IFMG - Ouro Branco Sistemas de Informação $6^{\underline{o}}$ Período Diego Santos Seabra 19/01/2021 0040251 Tarefa 2 Projeto e Análise de Algoritmos Hospedado no Github Contents 2 Exercício 1 2 3 Exercício 2 4 4 Código Implementado Exercício 3 6 6 Exercício 4 8 Código Implementado 8

9

1) (1 pt) Calcule a ordem de complexidade para a função abaixo.

$$2: y \leftarrow 0$$

3: for
$$k \leftarrow n$$
 to 1 do

4:
$$y \leftarrow A[k] + y * x$$

5: end for

6: return y

Solução:

Ordem de Complexidade

$c\'odigo$	custo
$y \leftarrow 0$	1
$for(k \leftarrow n \text{ to } 1)$	n+1
$y \leftarrow A[k] + y * x$	n
return y	1

$$O(n) = 1 + (n+1) + n + 1$$
$$= 2n + 3$$
$$O(n) = n$$

```
2 //
3 // Autor: Diego S. Seabra
4 // Matricula: 0040251
5 //
7
8 #include <stdio.h>
9
int funcao1(int A[], int n, int x)
11
     int y = 0;
12
     for (int k = n; k > 0; k--)
13
14
       y = A[k] + y * x;
15
16
17
     return y;
18 }
19
20 int main()
21
     int A[5] = \{ 3, 2, 3, 4, 5 \};
22
     int res = funcao1(A, 2, 5);
23
    printf("%i\n", res);
24
               0040251
25 }
```

2) (2pts) Calcule a ordem de complexidade para a função abaixo

```
1: \operatorname{funcao2}(n):

2: \operatorname{soma} \leftarrow 0

3: \operatorname{for} i \leftarrow 0 \text{ to } n-1 \operatorname{do}

4: \operatorname{for} j \leftarrow 0 \text{ to } n-1 \operatorname{do}

5: \operatorname{for} x \leftarrow 0 \text{ to } n-1 \operatorname{do}

6: \operatorname{soma} \leftarrow \operatorname{soma} + n-1

7: \operatorname{end} \operatorname{for}

8: \operatorname{end} \operatorname{for}

9: \operatorname{end} \operatorname{for}

10: \operatorname{return} \operatorname{soma}
```

Solução:

Ordem de Complexidade

código	custo
$soma \leftarrow 0$	1
$for(i \leftarrow 0 \text{ to } n-1)$	n+1
$for(j \leftarrow 0 \text{ to } n-1)$	$n \times (n+1)$
$for(x \leftarrow 0 \text{ to } n-1)$	$n \times n \times (n+1)$
$soma \leftarrow soma + n - 1$	$n \times n \times n$
return soma	1

$$\begin{split} O(n) &= 1 + (n+1) + (n \times (n+1) + (n \times n \times (n+1)) + (n \times n \times n)) \\ &= 1 + (n+1) + (n^2 + n) + (n^3 + n^2) + n^3 + 1 \\ &= 2n + 2n^2 + 2n^3 + 3 \\ O(n) &= n^3 \end{split}$$

```
2 //
3 // Autor: Diego S. Seabra
4 // Matricula: 0040251
5 //
7
8 #include <stdio.h>
9
int funcao2(n)
11
     int soma = 0;
12
     for (int i = 0; i \le n - 1; i++)
13
14
         // printf("for1\n");
15
         for (int j = 0; j \le n - 1; j++)
                                          // custo: n * n+1
16
17
             // printf("for2\n");
18
            for (int x = 0; x \le n - 1; x++) // custo: n * n * n+1
19
20
                // printf("for3\n");
21
22
                soma = soma + (n - 1);
                                     // custo: n * n * n
            }
23
24
         }
26
     return soma;
27
28 }
30 int main()
31 {
     int soma = funcao2(2);
     printf("%i\n", soma);
34 }
```

3) (3pts) Calcule a ordem de complexidade para a função abaixo

```
1: funcao3(A, n):

2: for j \leftarrow 3 to n do

3: aux \leftarrow A[j]

4: i \leftarrow j - 1

5: while i > 1 && A[i] > aux do

6: A[i+1] \leftarrow A[i]

7: i \leftarrow i - 1

8: end while

9: A[i+1] \leftarrow aux

10: end for
```

Solução:

