

MATEMÁTICA DISCRETA 2

Aula 18 Ordem e Raízes Primitivas mod n Função Tau; Função Sigma

Cristiane Loesch

Definição: Sejam $m \in \mathbb{Z}$, $n \in \mathbb{N}$ e mdc(m,n) = 1 o menor número $e \in \mathbb{N}$ que satisfaz a relação:

$$m^e \equiv 1 \pmod{n}$$

é chamado de ordem de m módulo n, e denotado:

$$e = \operatorname{ord}_n(m)$$

Definição: Sejam $m \in \mathbb{Z}$, $n \in \mathbb{N}$ e mdc(m,n) = 1 o menor número $e \in \mathbb{N}$ que satisfaz a relação:

$$m^e \equiv 1 \pmod{n}$$

é chamado de ordem de m módulo n, e denotado:

$$e = \operatorname{ord}_n(m)$$

EXEMPLO: Encontrar a ordem de:

$$2^3 \equiv 1 \pmod{7}$$

$$\operatorname{ord}_7(2) = 3$$

Observe que:

$$2^j \not\equiv 1 \pmod{7}$$
$$j = 1, 2$$

Definição: Sejam $m \in \mathbb{Z}$, $n \in \mathbb{N}$ e mdc(m,n) = 1 o menor número $e \in \mathbb{N}$ que satisfaz a relação:

$$m^e \equiv 1 \pmod{n}$$

é chamado de ordem de m módulo n, e denotado:

$$e = \operatorname{ord}_n(m)$$

EXEMPLO: Encontrar a ordem de:

- a) 2 módulo 7 $\text{ord}_7(2) = 3$
- b) 2 módulo 11
- c) 2 módulo 5
- d) 9 móduloo 10

Definição: Sejam $m \in \mathbb{Z}$, $n \in \mathbb{N}$ e mdc(m,n) = 1 o menor número $e \in \mathbb{N}$ que satisfaz a relação:

$$m^e \equiv 1 \pmod{n}$$

é chamado de ordem de m módulo n, e denotado:

$$e = \operatorname{ord}_n(m)$$

EXEMPLO: Encontrar a ordem de:

b) 2 módulo 11
$$\operatorname{ord}_{11}(2) = 10$$

c) 2 módulo 5 ord₅
$$2 = 4$$

d) 9 módulo 10
$$ord_{10}9 = 2$$

Exemplo (c) resolvido:

$$2^{1} \equiv 2 \pmod{5}$$

$$2^{2} \equiv 4 \equiv -1 \pmod{5}$$

$$2^{3} \equiv -2 \pmod{5}$$

$$2^4 \equiv -4 \equiv 1 \pmod{5}$$

Lema: Sejam m inteiro positivo e a inteiro tal que mdc(a, m) = 1. Seja $h = \text{ord}_m a$. Então, temos que:

$$a^k \equiv 1 \pmod{m} \Leftrightarrow h|k$$

Parte 1: a^k ≡ 1 (mod m) ⇒ h|k.
 Suponhamos que não, isto é, que h não divide k. Pelo algoritmo da divisão, temos que existem interios q (quociente) e r (resto) tais que

$$k = h \cdot q + r \quad 0 < r < h$$

$$1 \equiv a^k \equiv a^{h \cdot q + r} \pmod{m}$$

$$\equiv \left(a^h\right)^q \cdot a^r \pmod{m}$$

$$\equiv 1^q \cdot a^r \pmod{m}$$

$$1 \equiv a^r \pmod{m}$$

Notemos que o resultado encontrado é absurdo, pois $r < h = \operatorname{ord}_m a$

• Parte 2: $a^k \equiv 1 \pmod{m} \Leftarrow h|k$. Seja q inteiro positivo tal que $k = h \cdot q$. Daí, temos que:

$$a^k \equiv \left(a^h\right)^q \equiv 1^q \equiv 1 \pmod{m}$$

Daí, por exemplo, pelo teorema de Euler, podemos concluir que: ord_m $a \mid \varphi(m)$.

Fonte: Barbosa, A. (2024)

Definição: Sejam $m \in \mathbb{Z}$, $n \in \mathbb{N}$ e mdc(m,n) = 1 o menor número $e \in \mathbb{N}$ que satisfaz a relação:

$$m^e \equiv 1 \pmod{n}$$

é chamado de ordem de m módulo n, e denotado:

$$e = \operatorname{ord}_n(m)$$

Se $m \in \mathbb{Z}$, $n \in \mathbb{N}$ e $\operatorname{ord}_n(m) = \varphi(n)$ tal m é denominado RAÍZ PRIMITIVA MÓDULO N

Definição: Seja $n \in \mathbb{Z}$ positivos e $g \in \mathbb{Z}$ diz-se que g é uma raíz primitiva módulo n se

$$mdc(g, n) = 1$$

е

$$\operatorname{ord}_n(g) = \varphi(n)$$

em que $\varphi(n)$ é a função totiente de Euler (vide slide extra).

