

# Algoritmos e Estruturas de Dados 1 (AED1)

## Apresentação, análise de algoritmos intuitiva, laços aninhados e logaritmos

“É esperado de um projetista de algoritmos que ele entenda o problema a resolver e compreenda as ferramentas à sua disposição, para assim tomar decisões embasadas de projeto”.

### Apresentação do curso

#### Detalhes técnicos

- Página do curso - <http://www.aloc.ufscar.br/felice/ensino/2022s2aed1/aed1.php>
- Cronograma e critérios de avaliação,
  - Provas (P1, P2, Sub),
  - Trabalhos práticos (TP1, TP2, TP3, TP4).
- Listas de exercícios e bibliografia.

Princípios de projeto de algoritmos e estrutura de dados,

- com ênfase no **porquê das coisas**.

O que é um algoritmo?

- É uma receita bem definida e não ambígua para resolver um problema.

Por que estudar algoritmos?

- São importantes para inúmeras áreas da computação, como roteamento de redes, criptografia, computação gráfica, bancos de dados, biologia computacional, inteligência artificial, otimização combinatória, etc.
- Relevantes para inovação tecnológica pois um problema computacional normalmente têm diversas soluções, e **usar soluções mais eficientes** torna viável atacar instâncias maiores e em novos contextos.
- Eles são interessantes, **divertidos e desafiadores**, pois o desenvolvimento de algoritmos mistura conhecimento técnico com criatividade.

Neste curso vamos estudar diversos problemas e apresentar ferramentas

- para que vocês possam desenvolver soluções interessantes para eles,
  - bem como **avaliar a qualidade destas soluções**.
- Observem a importância de conseguir analisar as soluções,
  - caso contrário não temos critério para escolher entre elas.

Comparação com outras áreas:

- Literatura, pensem na diferença entre ser alfabetizado e ser capaz de escrever um romance.
- Construção civil, pensem na diferença entre projetar uma casa e projetar pontes, edifícios, estradas, portos.

Habilidades que serão desenvolvidas:

- Tornar-se um melhor programador.
- Melhorar habilidades analíticas.
- Aprender a pensar algoritmicamente,
  - i.e., ser capaz de entender as regras que regem diferentes processos.

Principais tópicos do curso:

- Recursão,
- Busca,
- Vetores e Listas Ligadas,
- Pilhas e Filas,
- Ordenação,
- Árvores,
- Backtracking.

Esses tópicos serão permeados por análise de corretude e eficiência de algoritmos,

- pois não queremos focar apenas no conteúdo,
  - mas também no desenvolvimento do nosso senso crítico sobre este.

Ler/estudar por conta:

- Leiaute - apêndice A do livro “Algoritmos em linguagem C” ou [www.ime.usp.br/~pf/algoritmos/aulas/layout.html](http://www.ime.usp.br/~pf/algoritmos/aulas/layout.html)
- Documentação - capítulo 1 do livro “Algoritmos em linguagem C” ou [www.ime.usp.br/~pf/algoritmos/aulas/docu.html](http://www.ime.usp.br/~pf/algoritmos/aulas/docu.html)

## Laços aninhados

Vamos aquecer analisando as seguintes funções iterativas.

Um laço:

```
int function1(int vector[], int tam, int element)
{
    int i = 0;
    while (i < tam)
    {
        if (element == vector[i])
            return 1;
        i++;
    }
    return 0;
}
```

O que faz a função anterior?

- Busca um elemento em um vetor e indica se o encontrou.

Qual o número de operações em função do tamanho do vetor?

- Da ordem do tamanho do vetor, ou  $O(\text{tam})$ .

Dois laços:

```
int function2(int vectorA[], int tamA, int vectorB[], int tamB, int element)
{
    int i;
    for (i = 0; i < tamA; i++)
    {
        if (element == vectorA[i])
            return 1;
    }
    for (i = 0; i < tamB; i++)
    {
        if (element == vectorB[i])
            return 1;
    }
    return 0;
}
```

O que faz a função anterior?

- Busca um elemento em dois vetores e indica se o encontrou em algum deles.

Qual o número de operações em função dos tamanhos dos vetores?

- Proporcional ao tamanho dos vetores, ou  $O(\text{tamA} + \text{tamB})$ .

Dois laços aninhados:

```
int function3(int vectorA[], int tamA, int vectorB[], int tamB)
{
    int i, j;
    for (i = 0; i < tamA; i++)
        for (j = 0; j < tamB; j++)
            if (vectorA[i] == vectorB[j])
                return 1;
    return 0;
}
```

O que faz a função anterior?

- Verifica se os vetores A e B têm algum elemento em comum.

Qual o número de operações em função dos tamanhos dos vetores?

- Proporcional ao produto entre os tamanhos, ou  $O(\text{tamA} * \text{tamB})$ .

