIAL): %lu", contaComparacaol);
26
              result2 = verifica(a, x, tam, BUBBLE, BINARIA, &contaComparacao2);
Q
28
              printf("\nComparacoes (BUBBLE, BINARIA): %lu", contaComparacao2);
              result3 = verifica(a, x, tam, QUICK, SEQUENCIAL, &contaComparacao3);
              printf("\nComparacoes (QUICK, SEQUENCIAL): %lu", contaComparacao3);
30
<u>Q.</u>
              result4 = verifica(a, x, tam, QUICK, BINARIA, &contaComparacao4);
              printf("\nComparacoes (QUICK, BINARIA): %lu", contaComparacao4);
32
              printf("\n Resposta: ");
34
              if (result1 == 1 && result2 == 1 && result3 == 1 && result4 == 1) {
                  printf("É possível");
35
   白
              } else if (result1 == 0 && result2 == 0 && result3 == 0 && result4 == 0) {
37
                  printf("Não é possível");
38
              } else {
39
                  printf("DIVERGENCIA!!! (%d,%d,%d,%d)", result1, result2, result3, result4);
40
              printf("\n-----
41
42
    •
43
          return 0;
```

#### 2.3 Análise dos Resultados

Após a implementação, foi executado por duas vezes o programa para se fazer uma análise dos resultados obtidos. Cada uma delas tem como valores de entrada 10, 100, 1.000, 10.000, 50.000, 100.000 e 200.000, cada uma delas para as quatro possibilidades:

- Bubblesort + Busca Sequencial,
- Bubblesort + Busca Binária,
- Quicksort + Busca Sequencial e
- Quicksort + Busca Binária.

Para fazer a análise de tempo, optou-se por analisar uma operação relevante nos algoritmos: número de comparações. Assim, é possível contar quantas comparações foram feitas em cada versão de uso dos algoritmos de ordenação e busca, sendo possível comparálos com esse parâmetro, sem utilizar tempo de relógio, uma vez que isso poderia ser afetado pelas configurações do computador, ou mesmo por outras aplicações.

Na Figura 12 é mostrada a saída da primeira execução do programa.

Figura 12 – Saída Execução 1

```
Tamanho vetor: 10
Pesquisar por x=14
                                               Tamanho vetor: 50000
Comparacoes (BUBBLE, SEQUENCIAL): 354
                                               Pesquisar por x=11242
Comparacoes (BUBBLE, BINARIA): 277
                                               Comparacoes (BUBBLE, SEQUENCIAL): 705267088
Comparações (QUICK, SEQUENCIAL): 243
                                               Comparacoes (BUBBLE, BINARIA): 704932977
Comparacoes (QUICK, BINARIA): 166
                                               Comparacoes (QUICK, SEQUENCIAL): 1452234
Resposta: Não é possível
                                               Comparacoes (QUICK, BINARIA): 1118123
                                               Resposta: É possível
Tamanho vetor: 100
Pesquisar por x=179
                                              Tamanho vetor: 100000
Comparações (BUBBLE, SEQUENCIAL): 21810
                                               Pesquisar por x=24675
Comparações (BUBBLE, BINARIA): 20088
                                               Comparacoes (BUBBLE, SEQUENCIAL): 2820081518
Comparacoes (QUICK, SEQUENCIAL): 2986
                                               Comparacoes (BUBBLE, BINARIA): 2819930898
Comparações (OUICK, BINARIA): 1264
                                               Comparações (QUICK, SEQUENCIAL): 2586719
Resposta: É possível
                                               Comparacoes (QUICK, BINARIA): 2436099
                                               Resposta: É possível
Tamanho vetor: 1000
Pesquisar por x=1955
                                               Tamanho vetor: 200000
Comparações (BUBBLE, SEQUENCIAL): 1999948
                                               Pesquisar por x=1010
Comparações (BUBBLE, BINARIA): 1998046
                                               Comparações (BUBBLE, SEQUENCIAL): 2690201022
Comparações (QUICK, SEQUENCIAL): 18315
                                               Comparações (BUBBLE, BINARIA): 2690188763
Comparacoes (QUICK, BINARIA): 16413
                                               Comparacoes (QUICK, SEQUENCIAL): 5039617
Resposta: É possível
                                               Comparações (QUICK, BINARIA): 5027358
                                               Resposta: É possível
Tamanho vetor: 10000
Pesquisar por x=17189
                                              EXECUTAR SUCCESSFUL (tempo total: 11m 32s)
Comparacoes (BUBBLE, SEQUENCIAL): 200118210
Comparações (BUBBLE, BINARIA): 199980310
Comparacoes (QUICK, SEQUENCIAL): 328418
Comparacoes (QUICK, BINARIA): 190518
Resposta: É possível
```

É fácil perceber que as combinações com o algoritmo *Quicksort* são muito mais eficientes do que as combinações com *Bubblesort*. Isso se deve pelo fato de que a complexidade assintótica do primeiro é melhor que a do segundo, tendo um grande impacto no resultado final.