EXEMPLOS:

Exemplo (c) anterior

$$2^{1} \equiv 2 \pmod{5}$$

$$2^{2} \equiv 4 \equiv -1 \pmod{5}$$

$$2^{3} \equiv -2 \pmod{5}$$

$$2^{4} \equiv -4 \equiv 1 \pmod{5}$$

Logo, 2 é raíz primitiva módulo 5 e 4 é o número de coprimos de 5 menores do que ele

Exemplo (d) anterior

$$9^1 \equiv 9 \pmod{10}$$

 $9^2 \equiv 81 \equiv 1 \pmod{10}$

→ ord₁₀9 = 2 →
$$\phi(10) = 10 \cdot \left(1 - \frac{1}{2}\right) \left(1 - \frac{1}{5}\right) = 10 \cdot \left(\frac{1}{2}\right) \left(\frac{4}{5}\right) = 4$$

Logo, 9 não é raíz primitiva módulo 10 e 4 é o número de coprimos de 10 menores do que ele

Função Totiente de Euler (extra)

 $\varphi(n)$ \to conta a quantidade de números inteiros positivos menores ou iguais a n que são coprimos de n, ou seja, os números k tais que:

$$mdc(k, n) = 1$$

* CASOS:

- 1) n =p e p é primo, então $\varphi(p)=p-1$, pois todos os números entre 1 e p-1 são coprimos com p
- 2) n é uma potência de um primo $\varphi(p^k)=p^k-p^{k-1}=p^k\left(1-\frac{1}{p}\right)$
- 3) n pode ser fatorado em potências de primos

$$arphi(n) = n \prod_{i=1}^m \left(1 - rac{1}{p_i}
ight)$$

* A função totiente é uma função multiplicativa $(\mathrm{mdc}(m,n)=1), \qquad \qquad \varphi(mn)=\varphi(m)\cdot \varphi(n)$

Função Totiente de Euler (extra)

$$arphi(n) = n \prod_{i=1}^m \left(1 - rac{1}{p_i}
ight)$$

EXEMPLOS (CHATGPT)

1. n=6: A fatoração de 6 é $6=2\cdot 3$. Assim:

$$arphi(6)=6\left(1-rac{1}{2}
ight)\left(1-rac{1}{3}
ight)=6\cdotrac{1}{2}\cdotrac{2}{3}=2$$

Os números coprimos com 6 são 1 e 5.

2. n=12: A fatoração de 12 é $12=2^2\cdot 3$. Assim:

$$arphi(12) = 12 \left(1 - rac{1}{2}
ight) \left(1 - rac{1}{3}
ight) = 12 \cdot rac{1}{2} \cdot rac{2}{3} = 4$$

Os números coprimos com 12 são 1, 5, 7, e 11.

3. n=15: A fatoração de 15 é $15=3\cdot 5$. Assim:

$$\varphi(15) = 15\left(1 - \frac{1}{3}\right)\left(1 - \frac{1}{5}\right) = 15 \cdot \frac{2}{3} \cdot \frac{4}{5} = 8$$

Os números coprimos com 15 são 1, 2, 4, 7, 8, 11, 13, e 14.

Definição: Seja $n \in \mathbb{Z}$ positivos e $g \in \mathbb{Z}$ diz-se que g é uma raíz primitiva módulo n se

$$mdc(g, n) = 1$$

е

$$\operatorname{ord}_n(g_n) = \varphi(n)$$

em que $\varphi(n)$ é a função totiente de Euler (vide slide extra).

Proposição 1:

Se $m \in \mathbb{Z}$, $d, n \in \mathbb{N}$ tal que (m, n) = 1, então $m^d \equiv 1 \pmod{n}$ se, e somente se, $\operatorname{ord}_n(m)|d$.

Demonstração: Se $\operatorname{ord}_n(m)|d$, então $d = \operatorname{ord}_n(m)h$ para algum $h \in \mathbb{N}$, então

$$m^d \equiv \left(m^{\operatorname{ord}_n(m)}\right)^h \equiv 1 \pmod{n}.$$

Por outro lado, se $m^d \equiv 1 \pmod{n}$, então $d \geq \operatorname{ord}_n(m)$. Assim, existe $q \in r$ inteiros tal que $d = q \cdot \operatorname{ord}_n(m) + r \pmod{0} \leq r < \operatorname{ord}_n(m)$. Logo, $1 \equiv m^d \equiv \left(m^{\operatorname{ord}_n(m)}\right)^q m^r \equiv m^r \pmod{n}$. Como $r < \operatorname{ord}_n(m)$ e a ordem é o menor número e tal que $m^e \equiv 1 \pmod{n}$, temos que r = 0. Em outras palavras, temos que $\operatorname{ord}_n(m)|d$.

