

# Teoria dos Números

## Funções Multiplicativas

---

Prof. Edson Alves

Faculdade UnB Gama

## 1. Funções Multiplicativas

# Funções Multiplicativas

---

## Definição de função aritmética

Uma função é denominada função **aritmética** (ou **número-teórica**) se ela tem como domínio o conjunto dos inteiros positivos e, como contradomínio, qualquer subconjunto dos números complexos.

## Definição de função multiplicativa

Uma função  $f$  aritmética é denominada função **multiplicativa** se

1.  $f(1) = 1$
2.  $f(mn) = f(m)f(n)$  se  $(m, n) = 1$

## Definição de função $\tau(n)$

Seja  $n$  um inteiro positivo. A função  $\tau(n)$  computa o número de divisores positivos de  $n$ .

## Cálculo do valor de $\tau(n)$

- Segue diretamente da definição que  $\tau(1) = 1$
- Suponha que  $(a, b) = 1$
- Se  $d$  divide  $ab$  então ele pode ser escrito como  $d = mn$ , com  $(m, n) = 1$ , onde  $m$  divide  $a$  e  $n$  divide  $b$
- Desde modo, qualquer divisor do produto  $ab$  será o produto de um divisor de  $a$  por um divisor de  $b$
- Logo,  $\tau(ab) = \tau(a)\tau(b)$ , ou seja,  $\tau(n)$  é uma função multiplicativa

## Cálculo do valor de $\tau(n)$

- Considere a fatoraçoão

$$n = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_k^{\alpha_k}$$

- Se  $n = p^k$ , para algum primo  $p$  e um inteiro positivo  $k$ ,  $d$  será um divisor de  $n$  se, e somente se,  $d = p^i$ , com  $i \in [0, k]$
- Assim,  $\tau(p^k) = k + 1$
- Portanto,

$$\tau(n) = \prod_{i=1}^k \tau(p_i^{\alpha_i}) = (\alpha_1 + 1)(\alpha_2 + 1) \dots (\alpha_k + 1)$$



## Implementação da função $\tau(n)$ em C++

```
1 long long number_of_divisors(int n, const vector<int>& primes)
2 {
3     auto fs = factorization(n, primes);
4     long long res = 1;
5
6     for (auto [p, k] : fs)
7         res *= (k + 1);
8
9     return res;
10 }
```

## Cálculo de $\tau(n)$ em competições

- Em competições, é possível computar  $\tau(n)$  em  $O(\sqrt{n})$  diretamente, sem recorrer à fatoração de  $n$
- Isto porque, se  $d$  divide  $n$ , então  $n = dk$  e ou  $d \leq \sqrt{n}$  ou  $k \leq \sqrt{k}$
- Assim só é necessário procurar por divisores de  $n$  até  $\sqrt{n}$
- Caso um divisor  $d$  seja encontrado, é preciso considerar também o divisor  $k = n/d$
- Esta abordagem tem implementação mais simples e direta, sendo mais adequada em um contexto de competição

## Implementação $O(\sqrt{n})$ de $\tau(n)$

```
1 long long number_of_divisors(long long n)
2 {
3     long long res = 0;
4
5     for (long long d = 1; d * d <= n; ++d)
6     {
7         if (n % d == 0)
8             res += (d == n/d ? 1 : 2);
9     }
10
11     return res;
12 }
```

## Definição de função $\sigma(n)$

Seja  $n$  um inteiro positivo. A função  $\sigma(n)$  retorna a soma dos divisores positivos de  $n$ .

## Caracterização dos divisores de $n = ab$

- Sejam  $a$  e  $b$  dois inteiros positivos tais que  $(a, b) = 1$  e  $n = ab$
- Se  $c$  e  $d$  são divisores positivos de  $a$  e  $b$ , respectivamente, então  $cd$  divide  $n$
- Por outro lado, se  $k$  divide  $n$  e  $d = (k, a)$ , então

$$k = d \left( \frac{k}{d} \right)$$

- Como  $d = (k, a)$ , em particular  $d$  divide  $a$
- Uma vez que  $(k/d, a) = 1$  e  $k$  divide  $n = ab$ , então  $k/d$  divide  $b$
- Isso mostra que qualquer divisor  $c = d_i e_j$  de  $n$  será o produto de um divisor  $d_i$  de  $a$  por um divisor  $e_j$  de  $b$

- Da caracterização anterior segue que

$$\sigma(n) = \sum_{i=1}^r \sum_{j=1}^s d_i e_j$$

- Daí,

$$\sigma(n) = d_1 e_1 + \dots + d_1 e_s + d_2 e_1 + \dots + d_2 e_s + \dots + d_r e_1 + \dots + d_r e_s$$

- Esta expressão pode ser reescrita como

$$\sigma(n) = (d_1 + d_2 + \dots + d_r)(e_1 + e_2 + \dots + e_s)$$

- Portanto

$$\sigma(n) = \sigma(ab) = \sigma(a)\sigma(b)$$

- Como  $\sigma(1) = 1$ , a função  $\sigma(n)$  é multiplicativa

- Deste modo, para se computar  $\sigma(n)$  basta saber o valor de  $\sigma(p^k)$  para um primo  $p$  e um inteiro positivo  $k$
- Os divisores de  $p^k$  são as potências  $p^i$ , para  $i \in [0, k]$
- Logo

$$\sigma(p^k) = 1 + p + p^2 + \dots + p^k = \left( \frac{p^{k+1} - 1}{p - 1} \right)$$



## Implementação da função $\sigma(n)$ em C++

```
1 long long sum_of_divisors(int n, const vector<int>& primes)
2 {
3     auto fs = factorization(n, primes);
4     long long res = 1;
5
6     for (auto [p, k] : fs)
7     {
8         long long pk = p;
9
10        while (k--)
11            pk *= p;
12
13        res *= (pk - 1)/(p - 1);
14    }
15
16    return res;
17 }
```

1. Mathematics LibreTexts. [4.2 Multiplicative Number Theoretic Functions](#). Acesso em 10/01/2021.
2. Wikipédia. [Arithmetic function](#). Acesso em 10/01/2021.
3. Wikipédia. [Multiplicative function](#). Acesso em 10/01/2021.