Também é possível perceber uma pequena melhora na utilização da Busca binária, sendo mais eficiente que a busca sequencial.

Para a primeira execução, escolheu-se a representação dos gráficos em escala logarítmica.

No gráfico da Figura 13 são mostrados os valores das execuções do Bubblesort com pesquisa sequencial e com pesquisa binária. Foi escolhido mostrar os resultados desses dois algoritmos separadamente dos outros dois que utilizam Quicksort, devido ao fato dos valores, quando as entradas são grandes, serem muito discrepantes (na casa de  $10^9$ , enquanto Quicksort na casa de  $10^6$ ). Assim, é possível perceber que o tempo de execução

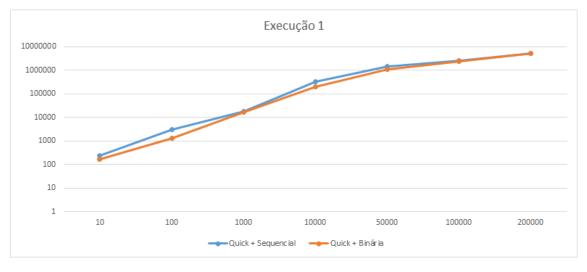
cresce de forma acelerada quando a entrada aumenta.

Figura 13 – Gráfico primeira execução para os algoritmos Bubblesort + Busca Sequencial e Bubblesort + Busca Binária



Já no gráfico da Figura 14 são mostrados os valores das execuções para os algoritmos *Quicksort* com pesquisa sequencial e com pesquisa binária. Em comparação com os algoritmos utilizando *Bubblesort*, o resultado é bem melhor, crescendo mais lentamente de acordo com o valor de entrada. Mais uma vez, a busca binária se mostrou mais eficiente.

Figura 14 – Gráfico primeira execução para os algoritmos Quicksort + Busca Sequencial e Quicksort + Busca Binária



Para a segunda execução, escolheu-se a representação dos gráficos em escala linear.

Para se ter uma melhor análise, foi feita uma segunda execução, como é mostrada na Figura 15.