Fonte: Rispoli, V. (2024)

$$3^1 \equiv 3 \mod 7$$

$$3^1 \equiv 3 \mod 7$$

$$3^2 \equiv 9 \equiv 2 \mod 7$$

$$3^1 \equiv 3 \mod 7$$

 $3^2 \equiv 9 \equiv 2 \mod 7$
 $3^3 \equiv 27 \equiv 6 \mod 7$

$$3^1 \equiv 3 \mod 7$$
 $3^2 \equiv 9 \equiv 2 \mod 7$
 $3^3 \equiv 27 \equiv 6 \mod 7$
 $3^4 \equiv 81 \equiv 4 \mod 7$

$$3^1 \equiv 3 \mod 7$$
 $3^2 \equiv 9 \equiv 2 \mod 7$
 $3^3 \equiv 27 \equiv 6 \mod 7$
 $3^4 \equiv 81 \equiv 4 \mod 7$
 $3^5 \equiv 243 \equiv 5 \mod 7$

EXEMPLO: o número 3 é raíz primitiva de 7

$$3^1 \equiv 3 \mod 7$$
 $3^2 \equiv 9 \equiv 2 \mod 7$
 $3^3 \equiv 27 \equiv 6 \mod 7$
 $3^4 \equiv 81 \equiv 4 \mod 7$
 $3^5 \equiv 243 \equiv 5 \mod 7$
 $3^6 \equiv 729 \equiv 1 \mod 7$

Logo, 3 é raíz primitiva mod 7

* OBS: se continuarmos observaremos uma periodicidade nos restos a partir de k = 6 3, 2, 6, 4, 5, 1 foram todos os resíduos diferentes de 0 mod 7

EXEMPLO: Determine a ordem de 3 mod 25 e verifique se 3 é raíz primitiva mod 25

$$\operatorname{ord}_n(g) = \varphi(n)$$

1) quem é $\varphi(25)$?

2) ordem encontrar k tal que $3^k \equiv 1 \pmod{25}$

EXEMPLO: Determine a ordem de 3 mod 25 e verifique se 3 é raíz primitiva mod 25

$$\operatorname{ord}_n(g) = \varphi(n)$$

1) quem é
$$\varphi(25)$$
 ? $25 = 5^2$ $\longrightarrow \varphi(p^k) = p^k \cdot \left(1 - \frac{1}{p}\right) \longrightarrow \varphi(25) = 25 \cdot \left(1 - \frac{1}{5}\right) = 25 \cdot \frac{4}{5} = 20 \longrightarrow \varphi(25) = 20$ $k = 2$

2) ordem encontrar k tal que $3^k \equiv 1 \pmod{25}$

EXEMPLO: Determine a ordem de 3 mod 25 e verifique se 3 é raíz primitiva mod 25

$$\operatorname{ord}_n(g) = \varphi(n)$$

1) quem é
$$\varphi(25)$$
 ? $25 = 5^2$ $\longrightarrow \varphi(p^k) = p^k \cdot \left(1 - \frac{1}{p}\right) \longrightarrow \varphi(25) = 25 \cdot \left(1 - \frac{1}{5}\right) = 25 \cdot \frac{4}{5} = 20 \longrightarrow \varphi(25) = 20$ $k = 2$

2) ordem encontrar k tal que $3^k \equiv 1 \pmod{25}$

Utilizar os divisores de 20, pois $k \in \{1, 2, 4, 5, 10, 20\}$

EXEMPLO: Determine a ordem de 3 mod 25 e verifique se 3 é raíz primitiva mod 25

$$\operatorname{ord}_n(g_n) = \varphi(n)$$

1) quem é
$$\varphi(25)$$
 ? $25 = 5^2$ $\longrightarrow \varphi(p^k) = p^k \cdot \left(1 - \frac{1}{p}\right) \longrightarrow \varphi(25) = 25 \cdot \left(1 - \frac{1}{5}\right) = 25 \cdot \frac{4}{5} = 20 \longrightarrow \varphi(25) = 20$ $k = 2$

2) ordem encontrar k tal que
$$3^k \equiv 1 \pmod{25}$$

Utilizar os divisores de 20, pois $k \in \{1, 2, 4, 5, 10, 20\}$

$$3^1 \equiv 3 \pmod{25}$$

$$3^2 \equiv 9 \pmod{25}$$

$$3^4 \equiv 6 \pmod{25}$$

$$3^5 \equiv 18 \pmod{25}$$

$$3^{10} \equiv 24 \pmod{25}$$

$$3^{20} \equiv 1 \pmod{25},$$

Logo, 3 é raíz primitiva mod 25

Corolários importantes:

1) Se
$$m \in \mathbb{Z}$$
, $d, n \in \mathbb{N}$ com $(m, n) = 1$ então $\operatorname{ord}_n(m^d) = \frac{\operatorname{ord}_n(m)}{(d, \operatorname{ord}_n(m))}$.

Exemplo: se $\operatorname{ord}_{25}(3) = 20$ e $(5,20) = 5 \rightarrow \operatorname{ord}_{25}(3^5) = \operatorname{ord}_{25}(3)/(5,20) = 4$

2) Se $m \in \mathbb{Z}$, $d, n \in \mathbb{N}$ com (m, n) = 1 então $\operatorname{ord}_n(m^d) = \operatorname{ord}_n(m)$ se, e somente se, $(d, \operatorname{ord}_n(m)) = 1$.

