

COMPLEXIDADE DE ALGORITMOS

É a medida de consumo de recursos, buscando a otimização e a simplicidade durante a execução. A eficiência de desempenho depende: **tempo gasto e espaço ocupado**.

ANÁLISE DO ALGORITMO (não considera tempo de execução)

- contagem de operações primitivas
- > atribuição de valores a variáveis
- > operações aritméticas
- > acesso a um arranjo
- > chamada/retorno de métodos
- > comparação

```
int funcao(int n) {  
    int op = 0;  
    for (int i=0; i<n; ++i)  
        op++;  
    return op;  
}
```

```
int funcao(int n) {  
    int op = 0;  
    for (int i=0; i<n; ++i)  
        for (int j=0; j<n; ++j)  
            op++;  
    return op;  
}
```

```
int funcao(int n) {  
    int op = 0;  
    for (int i=0; i<n; ++i)  
        for (int j=0; j<n; ++j)  
            op++;  
    return op;  
}
```

```
int funcao(int n) {  
    int op = 0;  
    for (int i=0; i<n; ++i)  
        for (int j=0; j<2*i; ++j)  
            op++;  
    return op;  
}
```

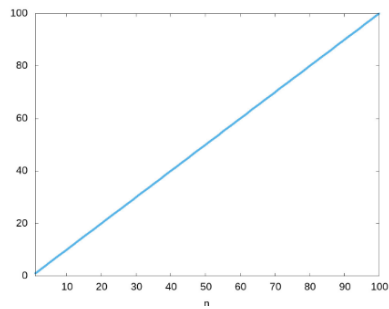
```
int funcao(int n) {  
    int op = 0;  
    for (int i=0; i<n; i++)  
        for (int j=i; j<i+3; j++)  
            for (int k=i; k<j; k++)  
                op++;  
    return op;  
}
```

```
int funcao(int n) {  
    int op = 1;  
    if (n == 1) return op;  
    return op + funcao(n-1) + funcao(n-1);  
}
```

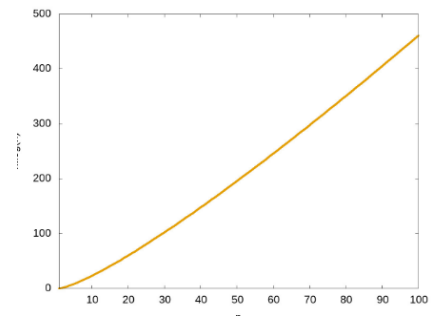
FUNÇÕES (classe de complexidade)

- constante: ocupa mesma quantidade de recursos
- linear: consome recursos de forma diretamente proporcional ao tamanho do problema
- NOTAÇÃO O (caracterizar tempo de execução)
- limite inferior: menor tempo
- limite superior: maior tempo, menor desempenho
- NOTAÇÃO ASSINTÓTICA (descrever o comportamento quando n tende ao infinito)
- $1 < \log n < n < n \log n < n^2 < n^3 < aN$

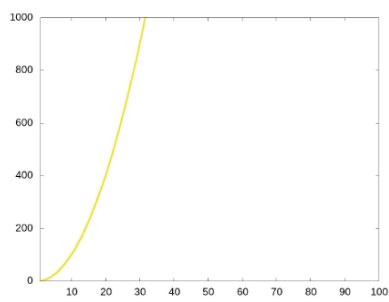
- Linear: n



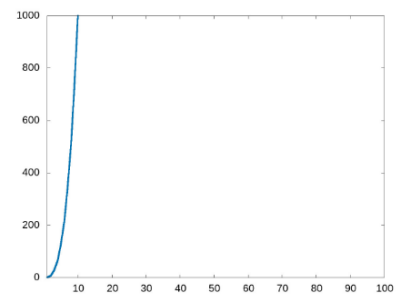
- n-log-n: $n \log n$



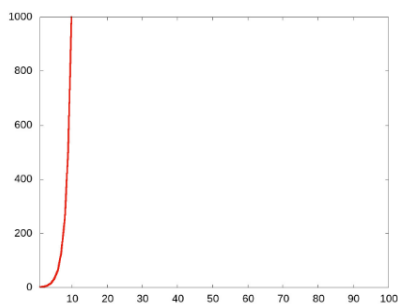
- Quadrática: n^2



- Cúbica: n^3



- Exponencial: a^n



- Exemplos:

- $5n^2 + 3n \log n + 2n + 5$ é $O(n^2)$
- $20n^3 + 10n \log n + 5$ é $O(n^3)$
- $3 \log n + 2$ é $O(\log n)$
- 2^{n+2} é $O(2^n)$
- $2n + 100 \log n$ é $O(n)$

RECURSÃO (algoritmo chama a si próprio)

- *fatorial (forma normal)*

$$n! = \prod_{k=1}^n k = n \times (n-1) \times (n-2) \times \dots \times 3 \times 2 \times 1,$$

```
unsigned int fatorial(unsigned int n) {
    unsigned int res = 1;
    for (unsigned int i=2; i<=n; ++i)
        res *= i;
    return res;
}
```

(forma recursiva)

$$n! = \begin{cases} 1, & \text{se } n = 0 \text{ ou } n = 1 \\ n \times (n-1)!, & \text{se } n > 1 \end{cases}$$

```
unsigned int fatorialRec(unsigned int n) {
    if (n <= 1) return 1;
    return n * fatorialRec(n-1);
}
```

- *contagem CRESCENTE (forma normal)*

```
void contagem(int n) {
    for (int i=1; i<=n; i++)
        printf("%d\n", i);
}
```

(forma recursiva)

```
void contagemRec(int n) {
    if (n == 0) return;
    contagemRec(n-1);
    printf("%d\n", n);
}
```

- *contagem DECRESCENTE (forma normal)*

```
void contagemRegressiva(int n) {
    for (int i=n; i>=1; i--)
        printf("%d\n", i);
}
```

(forma recursiva)

```
void contagemRegressivaRec(int n) {
    if (n == 0) return;
    printf("%d\n", n);
    contagemRegressivaRec(n-1);
}
```

ALGORITMOS DE PESQUISA

- *pesquisa linear (iterativa)*

```
int pesquisa_linear(int *dados, int tam, int valor) {
    for (int i=0; i<tam; i++)
        if (valor == dados[i])
            return i;
    return -1;
}
```

(recursiva)

```
int pesquisaLinearRec(int *dados, int tam, int valor) {
    if (tam == 0) return -1;
    --tam;
    if (dados[tam] == valor) return tam;
    return pesquisaLinearRec(dados, tam, valor);
}
```

- melhor caso: valor procurado é o primeiro do arranjo
- pior caso: o valor procurado NÃO existe
- arranjo NÃO precisa estar ordenado
- $O(n)$
- Procura um item, comparando-o com cada elemento da coleção, até achar ou chegar no final

- **pesquisa binária (iterativa)**

```
int pesquisaBinaria(int *dados, int ini, int fim, int valor) {
    while (ini <= fim) {
        int meio = (ini + fim) / 2;
        if (valor == dados[meio])
            return meio;
        else if (valor < dados[meio])
            fim = meio - 1;
        else
            ini = meio + 1;
    }
    return -1;
}
```

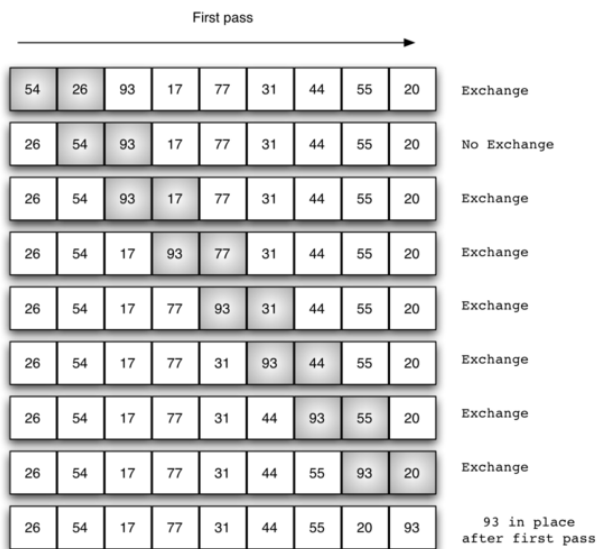
(recursiva)

```
int pesquisaBinariaRec(int *dados, int ini, int fim, int valor) {
    if (ini > fim) return -1;
    int meio = (ini + fim) / 2;
    if (valor == dados[meio])
        return meio;
    else if (valor < dados[meio])
        return pesquisaBinariaRec(dados, ini, meio - 1, valor);
    else
        return pesquisaBinariaRec(dados, meio + 1, fim, valor);
}
```

