



Algoritmos e Estrutura de Dados II

Prof. Fellipe Guilherme Rey de Souza

Aula 01 – Complexidade de Algoritmos

Agenda

- O que é complexidade?
- Anotação O (Big-Oh)
- Comparação entre funções
- Exemplos

Mas afinal, o que significa analisar a complexidade de um Software?

Complexidade de leitura? De escrita?

Comparação entre funções

Exemplos

O que é complexidade?

```
next_comment:
                                                                                                               while ((p = memchr(p, '-', nl - p))) {
                                                                                                                       if (p[1] == '-') {
static void tokenise(char *buffer, char *end)
                                                                                                                               q = p + 2;
                                                                                                                               while ((q = memchr(q, '-', nl - q))) {
        struct token *tokens;
                                                                                                                                        if (q[1] == '-') {
        char *line, *nl, *start, *p, *q;
        unsigned tix, lineno;
                                                                                                                                                memmove(p, q, nl - q);
                                                                                                                                                goto next_comment;
                                                                                                                                       q++;
        token_list = tokens = calloc((end - buffer) / 2, sizeof(struct token));
        if (!tokens) {
                                                                                                                               *p = '\setminus 0';
                perror(NULL);
                                                                                                                               nl = p;
                exit(1);
                                                                                                                               break;
                                                                                                                       } else {
        tix = 0;
                                                                                                                                p++;
        lineno = 0;
        while (buffer < end) {
                                                                                                               p = line;
                lineno++;
                                                                                                               while (p < nl) {
                line = buffer;
                nl = memchr(line, '\n', end - buffer);
                                                                                                                       while (p < nl && isspace(*p))</pre>
                if (!nl) {
                                                                                                                                \star(p++) = 0;
                         buffer = nl = end;
                                                                                                                       if (p >= nl)
                                                                                         404
                } else {
                                                                                                                               break;
                         buffer = nl + 1;
                         *nl = '\0';
                                                                                                                       tokens[tix].line = lineno;
                                                                                                                       start = p;
                p = line;
```

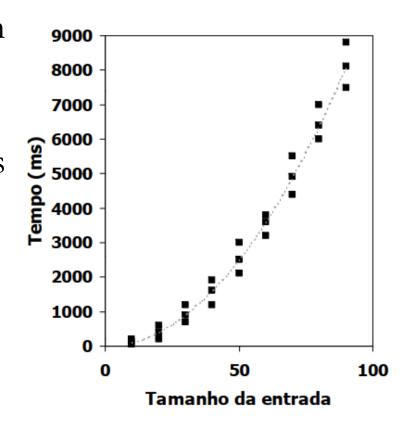
Disponível em: https://git.kernel.org/pub/scm/linux/kernel/git/torvalds/linux.git/tree/scripts/asn1_compiler.c?h=v6.14-rc4

```
void dijkstra(int graph[V][V], int src) {
int minDistance(int dist[], int sptSet[]) {
                                                           int dist[V];
    int min = INT_MAX, min_index;
                                                           int sptSet[V];
                                                           for (int i = 0; i < V; i++) {
    for (int v = 0; v < V; v++) {
                                                               dist[i] = INT_MAX;
        if (sptSet[v] == 0 && dist[v] <= min) {
                                                               sptSet[i] = 0;
            min = dist[v];
            min index = v;
                                                           dist[src] = 0;
                                                           for (int count = 0; count < V - 1; count++) {
                                                               int u = minDistance(dist, sptSet);
    return min_index;
                                                               sptSet[u] = 1;
                                                               for (int v = 0; v < V; v++) {
                                                                   if (!sptSet[v] && graph[u][v] && dist[u] != INT MAX && dist[u] + graph[u][v] < dist[v]) {
void printSolution(int dist[], int n) {
                                                                       dist[v] = dist[u] + graph[u][v];
    printf("Vertice \t Distancia da origem\n");
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        printf("%d \t\t %d\n", i, dist[i]);
                                                           printSolution(dist, V);
```

Fonte: ChatGPT (Gerado em 12/01/2025)

Como resolver um problema?

- 1. Para resolver um problema, implemente um determinado algoritmo.
- 2. Execute esse algoritmo com diversas instâncias do problemas (valores e tamanhos variados)
- 3. Meça o tempo real dessas execuções.
- 4. Desenhe um gráfico com os resultados obtidos.