Exemplo: $\operatorname{ord}_7(2) = 3 \to \operatorname{ord}_7(2^2) = \operatorname{ord}_7(2) = 3$

Teorema 1:

Se $m \in \mathbb{Z}$ e $n \in \mathbb{N}$ com (m, n) = 1. Se m é uma raiz primitiva módulo n, então $\{m^j\}_{j=1}^{\varphi(n)}$ é um sistema de reduzido de resíduos módulo n.

Demonstração: Precisamos mostrar que $(m^j, n) = 1$ e que $m^i \equiv m^j \pmod{n}$ se, e somente se, i = j. Como (m, n) = 1, então $(m^j, n) = 1$. Se $m^i \equiv m^j \pmod{n}$, então pelo Lema 1, isto acontece se, e somente se, $i \equiv j \pmod{n}$. Entretanto, para $1 \le i, j \le \varphi(n)$, isto acontece se, e somente se, i = j.

EXEMPLO:

Vimos que 2 é raíz primitiva de 11, pelo teorema, o conjunto

$$\{2, 2^2, 2^3, 2^4, 2^5, 2^6, 2^7, 2^8, 2^9, 2^{10}\}$$

é um sistema reduzido de resíduos módulo 11.

Teorema 2:

Se $n \in \mathbb{N}$ tem uma raiz primitiva, então ele tem $\varphi(\varphi(n))$ raízes primitivas incongruentes.

Demonstração: Seja m uma raiz primitiva módulo n. Pelo **Teorema 1**, outra raiz primitiva deve ser da forma m^e com $1 \le e \le \varphi(n)$. Mas, pelo **Corolário 3**, $\operatorname{ord}_n(m) = \operatorname{ord}_n(m^e)$ se, e somente se, $(e, \varphi(n)) = 1$, e existe exatamente $\varphi(\varphi(n))$ tais inteiros e.

EXEMPLO:

Vimos que 2 é raíz primitiva de 11, pelo teorema, então 11 possui exatamente $\phi(\phi(11)) = 4$ raízes primitivas

EXEMPLO:

Suponha que queremos determinar todas as soluções da equação diofantina

$$3^a + 1 = 2^b$$

para inteiros não negativos a, b. Suponha que a > 1. Então $2^b \equiv 1 \pmod{9}$. Entretanto, $\operatorname{ord}_9(2) = 6$, assim 6|b pela **Proposição 1**. Portanto, existe um inteiro m tal que b = 6m. Além disso, pelo **Teorema** de **Fermat**,

$$2^b \equiv (2^6)^m \equiv 1 \pmod{7},$$

e consequentemente $7|(2^b-1)=3^a$, o que é uma contradição. Portanto, a=0,1 para b=1,2, respectivamente, são as únicas soluções.

EXEMPLO:

Verificar LEMAS E EXEMPLOS em:

https://www.obm.org.br/content/uploads/2024/02/Nivel_2_Ordem_Armando_Barbosa_SO2024.pdf

Verificar tabela de raízes primitivas em:

https://pt.wikipedia.org/wiki/Raiz_primitiva_m%C3%B3dulo_n

Funções Multiplicativas

Uma função aritmética (ou uma função da teoria dos números) denominada f é uma função multiplicativa se:

$$f(mn) = f(m)f(n)$$

sempre que m e n são relativamente primos.

As funções constante

$$f(n) = 1$$
 pois $f(mn) = 1 = 1 \cdot 1 = f(m)f(n)$

e identidade

$$g(n) = n^k \text{ pois } g(mn) = (mn)^k = m^k n^k = g(m)g(n)$$

são funções multiplicativas.

Funções Multiplicativas

EXEMPLOS:

- 1. A função **tau** ($\tau(n)$), que conta o número de divisores de n, é multiplicativa.
- 2. A função **sigma** ($\sigma(n)$), que soma os divisores de n, também é multiplicativa.
- 3. A função **phi de Euler** ($\phi(n)$), que conta os números inteiros menores que n e coprimos a ele, é multiplicativa.

Aplicações:

- → criptogtrafia
- → algoritmos de fatoração
- → otimização de algoritmos
- → etc.

→ são usadas para descrever as propriedades dos divisores de números inteiros

Seja um número N inteiro positivo, tal número pode ser escrito como um produto de números primos (p_i , com ordem ascendente, p.ex., p_1 =2, p_2 =3, p_3 =5, ...) elevado a uma certa potência inteiras (k_i , k_i >1)

$$N = p_1^{k1} p_2^{k2} p_3^{k3}$$
...

EXEMPLO: N = 16

→ são usadas para descrever as propriedades dos divisores de números inteiros

Seja um número N inteiro positivo, tal número pode ser escrito como um produto de números primos (p_i , com ordem ascendente, p.ex., p_1 =2, p_2 =3, p_3 =5, ...) elevado a uma certa potência inteiras (k_i , k_i >1)

$$N = p_1^{k1} p_2^{k2} p_3^{k3}$$
...