- somente para coleções ordenadas
- $O(\log n)$
- Estratégia básica:
 - Verifica o elemento central: se encontrou, a busca termina
 - Se o item for menor que o central, considera apenas a parte abaixo do elemento central
 - Se o item for maior que o central, considera apenas a parte acima do elemento central
- Trabalha subdividindo a coleção e aplicando sempre a estratégia básica

ALGORITMOS DE ORDENAÇÃO

- bubble sort**



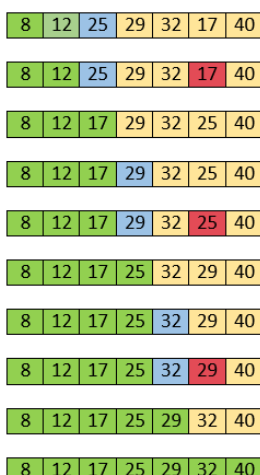
```
void bubbleSort(int *dados, int tam) {
    int trocou;
    do {
        trocou = 0;
        --tam;
        for (int i=0; i<tam; ++i) {
            if (dados[i] > dados[i+1]) {
                int aux = dados[i];
                dados[i] = dados[i+1];
                dados[i+1] = aux;
                trocou = 1;
            }
        }
    } while (trocou);
}
```

- Complexidade: $O(n)$ (melhor caso) ou $O(n^2)$ (pior caso)
- 'dados[i]' vai analisar o número da esquerda, e 'dados[i + 1]' analisa o número da direita
- 'aux' serve para armazenar o valor que será trocado de posição, assim não se perde o valor

exemplo: 26 se transforme no 54, sem perder o valor 54

- dados[i] = 54** é maior que **dados[i + 1] = 26**
- se for maior, 'aux' recebe o valor atribuído a dados[i], **aux = 54**
- agora dados[i] recebe o valor de dados[i + 1], **dados[i] = 26**
- dados[i + 1] deve receber o valor de aux, **dados[i + 1] = 54**

- selection sort**



```
void selectionSort(int *dados, int tam) {
    for (int i=0; i<tam-1; ++i) {
        int men = i;
        for (int j=i+1; j<tam; ++j)
            if ( dados[j] < dados[men] ) men = j;
        if ( men != i ) {
            int aux = dados[men];
            dados[men] = dados[i];
            dados[i] = aux;
        }
    }
}
```

- Complexidade: $O(n^2)$ (melhor e pior caso)
- Quanto maior a lista de números, + espaço na memória ocupado, + tempo de execução

exemplo: procura o menor valor da lista e põe como primeiro elemento, **men = i = 8**
 enquanto isso, **j = i + 1** percorre o espaço sobrando
 apenas preenche com o 12 por ser maior
 8 / 12
 entretanto, a partir da 2 linha, o menor valor passa a ser o 17
 (**dados[j] = 12** menor **dados[men] = 25**)
 logo, **men = j = 17**
 como men será diferente de i, é efetuado a troca de elementos
aux = dados[men] = 25
dados[men] = 25 é **dados[i] = 17**
dados[i] = 17 é **aux = 25**
 8 / 12 / 17 / 25

- **insertion sort**

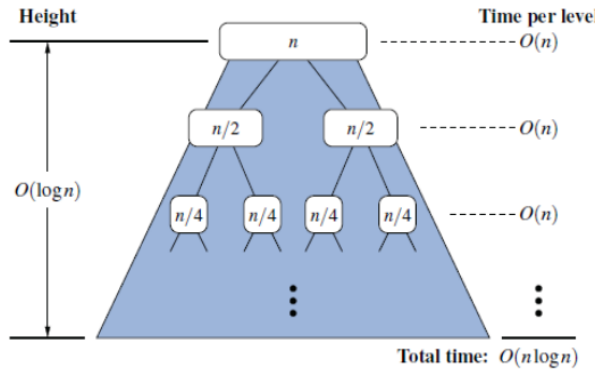
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
5	7	8	1	10	9	4	6	3	2
5	7	8	1	10	9	4	6	3	2
5	7	8	1	10	9	4	6	3	2
1	5	7	8	10	9	4	6	3	2
1	5	7	8	10	9	4	6	3	2
1	5	7	8	9	10	4	6	3	2
1	4	5	7	8	9	10	6	3	2
1	4	5	6	7	8	9	10	3	2
1	3	4	5	6	7	8	9	10	2
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10

```
void insertionSort(int *dados, int tam) {
    for (int i=1; i<tam; ++i) {
        int base = dados[i];
        int j = i-1;
        while ( j>=0 && base < dados[j] ) {
            dados[j+1] = dados[j];
            --j;
        }
        dados[j+1] = base;
    }
}
```