Dois laços aninhados:

```
int function4(int vector[], int tam)
{
    int i, j;
    for (i = 0; i < tam; i++)
        for (j = i + 1; j < tam; j++)
            if (vector[i] == vector[j])
                return 1;
    return 0;
}
```

O que faz a função anterior?

- Verifica se um vetor tem algum elemento repetido.

Qual o número de operações em função do tamanho do vetor?

- Da ordem do tamanho do vetor ao quadrado, ou  $O(\text{tam}^2)$ .

## Logaritmos

Depois dos polinômios, como

- função linear ( $N$ ), quadrática ( $N^2$ ) e cúbica ( $N^3$ )

as funções que aparecem com maior frequência,

- quando estudamos o comportamento de algoritmos,
  - são as exponenciais ( $2^N$ ) e os logaritmos ( $\lg N$ ),
    - que, aliás, são intimamente relacionadas.

O logaritmo na base 2 de um número  $N$ ,

- denotado por  $(\log_2 N)$  ou  $(\lg N)$ ,

é o expoente a que 2 deve ser elevado para produzir  $N$ ,

- i.e.,  $\lg N = x \Leftrightarrow N = 2^x$ .

Note que,  $\lg N$  só está definido se  $N$  é estritamente positivo.

Problema: dado um inteiro estritamente positivo  $N$ , calcular o piso de  $\lg N$ .

Lembre que, o piso de um número  $K$  é

- o maior número inteiro  $i$  menor ou igual a  $K$ ,
  - ou seja,  $i \leq K < i+1$ .

Da definição de  $\lg N$  podemos derivar um algoritmo

- que começa no valor 1,
  - vai dobrando esse valor até chegar em  $N$ ,
- e contando quantas multiplicações por 2 foram realizadas,
  - i.e., qual o expoente a que 2 foi elevado.

Juntando essa ideia, com a definição de piso,

- para saber quando parar,
- podemos projetar a seguinte função para resolver o problema:

```

// A função lgProd recebe um inteiro  $N > 0$ 
// e devolve o piso de  $\lg N$ , ou seja,
// o único inteiro  $x$  tal que  $2^x \leq N < 2^{(x+1)}$ .
int lgProd(int N) {
    int x, prod;
    x = 0;
    prod = 1;
    while (prod <= N / 2) {
        prod = 2 * prod;
        x += 1;
    }
    return x;
}

```

Invariantes e corretude:

- Determinar o que um trecho de código faz é relativamente simples,
  - basta verificar a sequência de instruções.
- Mas um laço torna isso mais complexo,
  - pois após inúmeras iterações pode ser difícil
    - determinar o resultado de tudo que foi feito.
- Invariantes são **relações/propriedades**
  - entre as variáveis de um algoritmo iterativo
    - que se mantêm verdadeiras ao longo de todas as iterações.
- Observe que, no início de cada iteração do laço da função lgProd,
  - valem os seguintes invariantes envolvendo prod, x e N:
    - $\text{prod} = 2^x$**
    - $\text{prod} \leq N$**
- Quando o algoritmo termina o laço, temos que
  - $\text{prod} > N/2$**
- Juntando essa desigualdade com as propriedade invariantes temos

$$\begin{aligned}
 & N/2 < \text{accum} \leq N && \text{accum} = 2^x \\
 & N/2 < 2^x \leq N && \\
 & 2^x \hookrightarrow N < 2^{x+1} < 2N && \\
 & \lg N < x+1 \leq \lg 2N && \\
 & \lg N < x+1 \leq \lg N + \lg 2 && \\
 & \lg N < x+1 \leq \lg N + 1 && \\
 & \quad \quad \quad \downarrow \quad \quad \quad \downarrow && \\
 & x \leq \lg N < x+1 &&
 \end{aligned}$$

- Como x é o maior inteiro que não supera  **$\lg N$** ,
  - pela definição de piso, temos que  $x = \lfloor \lg N \rfloor$ .

Bônus: Podemos pensar numa definição equivalente para piso de  $\lg N$ ,

- como sendo o **maior número de vezes que N pode ser dividido por 2**
  - antes que o resultado fique menor ou igual a 1.

Essa definição sugere o seguinte algoritmo, que é baseado

- em divisões sucessivas no lugar das multiplicações sucessivas:

```
// A função LgDiv recebe um inteiro N > 0
// e devolve o piso de Lg N, ou seja,
// o único inteiro x tal que 2^x <= N < 2^(x+1).
int LgDiv(int N)
{
    int x = 0;
    int resid = N;
    while (resid > 1)
    {
        resid = resid / 2;
        x += 1;
    }
    return x;
}
```

Observe que a expressão  $\text{resid} / 2$

- corresponde à divisão inteira por 2,
  - só devolvendo objetos do tipo int.
- De fato, o valor da expressão é o piso de  $\text{resid} / 2$ .

Eficiência de tempo:

- Quiz: Quantas iterações os algoritmos anteriores executam
  - para encontrar o piso de  $\lg N$ ?
- Dica: conte quantas vezes x é incrementado
  - e responda em função do valor de N.