EXEMPLO: N = 16

divisores: 1, 2, 4, 8, 16

 $N = 2^4$

FUNÇÃO TAU [τ(n)]

- → ou, função do número de divisores de N
- → conta quantos divisores positivos um inteiro N possui

$$\tau(n)=(K_1+1)(K_2+1)(K_3+1)...$$

a)
$$N = 16$$

b)
$$N = 72000$$

FUNÇÃO TAU [τ(n)]

- → ou, função do número de divisores de N
- → conta quantos divisores positivos um inteiro N possui

$$\tau(n)=(K_1+1)(K_2+1)(K_3+1)...$$

a)
$$N = 16$$

$$\tau(16) = 4 + 1 = 5$$

b)
$$N = 72000$$

FUNÇÃO TAU [τ(n)]

- → ou, função do número de divisores de N
- → conta quantos divisores positivos um inteiro N possui

$$\tau(n)=(K_1+1)(K_2+1)(K_3+1)...$$

a)
$$N = 16$$

$$\tau(16) = 4 + 1 = 5$$

b)
$$N = 72000$$

72 000 =
$$2^5 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \rightarrow \tau(N) = (5+1)(2+1)(3+1) = 72$$

FUNÇÃO SIGMA [σ (n)]

- → ou, função da soma dos divisores de N
- → calcula a soma dos divisores positivos um inteiro N possui

a)
$$N = 16$$

b)
$$N = 12$$

$$\sigma(n) = \sum_{d|n} a$$

FUNÇÃO SIGMA [σ (n)]

- → ou, função da soma dos divisores de N
- → calcula a soma dos divisores positivos um inteiro N possui

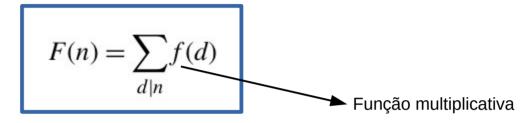
a)
$$N = 16$$

$$\sigma(16)$$
= 1+2+4+8+16=31

b)
$$N = 12$$

$$\sigma(12) = 1 + 2 + 3 + 4 + 6 + 12 = 28$$

Funções Tau e Sigma são funções multiplicativas



- a) F(12)
- b) (TEOREMA) $F(m \cdot n) = F(m) \cdot F(n)$

$$F(12) = F(3.4)$$

Funções Tau e Sigma são funções multiplicativas

$$F(n) = \sum_{d|n} f(d)$$
 Função multiplicativa

a)
$$F(12) = f(1)+f(2)+f(3)+f(4)+f(6)+f(12)$$

b) (TEOREMA)
$$F(m \cdot n) = F(m) \cdot F(n)$$

$$F(12) = F(3.4)$$

Funções Tau e Sigma são funções multiplicativas

$$F(n) = \sum_{d \mid n} f(d)$$
 Função multiplicativa

a)
$$F(12) = f(1)+f(2)+f(3)+f(4)+f(6)+f(12)$$

b) (TEOREMA)
$$F(m \cdot n) = F(m) \cdot F(n)$$

$$F(12) = F(3.4) = f(1)+f(2)+f(3)+f(4)+f(6)+f(12)$$

Funções Tau e Sigma são funções multiplicativas

$$F(n) = \sum_{d \mid n} f(d)$$
 Função multiplicativa

a)
$$F(12) = f(1)+f(2)+f(3)+f(4)+f(6)+f(12)$$

b) (TEOREMA)
$$F(m \cdot n) = F(m) \cdot F(n)$$

$$F(12) = F(3 . 4) = f(1) + f(2) + f(3) + f(4) + f(6) + f(12)$$

$$= f(1 . 1) + f(1 . 2) + f(1 . 3) + f(1 . 4) + f(2 . 3) + f(3 . 4)$$
 escrever como multiplicação