- Complexidade: $O(n)$ (melhor caso) ou $O(n^2)$ (pior caso)

exemplo: **base = dados[i] = 7**, elemento a frente
(j = i - 1) = 5, elemento anterior
 ordem permanece pois 5 é menor que 7
 5 / 7
base = dados[i] = 8, elemento da frente
(j = i - 1) = 7, elemento anterior
dados[j + 1] = dados[j] = 7
 base passa a ser o valor 7
 ordem muda, já que a base é menor dados[j]
 5 / 7 / 8

- **merge sort**

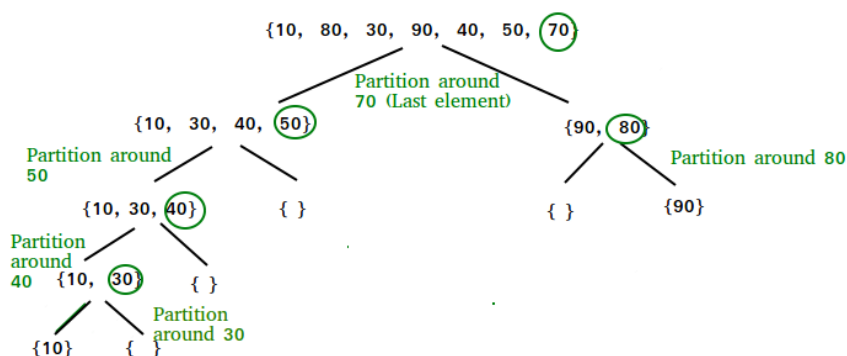


```
void merge(int *dados, int ini, int meio, int fim) {
    int p = ini, q = meio+1, k=0;
    int *aux = new int[fim-ini+1];
    for (int i = ini; i <= fim; i++){
        if (p > meio)          aux[k++] = dados[q++];
        else if (q > fim)      aux[k++] = dados[p++];
        else if (dados[p] < dados[q]) aux[k++] = dados[p++];
        else                  aux[k++] = dados[q++];
    }
    for (int p=0; p<k; p++) dados[ini++] = aux[p];
    delete[] aux;
}

void mergeSort(int *dados, int ini, int fim) {
    if (ini >= fim) return;
    int meio = (ini + fim) / 2;
    mergeSort(dados, ini, meio);
    mergeSort(dados, meio+1, fim);
    merge(dados, ini, meio, fim);
}
```

- Altura da árvore é $\log n$
- Tempo gasto em cada nível: $O(n)$
- Tempo de execução: $O(n \log n)$
- Consiste de 3 etapas
 - **Divisão:** se há algo a ordenar, divide os dados de entrada em duas (ou mais) partes e executa o algoritmo sobre cada uma das partes; se não há nada a ordenar, retorna a solução
 - **Conquista:** cada parte dos dados é classificada recursivamente
 - **Combinação:** quando cada subconjunto está classificado (internamente), eles devem ser combinados (merge) realizando-se uma intercalação
- Permite implementação recursiva

- **quick sort**



- Melhor caso: $O(n \log n)$ / pior caso: $O(n^2)$
- escolher **pivô**
- esquerda: menores elementos / direita: maiores elementos

- *hoare*(pivô: elemento central)

```
void quickSort(int *dados, int ini, int fim) {
    int i = ini, j = fim, pivo = dados[(ini+fim)/2];
    while (i <= j) {
        while (dados[i] < pivo)
            ++i;
        while (dados[j] > pivo)
            --j;
        if (i <= j) {
            int aux = dados[i];
            dados[i] = dados[j];
            dados[j] = aux;
            ++i;
            --j;
        }
    }
    if (ini < j) quickSort(dados, ini, j);
    if (i < fim) quickSort(dados, i, fim);
}
```