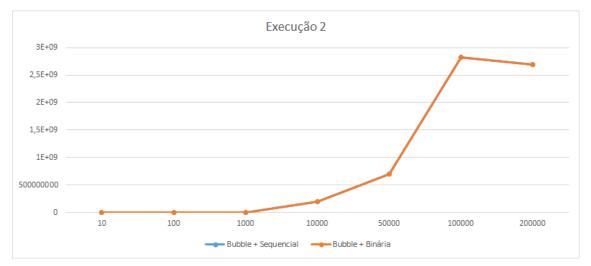
Figura 15 – Saída Execução 2

```
Tamanho vetor: 10
Pesquisar por x=9
Comparacoes (BUBBLE, SEQUENCIAL): 270
Comparacoes (BUBBLE, BINARIA): 235
                                                 Tamanho vetor: 50000
Comparacoes (QUICK, SEQUENCIAL): 147
                                                  Pesquisar por x=985
Comparações (QUICK, BINARIA): 112
 Resposta: Não é possível
                                                 Comparações (BUBBLE, SEQUENCIAL): 705035800
                                                 Comparações (BUBBLE, BINARIA): 704932834
                                                 Comparações (QUICK, SEQUENCIAL): 1232545
                                                  Comparacoes (QUICK, BINARIA): 1129579
Tamanho vetor: 100
                                                  Resposta: É possível
Pesquisar por x=113
Comparações (BUBBLE, SEQUENCIAL): 20534
Comparações (BUBBLE, BINARIA): 19925
                                                 Tamanho vetor: 100000
Comparacoes (QUICK, SEQUENCIAL): 1770
                                                  Pesquisar por x=8909
Comparações (OUICK, BINARIA): 1161
                                                  Comparacoes (BUBBLE, SEQUENCIAL): 2819985136
Resposta: É possível
                                                  Comparações (BUBBLE, BINARIA): 2819930895
                                                  Comparações (QUICK, SEQUENCIAL): 2309993
                                                  Comparacoes (QUICK, BINARIA): 2255752
Tamanho vetor: 1000
                                                  Resposta: É possível
Pesquisar por x=803
Comparações (BUBBLE, SEQUENCIAL): 2000830
Comparacoes (BUBBLE, BINARIA): 1998073
                                                 Tamanho vetor: 200000
Comparacoes (QUICK, SEQUENCIAL): 18117
                                                  Pesquisar por x=28941
Comparações (QUICK, BINARIA): 15360
                                                  Comparacoes (BUBBLE, SEQUENCIAL): 2690541832
Resposta: É possível
                                                 Comparações (BUBBLE, BINARIA): 2690188754
                                                 Comparações (QUICK, SEQUENCIAL): 5074900
                                                 Comparações (QUICK, BINARIA): 4721822
Tamanho vetor: 10000
                                                  Resposta: É possível
Pesquisar por x=156
Comparacoes (BUBBLE, SEQUENCIAL): 200360202
Comparacoes (BUBBLE, BINARIA): 199980960
                                                 EXECUTAR SUCCESSFUL (tempo total: 11m 30s)
Comparacoes (QUICK, SEQUENCIAL): 583666
Comparações (QUICK, BINARIA): 204424
Resposta: É possível
```

O gráfico da Figura 16 mostra um resultado muito parecido com a primeira execução para valores dos algoritmos com Bubblesort.

Percebe-se que o tempo de execução de 100 mil para 200 mil teve uma leve queda, provavelmente pelo fato da configuração de entrada.

Figura 16 – Gráfico segunda execução para os algoritmos Bubblesort + Busca Sequencial e Bubblesort + Busca Binária



O gráfico da Figura 17 mostra um resultado muito parecido com a primeira execução para valores dos algoritmos com Quicksort.

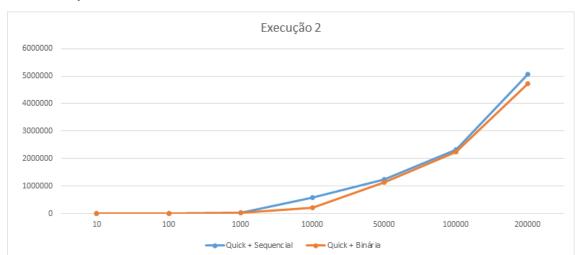
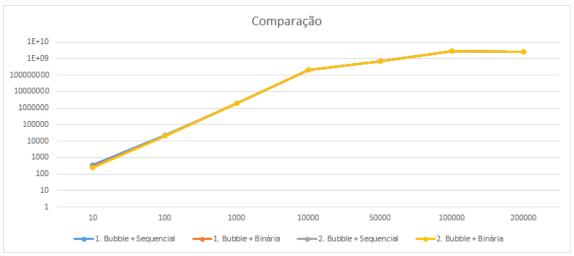


Figura 17 – Gráfico segunda execução para os algoritmos Quicksort + Busca Sequencial e Quicksort + Busca Binária

Para a comparação entre as execuções, escolheu-se a representação dos gráficos em escala logarítmica.