Funções Tau e Sigma são funções multiplicativas

$$F(n) = \sum_{d \mid n} f(d)$$
 Função multiplicativa

a)
$$F(12) = f(1)+f(2)+f(3)+f(4)+f(6)+f(12)$$

b) (TEOREMA)
$$F(m \cdot n) = F(m) \cdot F(n)$$

$$F(12) = F(3 . 4) = f(1)+f(2)+f(3)+f(4)+f(6)+f(12)$$

$$= f(1 . 1)+f(1 . 2)+f(1 . 3)+f(1 . 4)+f(2 . 3)+f(3 . 4)$$

$$= f(1)f(1)+f(1)f(2)+f(1)f(3)+f(1)f(4)+f(2)f(3)+f(3)f(4)$$

Funções Tau e Sigma são funções multiplicativas

$$F(n) = \sum_{d \mid n} f(d)$$
 Função multiplicativa

a)
$$F(12) = f(1)+f(2)+f(3)+f(4)+f(6)+f(12)$$

b) (TEOREMA)
$$F(m \cdot n) = F(m) \cdot F(n)$$

$$\begin{split} \mathsf{F}(12) &= \mathsf{F}(3 \;.\; 4) = \mathsf{f}(1) + \mathsf{f}(2) + \mathsf{f}(3) + \mathsf{f}(4) + \mathsf{f}(6) + \mathsf{f}(12) \\ &= \mathsf{f}(1 \;.\; 1) + \mathsf{f}(1 \;.\; 2) + \mathsf{f}(1 \;.\; 3) + \mathsf{f}(1 \;.\; 4) + \mathsf{f}(2 \;.\; 3) + \mathsf{f}(3 \;.\; 4) \\ &= \mathsf{f}(1) \mathsf{f}(1) + \mathsf{f}(1) \mathsf{f}(2) + \mathsf{f}(1) \mathsf{f}(3) + \mathsf{f}(1) \mathsf{f}(4) + \mathsf{f}(2) \mathsf{f}(3) + \mathsf{f}(3) \mathsf{f}(4) \\ &= \mathsf{f}(1) [\mathsf{f}(1) + \mathsf{f}(2) + \mathsf{f}(4)] + \mathsf{f}(3) [\mathsf{f}(1) + \mathsf{f}(2) + \mathsf{f}(4)] \end{split}$$

Funções Tau e Sigma são funções multiplicativas

$$F(n) = \sum_{d \mid n} f(d)$$
 Função multiplicativa

a)
$$F(12) = f(1)+f(2)+f(3)+f(4)+f(6)+f(12)$$

b) (TEOREMA)
$$F(m \cdot n) = F(m) \cdot F(n)$$

$$\begin{split} \mathsf{F}(12) &= \mathsf{F}(3 \;.\; 4) = \mathsf{f}(1) + \mathsf{f}(2) + \mathsf{f}(3) + \mathsf{f}(4) + \mathsf{f}(6) + \mathsf{f}(12) \\ &= \mathsf{f}(1 \;.\; 1) + \mathsf{f}(1 \;.\; 2) + \mathsf{f}(1 \;.\; 3) + \mathsf{f}(1 \;.\; 4) + \mathsf{f}(2 \;.\; 3) + \mathsf{f}(3 \;.\; 4) \\ &= \mathsf{f}(1) \mathsf{f}(1) + \mathsf{f}(1) \mathsf{f}(2) + \mathsf{f}(1) \mathsf{f}(3) + \mathsf{f}(1) \mathsf{f}(4) + \mathsf{f}(2) \mathsf{f}(3) + \mathsf{f}(3) \mathsf{f}(4) \\ &= \mathsf{f}(1) [\mathsf{f}(1) + \mathsf{f}(2) + \mathsf{f}(4)] + \mathsf{f}(3) [\mathsf{f}(1) + \mathsf{f}(2) + \mathsf{f}(4)] \\ &= [\mathsf{f}(1) + \mathsf{f}(3)] [\mathsf{f}(1) + \mathsf{f}(2) + \mathsf{f}(4)] \end{split}$$

Funções Tau e Sigma são funções multiplicativas

$$F(n) = \sum_{d \mid n} f(d)$$
 Função multiplicativa

a)
$$F(12) = f(1)+f(2)+f(3)+f(4)+f(6)+f(12)$$

b) (TEOREMA)
$$F(m \cdot n) = F(m) \cdot F(n)$$

$$\begin{split} \mathsf{F}(12) &= \mathsf{F}(3 \;.\; 4) = \mathsf{f}(1) + \mathsf{f}(2) + \mathsf{f}(3) + \mathsf{f}(4) + \mathsf{f}(6) + \mathsf{f}(12) \\ &= \mathsf{f}(1 \;.\; 1) + \mathsf{f}(1 \;.\; 2) + \mathsf{f}(1 \;.\; 3) + \mathsf{f}(1 \;.\; 4) + \mathsf{f}(2 \;.\; 3) + \mathsf{f}(3 \;.\; 4) \\ &= \mathsf{f}(1) \mathsf{f}(1) + \mathsf{f}(1) \mathsf{f}(2) + \mathsf{f}(1) \mathsf{f}(3) + \mathsf{f}(1) \mathsf{f}(4) + \mathsf{f}(2) \mathsf{f}(3) + \mathsf{f}(3) \mathsf{f}(4) \\ &= \mathsf{f}(1) [\mathsf{f}(1) + \mathsf{f}(2) + \mathsf{f}(4)] + \mathsf{f}(3) [\mathsf{f}(1) + \mathsf{f}(2) + \mathsf{f}(4)] \\ &= [\mathsf{f}(1) + \mathsf{f}(3)] [\mathsf{f}(1) + \mathsf{f}(2) + \mathsf{f}(4)] = \mathsf{F}(3) \mathsf{F}(4) \end{split}$$

Funções Tau e Sigma são funções multiplicativas

Do Teorema que diz que se f é uma função multiplicativa então F(n) , também o será dado que