- *lomuto* (pivô: primeiro ou último elemento)

```
int particiona(int *dados, int ini, int fim) {
    int pivo = dados[fim];
    int i = ini-1;
    for (int j=ini; j<fim; ++j) {
        if (dados[j] < pivo) {
            ++i;
            int aux = dados[i]; dados[i] = dados[j]; dados[j] = aux;
        }
    }
    if (pivo < dados[i+1]) {
        int aux = dados[i+1]; dados[i+1] = dados[fim]; dados[fim] = aux;
    }
    return i+1;
}

void quickSort(int *dados, int ini, int fim) {
    if (ini < fim) {
        int pivo = particiona(dados, ini, fim);
        quickSort(dados, ini, pivo-1);
        quickSort(dados, pivo+1, fim);
    }
}
```

COMPARAÇÃO

- *estáveis*: bubble sort, insertion sort, merge sort
- *instáveis*: selection sort, quick sort
- *mais rápido com a lista ordenada*: bubble sort
- *mais rápido com a lista invertida*: quick sort (hoare)
- *mais rápido com a lista aleatória*: quick sort (lomuto)

ARMAZENAMENTO

- *versões recursivas* necessitam de memória da pilha
- *versões in-place* utilizam apenas o espaço da própria coleção, **NÃO** necessitam de memórias auxiliares (quick sort, merge sort)

ESTRUTURAS LINEARES

- cada elemento da estrutura é um nó (nodo)
- `nullptr` (estrutura vazia)
- exemplo: $(2 + 3) * 4$ == pré- fixada (ordem; $* + 2\ 3\ 4$) / pós- fixada (ordem $2\ 3 + 4 *$)

→ sequencial

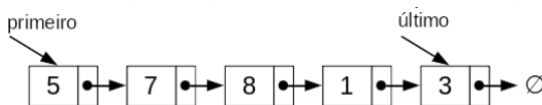
0	1	2	3	4
5	7	8	1	3

- Implementação é feita com vetores (arranjos ou arrays), que podem ser alocados de forma estática ou dinâmica

→ encadeada (não é possível prever o num. de entradas)

- Implementada através de uma ligação (referência ou armazenamento de endereço) entre os nodos

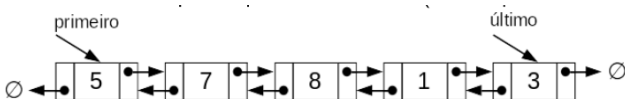
➤ simplesmente encadeada



```
struct Node {  
    char info;  
    Node *next;  
    Node(char l) {  
        info = l;  
        next = nullptr;  
    }  
};
```

- cada nodo pode armazenar uma referência para o próximo elemento

➤ duplamente encadeada



```
struct Node {  
    int info;  
    Node *prev, *next;  
    Node(int i) { info = i; prev = next = nullptr; }  
};
```

- cada nodo pode armazenar referência para o elemento anterior e para o próximo elemento

- **LISTA (sequência)**

- Inserção (no início, no m ou em uma posição específica)
- Remoção (no início, no m ou em uma posição específica)
- Busca e acesso (através de índice ou através da informação de algum campo)
- Alteração

→ **arranjo (maior desempenho)**

- Inserção no início

```
Node *node = new Node(info);
node->next = head;
head = node;
if ( tail == nullptr ) tail = node;
```

- Inserção no meio

```
// aux aponta para nodo antes do qu
// ant aponta para nodo anterior a
Node *node = new Node(info);
ant->next = node;
node->next = aux;
```

- Inserção no final

```
Node *node = new Node(info);
tail->next = node;
tail = node;
```

- Remoção do início

```
if ( head != nullptr ) {
    Node *aux = head;
    head = head->next;
    if ( head == nullptr ) tail = nullptr;
    delete aux;
}
```

- Remoção do meio

```
// aux aponta para nodo que se quer remove
// ant aponta para nodo anterior a aux
ant->next = aux->next;
if ( aux->next == nullptr ) tail = ant;
delete aux;
```