Comparação entre funções Exemplos

O que é complexidade?

• O tempo de execução de um algoritmo varia – e normalmente cresce – com o tamanho da entrada do problema.

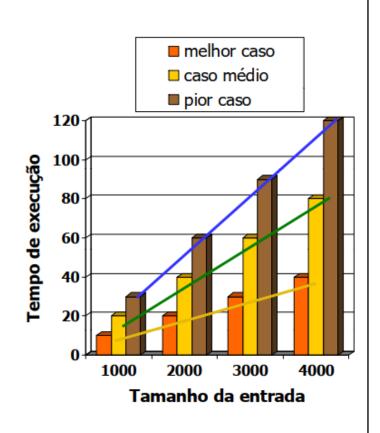
• Além disso, para instâncias de mesmo tamanho, também há variação no tempo de execução.

→ O que é complexidade?
 Anotação O (Big-Oh)
 Comparação entre funções

Exemplos

• Geralmente, o tempo médio é difícil de determinar.

- Costuma-se estudar os tempos máximos (pior caso), porque:
 - i. É mais fácil de analisar;
 - ii. É crucial para a qualidade das aplicações.



• A **Análise Teórica de Complexidade** leva em consideração <u>todas</u> as possíveis entradas de um algoritmo.

• Permite a avaliação do desempenho de um algoritmo, independentemente das características do hardware e do software utilizados.

- De modo geral, são computações básicas realizadas por um algoritmo:
 - Atribuição de valor para uma variável
 - Comparação entre valores
 - Cálculo aritmético
 - Chamada de função
 - etc.

Exemplos

O que é complexidade?

- Existem duas características importantes na análise de algoritmos:
 - i. Tempo de execução
 - ii. Quantidade de memória (RAM) utilizada

Para o tempo de execução, analisaremos a Complexidade de Tempo.
 Para a quantidade de memória utilizada, analisaremos a Complexidade de Espaço.

• Ex: Construa uma função que devolva o maior elemento de um vetor.

```
int arrayMax(int arr, int n) {
    currentMax = arr[0];
    for (int i = 1; i < n; i++) {
        if (arr[i] > currentMax) {
            currentMax = arr[i];
        }
    }
    return currentMax;
}
```

Total: 5 + (n - 1).6 = 6n - 1

• Definições:

- a: Tempo gasto na execução da operação primitiva mais rápida
- **b**: Tempo gasto na execução da operação primitiva mais lenta
- Seja T(n) o tempo real de execução de pior caso de arrayMax.

- Portanto, $a(6n-1) \le T(n) \le b(6n-1)$
 - O tempo de execução T(n) <u>é limitado por duas funções lineares</u>.

Exemplos

O que é complexidade?

- Alterações nos ambientes de *hardware* e *software* vão afetar T(n) somente por um fator constante.
 - Portanto, eles não alteram a taxa de crescimento de T(n) ela continua linear!

• Portanto, a linearidade de T(n) é uma propriedade intrínseca do algoritmo arrayMax.

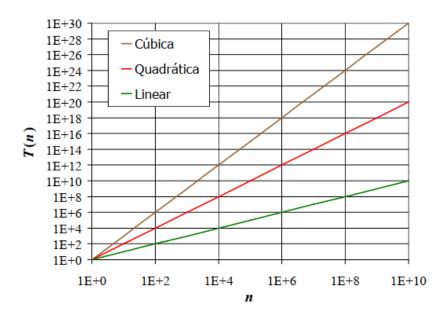
Exemplos

O que é complexidade?

• O que varia de ambiente para ambiente é **somente** <u>o tempo absoluto de</u> <u>cada execução</u>.

• Isso depende de fatores relacionados com o *hardware* e o *software* utilizados.

- Exemplos de taxas de crescimento:
 - Linear \approx n
 - Quadrática $\approx n^2$
 - Cúbica \approx n³



• No gráfico *log-log* ao lado, a inclinação da reta corresponde à taxa de crescimento da função.

Exemplos

O que é complexidade?

- A taxa de crescimento **NÃO** é afetada por:
 - Fatores constantes ou;
 - Fatores de ordem mais baixa.