 $F(n) = \sum_{d|n} f(d)$

e dos conceitos apresentados antes. Define-se que:

$$\sum_{d|n} f(d) = \sum_{d|n} 1 = \tau(n)$$

$$\sum_{d|n} g(d) = \sum_{d|n} d = \sigma(n)$$

são funções multiplicativas, dado que se o mdc(m, n) =1

$$\tau(m \cdot n) = \tau(m) \tau(n)$$

 $\sigma(m \cdot n) = \sigma(m) \sigma(n)$

Funções Tau e Sigma são funções multiplicativas

EXEMPLO: N=36

N=4.9

mdc(4,9)=1

Funções Tau e Sigma são funções multiplicativas

EXEMPLO: N=36

N=4.9

mdc(4,9)=1

$$\tau(4.9) = \tau(4) \tau(9) = \tau(2^2) \tau(3^2) = (2+1)(2+1) = 3.3 = 9$$

Funções Tau e Sigma são funções multiplicativas

EXEMPLO: N=36

N=4.9

mdc(4,9)=1

$$\tau(4.9) = \tau(4) \tau(9) = \tau(2^2) \tau(3^2) = (2+1)(2+1) = 3.3 = 9$$

$$\sigma(4.9) = \sigma(4) \sigma(9) = (1+2+4)(1+3+9) = 91$$

A conexão entre as funções Tau e Sigma

N	τ	σ
2^1	2	3

A conexão entre as funções Tau e Sigma

N	τ	σ
2^1	2	3
2^2	3	7

A conexão entre as funções Tau e Sigma

N	τ	σ
2^1	2	3
2^2	3	7

A conexão entre as funções Tau e Sigma

N	τ	σ
2^1	2	3
2^2	3	7
2^3	4	15

A conexão entre as funções Tau e Sigma

N	τ	σ
2^1	2	3
2^2	3	7
2^3	4	15
2^4	5	31

A conexão entre as funções Tau e Sigma

N	τ	σ
2^1	2	3
2^2	3	7
2^3	4	15
2^4	5	31
2^5	6	63
2^6	7	127
2^7	8	255

$$\sigma=2^{\tau}-1$$

$$N=2^n$$

A conexão entre as funções Tau e Sigma

N	τ	σ
2^1	2	3
2^2	3	7
2^3	4	15
2^4	5	31
2^5	6	63
2^6	7	127
2^7	8	255

$$\sigma=2^{\tau}-1$$

N=2ⁿ

N	τ	σ
3^1	2	4
3^2	3	13
3^3	4	40
3^4	5	121
3^5	6	364
3^6	7	1093
3^7	8	3280

$$\sigma=3^{\tau}-1$$
N=3ⁿ

A conexão entre as funções Tau e Sigma

Assim, podemos dizer que:

$$\sigma(n) = \prod_{i=1}^{k} \left(\frac{p^{\tau} - 1}{p - 1} \right)$$

A conexão entre as funções Tau e Sigma

Assim, podemos dizer que:

$$\sigma(n) = \prod_{i=1}^{k} \left(\frac{p^{\tau} - 1}{p - 1} \right)$$

EXEMPLO: N=16

 $16 = 2^4$

A conexão entre as funções Tau e Sigma

Assim, podemos dizer que:

$$\sigma(n) = \prod_{i=1}^{k} \left(\frac{p^{\tau} - 1}{p - 1} \right)$$

$$16 = 2^4$$

$$\tau(16) = 4 + 1 = 5$$

$$\sigma(N) = (2^{4+1}-1)/(2-1)$$

= $(2^{5}-1)/1$
= $32-1$
= 31

A conexão entre as funções Tau e Sigma

Assim, podemos dizer que:

$$\sigma(n) = \prod_{i=1}^{k} \left(\frac{p^{\tau} - 1}{p - 1} \right)$$

EXEMPLO: N=16

$$16 = 2^4$$

$$\tau(16) = 4 + 1 = 5$$

$$\sigma(N) = (2^{4+1}-1)/(2-1)$$

= $(2^5-1)/1$
= $32-1$
= 31

N	τ	σ
2^1	2	3
2^2	3	7
2^3	4	15
2^4	5	31

As discussões e os teoremas, assim como outros exemplos desta parte do conteúdo podem ser encontrados no capítulo 8 de Koshy, T. (2007)

A conexão entre as funções Tau e Sigma

Assim, podemos dizer que:

$$\sigma(n) = \prod_{i=1}^{k} \left(\frac{p^{\tau} - 1}{p - 1} \right)$$

EXEMPLO: N=16

$$16 = 2^4$$

$$\tau(16) = 4 + 1 = 5$$

$$\sigma(N) = (2^{4+1}-1)/(2-1)$$

= $(2^5-1)/1$
= $32-1$
= 31

IDFIA. Se estivéssemos numa situação fictícia e quiséssemos saber quantas formas diferentes podemos dividir 16 crianças a função tau nos daria esta informação, teríamos 5 maneiras diferentes de dividir tais crianças (em arranjos de 1, 2, 4, 8, ou 16 crianças). Agora, se se quiséssemos formar todos os tipos de arranjo possíveis teríamos com a função sigma o número necessário de crianças para satisfazê-lo (28).