No gráfico da Figura 18 é feito uma comparação entre as duas execuções para os algoritmos com *Bubblesort*, onde é possível notar o mesmo comportamento, diferenciando em números absolutos apenas pelas configurações iniciais.





No gráfico da Figura 19 é feito uma comparação entre as duas execuções para os algoritmos com *Quicksort*, onde é possível notar o mesmo que aconteceu com os algoritmos com *Bubblesort*.

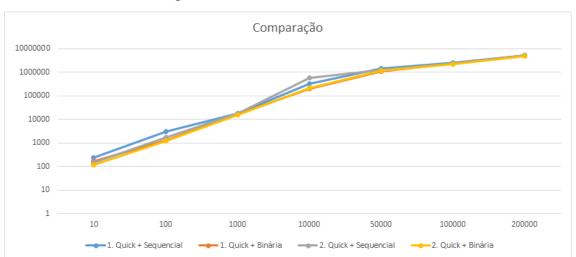


Figura 19 – Comparação Quicksort + Busca Sequencial e Quicksort + Busca Binária em ambas as execuções

Assim, é possível perceber que os valores de ambas as execuções se assemelharam muito, podendo concluir, na prática, que a melhor combinação é usar os algoritmos Quicksort + Busca Binária.

Já fazendo uma análise assintótica, foi possível concluir que os algoritmos Quicksort + Busca Sequencial e Quicksort + Busca Binária são  $O(n \log n)$ , uma vez que Quicksort é  $O(n \log n)$ , Busca Binária é  $O(\log n)$  e Busca sequencial é O(n). Portanto, assintoticamente, não há diferença no uso de qualquer um desses dois, sendo as melhores escolhas.

Analisando assintoticamente Os algoritmos Bubblesort + Busca Sequencial e Bubblesort + Busca Binária são  $O(n^2)$ , uma vez que o algoritmo Bubblesort é  $O(n^2)$ , Busca Binária é  $O(\log n)$  e Busca sequencial é O(n). Assintoticamente também não faz diferença escolher qualquer um desses.

## 3 Conclusão

Esse trabalho possibilitou um melhor entendimento do funcionamento dos algoritmos Quicksort, Bubblesort, Busca Binária e Busca Sequencial, avaliando-os na prática e também assintoticamente. Além disso, foi possível estudar o comportamento desses algoritmos ao unir ordenação e busca. Sendo assim, chegamos a conclusão que, por pouca diferença o Quicksort + Busca Binária obteve o melhor resultado em termos de tempo de execução.

## Referências

UFMG. Ordenação.c. 2010. Disponível em: <a href="http://www2.dcc.ufmg.br/livros/algoritmos-edicao2/cap4/codigo/c/4.1a4.7e4.14-ordenacao.c">http://www2.dcc.ufmg.br/livros/algoritmos-edicao2/cap4/codigo/c/4.1a4.7e4.14-ordenacao.c</a>. Acesso em: 02 set. 2018.

USP. *Números aleatórios*. 2018. Disponível em: <a href="https://www.ime.usp.br/~pf/algoritmos/aulas/random.html">https://www.ime.usp.br/~pf/algoritmos/aulas/random.html</a>. Acesso em: 02 set. 2018.

WIKIPEDIA. *Pesquisa binária*. 2018. Disponível em: <a href="https://pt.wikipedia.org/wiki/Pesquisa\_binária">https://pt.wikipedia.org/wiki/Pesquisa\_binária</a>. Acesso em: 02 set. 2018.