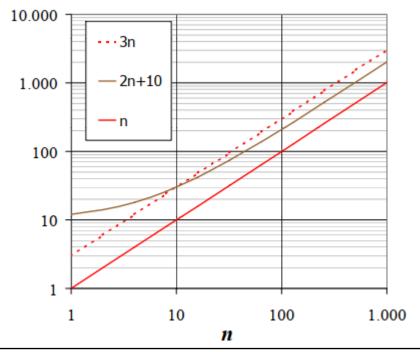
- Exemplos:
 - 100n + 100000 é uma função linear
 - 100000n² + 100000000n é uma função quadrática
 - $0,00000001n^3 + 10000000000000000000n^2$ é uma função cúbica

Comparação entre funções Exemplos

Notação O (Big-Oh)

• Dadas as funções f(n) e g(n), dizemos que f(n) é O(g(n)) se existem duas constantes positivas c e n_0 tais que $f(n) \le c g(n)$ $\forall n \ge n_0$

- Exemplo: $2n + 10 \notin O(n)$
 - $(i) 2n + 10 \le cn$
 - (ii) $2n cn \le -10$
 - (iii) $n(2-c) \le -10$
 - $(iv) n \le \frac{-10}{2 c}$
- Um possível escolha é c = 3 e $n_0 = 10$



Comparação entre funções Exemplos

Notação O (Big-Oh)

• ATENÇÃO: No uso da notação O, costuma ocorrer um "abuso de linguagem". O sinal de igualdade não tem o seu significado habitual!

$$10 n^2 + 10 \log n = O(n^2)$$

$$2 n^2 - 3 = O(n^2)$$



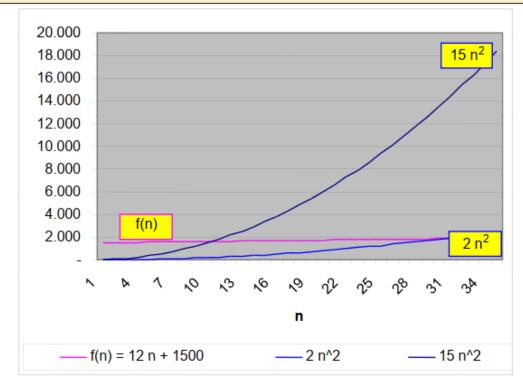
$$10 \text{ n}^2 + 10 \log n = 2 \text{ n}^2 - 3$$



→ Anotação O (Big-Oh)

Comparação entre funções Exemplos

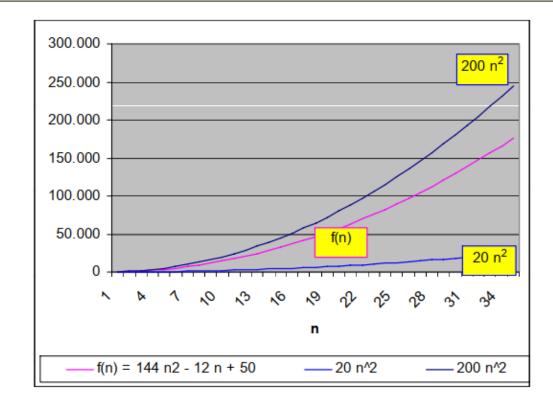




→ Anotação O (Big-Oh)

Comparação entre funções Exemplos

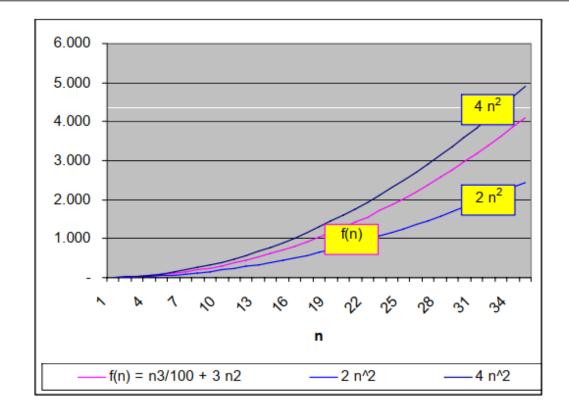
$$f(n) = 144 n^2 - 12 n + 50$$



→ Anotação O (Big-Oh)

Comparação entre funções Exemplos

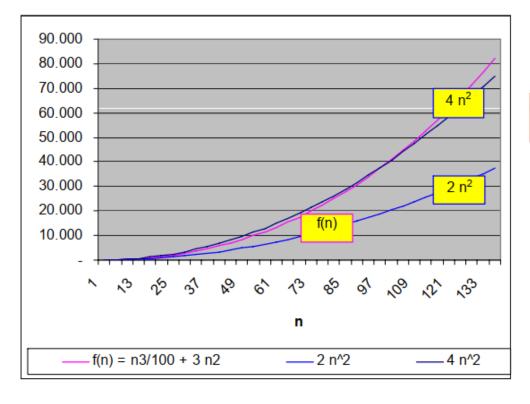
$$f(n) = n^3/100 + 3 n^2$$
 É $O(n^2)$?