Ordem de Complexidade

$c\'odigo$	custo
$for(j \leftarrow 3 \text{ to } n)$	$\mid n \mid$
$aux \leftarrow A[j]$	n-1
$i \leftarrow j-1$	n-1
while (i > 1 &&A[i] > aux	$\sum_{j=3}^{n-1} j$
$A[i+1] \leftarrow A[i]$	$\sum_{j=3}^{n-1} j - 1$
$i \leftarrow i - 1$	$\sum_{j=3}^{n-1} j - 1$
$A[i+1] \leftarrow aux$	n-1

$$\begin{split} O(n) &= n + (3 \times (n-1)) + \left(\sum_{j=3}^{n-1} j\right) + \left(2 \times \left(\sum_{j=3}^{n-1} j - 1\right)\right) \\ &= n + 3n - 3 + \left(\frac{n(n-1)}{2} - 3\right) + 2 \times \left(\frac{n(n-1)}{2} - n\right) \\ &= 4n - 3 + \frac{n^2 - n}{2} - 3 + 2 \times \frac{n^2 - n}{2} - n \\ &= 3n - 6 + 3 \times \frac{n^2 - \varkappa}{2} \\ O(n) &= n^2 \end{split}$$

```
2 //
3 // Autor: Diego S. Seabra
4 // Matricula: 0040251
5 //
7
8 #include <stdio.h>
9
10 #define n 6
11
void funcao3(int A[n])
14
15
      int aux, i;
      for (int j = 2; j < n; j++)
16
17
          aux = A[j];
18
          i = j - 1;
19
20
          while (i > 0 && A[i] > aux)
                                           // custo: somatorio (j=3) (n-1) (j)
21
22
              A[i + 1] = A[i];
                                           // custo: somatorio (j=3) (n-1) (j-1)
23
              i = i - 1;
                                           // custo: somatorio (j=3) (n-1) (j-1)
24
          A[i + 1] = aux;
26
      }
27
28
30 void imprimeArranjo(int A[n])
31 {
      for (int i = 0; i < n; i++)
32
          printf("%i ", A[i]);
34
35
      printf("\n");
36
37
38
 int main()
39
      int A[n] = \{31, 41, 59, 26, 41, 58\};
41
      printf("Antes: ");
42
      imprimeArranjo(A);
43
      funcao3(A);
44
      printf("Depois: ");
45
      imprimeArranjo(A);
46
47 }
```

4) (4 pts) Dadas n variáveis booleanas, escreva um algoritmo que gere todas as combinações possíveis. Por exemplo, para três variáveis deverá ser gerado: 000 - 001 - 010 - 011 - 100 - 101 - 110 - 111. Em seguida análise a complexidade deste algoritmo.

Solução:

```
3 // Autor: Diego S. Seabra
4 // Matricula: 0040251
8 #include <stdio.h>
9 #include <math.h>
10
11 #define n 5
13 int main()
14 {
      int potenciaBinaria = pow(2, n);
15
      int k;
17
      printf("%i\n", potenciaBinaria);
18
19
      for (int i = 0; i < potenciaBinaria; i++) // custo: 2^n + 1</pre>
20
21
         for (int j = n − 1; j ≥ 0; j--)
                                             // custo: 2^n * (n+1)
22
23
             k = i \gg j;
                                              // custo: 2^n * n
25
             if (k & 1)
                                              // custo: 2^n * n
26
                printf("1");
                                              // custo: 2^n * n
27
                                              // custo: 2^n * n
             else
28
                printf("0");
                                              // custo: 2^n * n
29
         }
30
         if (i != potenciaBinaria - 1)
32
33
             printf(" - ");
34
35
36
      printf("\n");
37
38 }
```

Ordem de Complexidade

$$\begin{split} O(n) &= 1 + 1 + (2^n + 1) + ((2^n + 1) \times (n + 1)) + (2^n + 1 \times n) \\ &\quad + ((2^n + 1) \times n) + ((2^n + 1) \times n) \\ &\quad + ((2^n + 1) \times n) + ((2^n + 1) \times n) + (2^n) + (2^n) + 1 \\ &= 3 + 2^n + 1 + ((2^n + 1) \times (n + 1)) + 5 \times ((2^n + 1) \times n) + 2 \times 2^n \\ &= 3 \times 2^{n+1} \widetilde{n} + 6\widetilde{n} + 2^{n+2} + \widetilde{\beta} \\ O(n) &= 2^{n+2} \end{split}$$

0040251

Diego Santos Seabra 0040251