As discussões e os teoremas, assim como outros exemplos desta parte do conteúdo podem ser encontrados no capítulo 8 de Koshy, T. (2007)

A conexão entre as funções Tau e Sigma

$$\sigma(n) = \prod_{i=1}^{k} \left(\frac{p^{\tau} - 1}{p - 1} \right)$$

EXEMPLO: N=12

 $12 = 2^2 . 3$

A conexão entre as funções Tau e Sigma

$$\sigma(n) = \prod_{i=1}^{k} \left(\frac{p^{\tau} - 1}{p - 1} \right)$$

EXEMPLO: N=12

$$12 = 2^2 \cdot 3$$

$$\sigma(N) = [(2^{2+1}-1)/(2-1)] \cdot [(3^{1+1}-1)/(3-1)]$$

A conexão entre as funções Tau e Sigma

$$\sigma(n) = \prod_{i=1}^{k} \left(\frac{p^{\tau} - 1}{p - 1} \right)$$

```
12 = 2^{2} . 3
\sigma(N) = [(2^{2+1}-1)/(2-1)] . [(3^{1+1}-1)/(3-1)]
= [(2^{3}-1)/(1)] . [(3^{2}-1)/(2)]
= [7] . [8/2]
```

EXEMPLO: N=12

= 7.4

= 28

A conexão entre as funções Tau e Sigma

$$\sigma(n) = \prod_{i=1}^{k} \left(\frac{p^{\tau} - 1}{p - 1} \right)$$

```
EXEMPLO: N=13
```

$$13 = 13^{1}$$

$$\sigma(N) = [(13^{1+1}-1)/(13-1)]$$

= $[(13^{2}-1)/(12)]$
= $(169-1)/12$
= $168/12$
= 14

→ ressaltando que 13 tem apenas 2 divisores, ele menos e 1

EXEMPLO:

Aplicação simples em computação → Criptografia de Chave Pública.

As funções tau e sigma podem ser utilizadas na identificação de vulnerabilidades entre os números definidos para a chave. No caso da criptografia RSA, por exemplo, a chave pública é definida por

$$N = p \cdot q$$

em que p e q são números primos.

Um número n com muitos divisores, $\tau(n)$, ou uma soma alta de divisores, $\sigma(n)$, pode ser um candidato fraco para criptografia, pois pode ter fatores p e q menores ou mais previsíveis e seus divisores tornam n mais suscetível a ataques baseados em fatoração.

Antes de usar um número n como chave pública em RSA, um sistema pode calcular $\tau(n)$ e $\sigma(n)$ para garantir que n não seja um número altamente composto ou com propriedades que o tornem fácil de fatorar.

EXEMPLO:

Aplicação simples em computação → Criptografia de Chave Pública.

Considerando este exemplo pedi ao ChatGPT que criasse uma situação para ilustrar:

Número Menos Robusto (n=77):

•
$$p = 7, q = 11$$

•
$$n = 7 \cdot 11 = 77$$

•
$$\tau(77) = 4$$
 (Divisores: 1, 7, 11, 77)

•
$$\sigma(77) = 1 + 7 + 11 + 77 = 96$$

Número Mais Robusto (n=143):

•
$$p = 11, q = 13$$

•
$$n = 11 \cdot 13 = 143$$

•
$$\tau(143) = 4$$
 (Divisores: 1, 11, 13, 143)

•
$$\sigma(143) = 1 + 11 + 13 + 143 = 168$$

Escolha Ainda Mais Segura (n=209):

•
$$p = 11, q = 19$$

•
$$n = 11 \cdot 19 = 209$$

•
$$\tau(209) = 4$$
 (Divisores: $1, 11, 19, 209$)

•
$$\sigma(209) = 1 + 11 + 19 + 209 = 240$$

EXEMPLO:

Aplicação simples em computação → Criptografia de Chave Pública.

```
def divisores(n):
    return [i for i in range(1, n + 1) if n \% i == 0]
def tau(n):
    return len(divisores(n))
def sigma(n):
    return sum(divisores(n))
def verificar_seguranca(n):
   if tau(n) > 10 or sigma(n) > 100: # Critérios hipotéticos
        return f"{n} é fraco para RSA."
   else:
        return f"{n} é seguro para RSA."
# Exemplos
print(verificar_seguranca(15)) # Fraco: fatores pequenos
print(verificar_seguranca(77)) # Potencialmente seguro
```

A conexão entre as funções Tau e Sigma

$$\sigma(n) = \prod_{i=1}^{k} \left(\frac{p^{\tau} - 1}{p - 1} \right)$$

Ideia – extra:

Se estivéssemos numa situação fictícia e quiséssemos saber de quantas formas diferentes podemos dividir 16 crianças a função tau nos daria esta informação, teríamos 5 maneiras diferentes de dividir tais crianças (em arranjos de 1, 2, 4, 8, ou 16 crianças). Agora, se se quiséssemos formar todos os tipos de arranjo possíveis teríamos com a função sigma o número necessário de crianças para satisfazê-lo (28).