→ Anotação O (Big-Oh)

Comparação entre funções Exemplos

$$f(n) = n^3/100 + 3 n^2$$
 É $O(n^2)$?





Comparação entre funções Exemplos

Notação O (Big-Oh)

• A notação O fornece um limite superior para a taxa de crescimento de uma determinada função.

• A afirmação f(n) é O(g(n)) significa que a taxa de crescimento de f(n) não é maior que a de g(n).

→ Anotação O (Big-Oh)

Comparação entre funções Exemplos

Notação O (Big-Oh)

• A notação O permite ordenar as funções de acordo com as suas correspondentes taxas de crescimento.

 $f(n) \in O(g(n))$? $g(n) \in O(f(n))$?

Se g(n) cresce mais que f(n): Sim Não

Se f(n) cresce mais que g(n): Não Sim

Se f(n) e g(n) têm a mesma taxa: Sim Sim

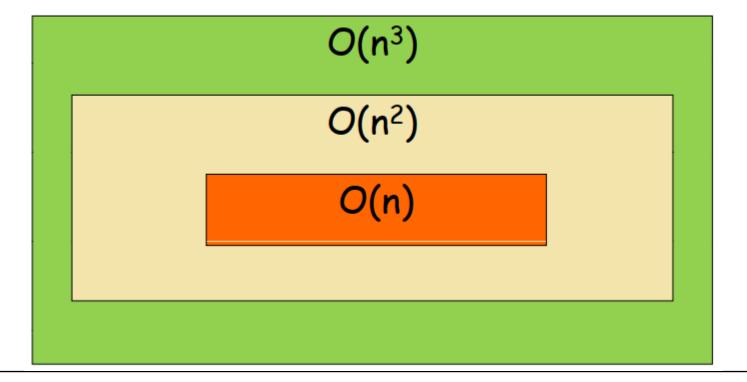
→ Anotação O (Big-Oh)

Comparação entre funções Exemplos

Notação O (Big-Oh)

• Com relação às funções polinomiais, é fácil concluir que:

$$O(n) \subset O(n^2) \subset O(n^3) \subset O(n^4) \subset O(n^5) \subset \dots$$



Comparação entre funções Exemplos

Notação O (Big-Oh)

- Se p(n) é um polinômio de grau k, então p(n) é $\mathrm{O}(n^k)$.
 - Pode-se descartar seus termos de menor ordem, inclusive as constantes.

- Convém utilizar a menor ordem:
 - " $2n \notin O(n)$ " é preferível a " $2n \notin O(n^2)$ "
 - " $3n + 5 \notin O(n)$ " é preferível a " $3n + 5 \notin O(3n)$ "

Comparação entre funções Exemplos

$$6n^4 + 12n^3 + 12$$

$$\in O(n^4)$$

$$\in O(n^5)$$

$$3n^2 + 12n.log n$$

$$\in O(n^2)$$

$$\in O(n^4)$$

$$5n^2 + n(\log n)^2 + 12$$

$$\in O(n^2)$$

$$\in O(n^3)$$

$$log n + 4$$

Comparação entre funções Exemplos

Notação O (Big-Oh)