- Remoção do final

```
// ant aponta para nodo anterior a tail
ant->next = nullptr;
delete tail;
tail = ant;
```

- **bool add**: insere o elemento no final da lista
- **bool add (index)**: insere o elemento em um índice específico da lista
- **bool get (index)**: retorna o elemento do índice especificado (por referência)
- **bool set (index)**: atribui o elemento para a posição do índice especificado
- **bool remove (index)**: remove o elemento do índice especificado da lista

→ **encadeada (menor desempenho)**

- **bool push_front**: insere o elemento no início da lista
- **bool push_back**: insere o elemento no final da lista
- **bool insert (index)**: insere o elemento no índice especificado
- **bool pop_front**: remove o elemento do início da lista
- **bool pop_back**: remove o elemento do final da lista
- **bool remove (index)**: remove o elemento do índice especificado da lista
- **bool get (index) e bool set(index)**: igual ao arranjo
- **bool contains**: verificar se o elemento existe na lista
- **int indexof**: retorna o índice da primeira ocorrência do elemento na lista
- **int indexof(pos)**: retorna o índice da próxima ocorrência do elemento a partir da posição especificada

- Inserção no início

```
Node *node = new Node(info);
if ( head == nullptr ) { head = tail = node; }
else {
    node->next = head;
    head->prev = node;
    head = node;
}
```

- Inserção no meio

```
// aux aponta para nodo antes do qual se quer
Node *node = new Node(info);
node->prev = aux->prev;
node->next = aux;
(aux->prev)->next = node;
aux->prev = node;
```

- Inserção no final

```
Node *node = new Node(info);
node->prev = tail;
tail->next = node;
tail = node;
```

- Remoção do início

```
if ( head != nullptr ) {
    Node *aux = head;
    head = head->next;
    if ( head == nullptr ) tail = nullptr;
    else head->prev = nullptr;
    delete aux;
}
```

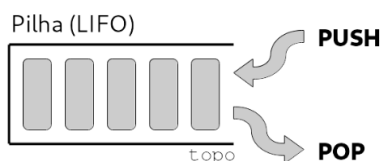
- Remoção do meio

```
// aux aponta para nodo que se quer remover
(aux->prev)->next = aux->next;
if ( aux->next == nullptr ) tail = aux->prev;
else (aux->next)->prev = aux->prev;
delete aux;
```

- Remoção do final

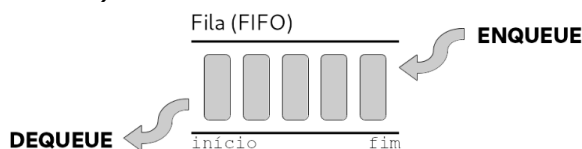
```
Node *aux = tail;
tail = tail->prev;
if ( tail == nullptr ) head = nullptr;
else tail->next = nullptr;
delete aux;
```

- **PILHA (Last in, First out)**



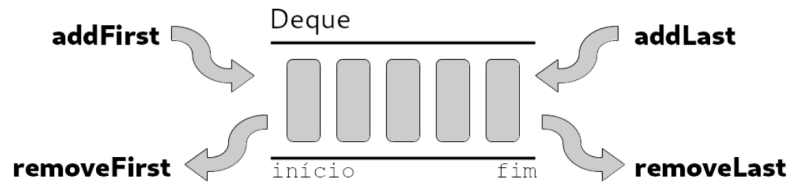
- **bool push:** insere elemento no topo da pilha
- **bool pop:** remove e retorna o elemento do topo da pilha (referência)
- **bool top:** retorna o elemento do topo da lista (referência)

- **FILA (First in, First out)**



- **bool enqueue:** insere o elemento no final da fila
- **bool dequeue:** remove e retorna o elemento do início da fila
- **bool head:** retorna o elemento do início da fila
- verifica o **resto (%)**

- **DEQUE (Entram e Saem por qualquer extremidade)**



- **bool addFirst:** insere o elemento no início do deque
- **bool addLast:** insere o elemento no fim do deque
- **bool removeFirst:** remove e retorna o elemento do início do deque
- **bool removeLast:** remove e retorna o elemento do fim do deque
- **bool head:** retorna o elemento do início da lista
- **bool tail:** retorna elemento do fim do deque