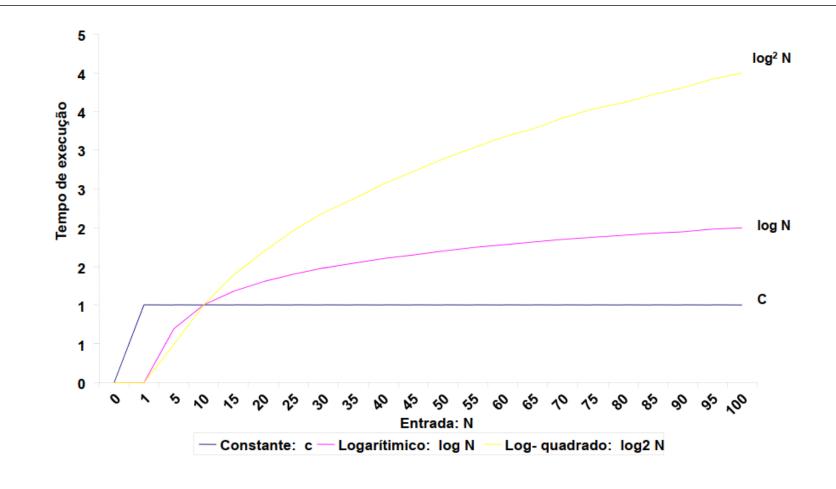
- Além da notação O, existem também duas notações adicionais:
 - Anotação Ω (ômega)
 - Quando comparamos o limite inferior (melhor caso).
 - Anotação θ (theta)
 - Quando os limites inferiores e superiores são iguais.
 - Neste cenário, todas as execuções sempre acontecerão com a mesma complexidade (ou seja, não existe um melhor caso, caso médio ou pior caso).

Anotação O (Big-Oh)

→ Comparação entre funções

Exemplos



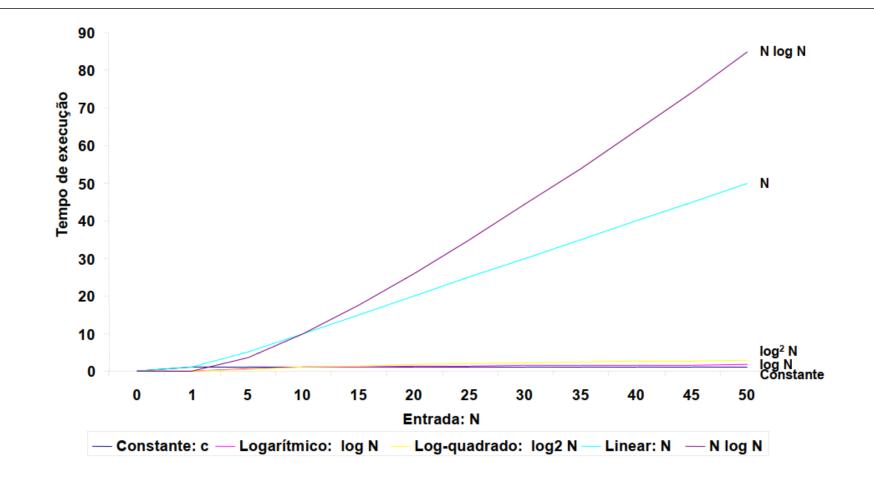


Anotação O (Big-Oh)

→ Comparação entre funções

Exemplos

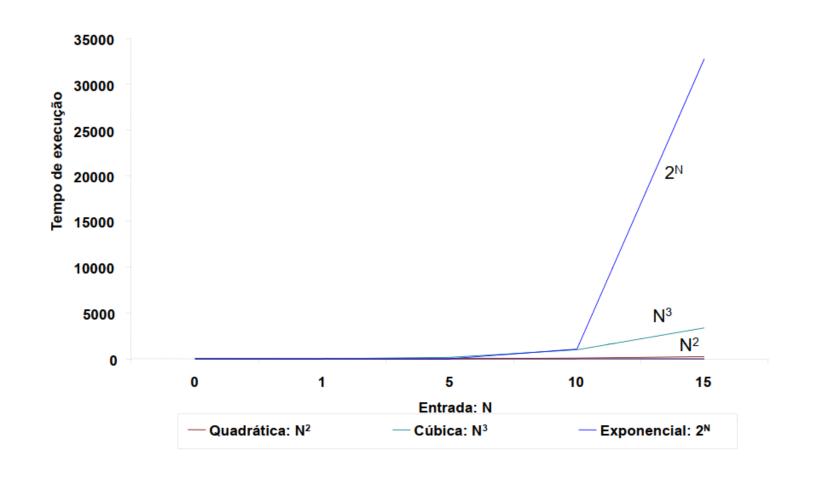




O que é complexidade? Anotação O (Big-Oh)

→ Comparação entre funções Exemplos

Comparação entre funções



Anotação O (Big-Oh)

→ Comparação entre funções
 Exemplos

Comparação entre funções

• A partir da notação O, é possível estabelecer uma hierarquia entre as funções:

Constante	O(1)
Logarítmica	O(log n)
Linear	O(n)
n.log n	O(n.log n)
Quadrática	$O(n^2)$
Cúbica	$O(n^3)$
Polinomial	$O(n^k)$, com k ≥ 4
Exponencial	$O(k^n)$, com k > 1
Fatorial	O(n!)

Maior Ordem

Anotação O (Big-Oh)

Comparação entre funções

\rightarrow Exemplos

```
Exemplos
```

```
int buscalinear(int arr[], int n, int chave) {
  for (int i = 0; i < n; i++) {
    if (arr[i] == chave) {
        return i;
    }
  }
  return -1;
}</pre>
```

Qual dos dois algoritmos possui a maior complexidade?

• Ambos possuem a mesma complexidade com relação ao tempo e ao espaço que é de O(n)

→ Exemplos

Exemplos

```
void insertionSort(int arr[], int n) {

for (int i = 1; i < n; i++) {

   int key = arr[i];
   int j = i - 1;

   while (j >= 0 && arr[j] > key) {

   arr[j + 1] = arr[j];

   j = j - 1;

   arr[j + 1] = key;

   arr[j + 1] = key;

}
```

Qual dos dois algoritmos possui a maior complexidade?

- Ambos possuem a mesma complexidade com relação ao tempo, que é de O(n²)
- Ambos possuem a mesma complexidade com relação ao espaço, que é de O(n)

Anotação O (Big-Oh)

Comparação entre funções

→ Exemplos

Exemplos

Qual dos dois algoritmos possui a maior complexidade?

- Ambos possuem a mesma complexidade com relação ao tempo, que é de O(n³)
- O algoritmo (a) possui complexidade de espaço de O(n)
- O algoritmo (b) possui complexidade de espaço de O(n²)

```
void multiplicacaoMatrizes(int A[][3], int B[][3], int C[][3], int n) {

for (int i = 0; i < n; i++) {

   for (int j = 0; j < n; j++) {

        C[i][j] = 0;

   for (int k = 0; k < n; k++) {

        C[i][j] += A[i][k] * B[k][j];

   }

}

(b)</pre>
```

Anotação O (Big-Oh)

Comparação entre funções

→ Exemplos

Exemplos

```
void permutacao(int arr[], int inicio, int fim) {
         if (inicio == fim) {
             for (int i = 0; i \leftarrow fim; i++) {
                 printf("%d ", arr[i]);
             printf("\n");
           else {
             for (int i = inicio; i <= fim; i++) {
                 int temp = arr[inicio];
                 arr[inicio] = arr[i];
                 arr[i] = temp;
11
12
                  permutacao(arr, inicio + 1, fim);
13
                 temp = arr[inicio];
                  arr[inicio] = arr[i];
15
                 arr[i] = temp;
```

Exemplo de um algoritmo com complexidade de tempo O(n!)

→ Exemplos

```
Exemplos – Torre de Hanoi
```

```
void moveDisk(char from, char to) {
        printf("Move disk from %c to %c\n", from, to);
5 void towerOfHanoi(int n, char from, char to, char aux)
        int totalMoves = pow(2, n) - 1;
        int move;
        char temp;
        if (n % 2 == 0) {
            temp = to;
            to = aux;
            aux = temp;
        for (move = 1; move <= totalMoves; move++) {</pre>
            if (move % 3 == 1) {
                moveDisk(from, to);
            } else if (move % 3 == 2) {
                moveDisk(from, aux);
            } else {
                moveDisk(aux, to);
```

```
void moveDisk(int disk, char from, char to) {
printf("Move disk %d from %c to %c\n", disk, from, to);
}

void towerOfHanoi(int n, char from, char to, char aux) {
    if (n == 1) {
        moveDisk(1, from, to);
        return;
    }

towerOfHanoi(n - 1, from, aux, to);
moveDisk(n, from, to);
towerOfHanoi(n - 1, aux, to, from);
}
```

Qual dos dois algoritmos possui a maior complexidade?

- Ambos possuem a mesma complexidade com relação ao tempo, que é de $O(2^n)$.
- Contudo, possuem complexidade com relação ao espaço diferente. A solução (a) é O(1) e a solução (b) é O(n)





Algoritmos e Estrutura de Dados II

Prof. Fellipe Guilherme Rey de Souza

Aula 01 – Complexidade de Algoritmos