

# Teoria Analítica dos Números

05/12/2025

Na aula passada vimos que

- $\#$  caracteres módulo  $q = \phi(q)$ .
- Dados  $a, q \in \mathbb{Z}$ ,  $q \geq 1$ ,  $(a, q) = 1$  e  $a \not\equiv 1 \pmod{q}$ . Então existe um caractere  $\chi$  módulo  $q$  tal que  $\chi(a) \neq 1$ .

Hoje veremos como utilizar estes resultados para provar o seguinte:

**Teorema** (Ortogonalidade de caracteres). *Seja  $q \in \mathbb{Z}_{>0}$ . Então valem:*

i) *Para todo  $\chi$  caractere módulo  $q$ ,*

$$\sum_{a=1}^q \chi(a) = \begin{cases} \phi(q) & \text{se } \chi = \chi_0 \\ 0 & \text{c.c.} \end{cases}$$

ii) *Para todo  $a \in \mathbb{Z}$ ,*

$$\sum_{\chi \pmod{q}} \chi(a) = \begin{cases} \phi(q) & \text{se } a \equiv 1 \pmod{q} \\ 0 & \text{c.c.} \end{cases}$$

*A soma acima é tomada sobre todos os caracteres módulo  $q$ . Na notação da aula passada:  $\chi \in \mathfrak{X}_q$ .*

iii) *Dados  $\chi_1, \chi_2$  caracteres mod  $q$ ,*

$$\sum_{a=1}^q \chi_1(a) \overline{\chi_2(a)} = \begin{cases} \phi(q) & \text{se } \chi_1 = \chi_2 \\ 0 & \text{c.c.} \end{cases}$$

iv) *Dados  $a_1, a_2 \in \mathbb{Z}$  com  $(a_1, q) = (a_2, q) = 1$ :*

$$\sum_{\chi \pmod{q}} \chi(a_1) \overline{\chi(a_2)} = \begin{cases} \phi(q) & \text{se } a_1 \equiv a_2 \pmod{q}, (a_1, q) = 1, \\ 0 & \text{c.c.} \end{cases}$$

Aqui, mais uma vez, a soma é tomada sobre todos os caracteres módulo  $q$ .

**OBS:** Nos itens i) e iii) podemos trocar a soma sobre  $1 \leq a \leq q$  por  $a \in S$ , onde  $S$  é um Sistema Completo de Restos módulo  $q$ .

**Prova:**

i) Se  $\chi = \chi_0$  é o caractere principal,

$$\chi_0(a) = \begin{cases} 1 & \text{se } (a, q) = 1 \\ 0 & \text{c.c.} \end{cases}$$

Portanto,

$$\sum_{a=1}^q \chi_0(a) = \#\{1 \leq a \leq q : (a, q) = 1\} = \phi(q).$$

Seja agora  $\chi \neq \chi_0$ . Por definição, existe  $b$  tal que  $(b, q) = 1$  e  $\chi(b) \neq 1$ . Segue de um fato básico de teoria dos números que o conjunto  $\{b, 2b, \dots, bq\}$  é um sistema completo de restos módulo  $q$ . Assim, seja

$$S = \sum_{a=1}^q \chi(a).$$

Então

$$\chi(b)S = \sum_{a=1}^q \chi(b)\chi(a) = \sum_{a=1}^q \chi(ab) = \sum_{a' \in \{b, \dots, bq\}} \chi(a').$$

Pela observação abaixo do teorema, temos que

$$\sum_{a' \in \{b, \dots, bq\}} \chi(a') = S.$$

Ou seja, temos que

$$\chi(b)S = S \implies (\chi(b) - 1)S = 0.$$

Como  $\chi(b) \neq 1$ , segue que  $S = 0$ .

ii) A prova é semelhante. Se  $a \equiv 1 \pmod{q}$ , então é claro que  $\chi(a) = 1$  para todo caractere  $\chi$  módulo  $q$ . Portanto a soma é igual a

$$\#\{\text{caracteres mod } q\} = \phi(q).$$

Seja agora  $a \not\equiv 1 \pmod{q}$  com  $(a, q) = 1$ . Pelo teorema da aula passada, existe  $\chi_1$  tal que  $\chi_1(a) \neq 1$ . Seja

$$S = \sum_{\chi \pmod{q}} \chi(a).$$

Então

$$\chi_1(a)S = \sum_{\chi \pmod{q}} \chi(a)\chi_1(a) = \sum_{\chi \pmod{q}} (\chi\chi_1)(a).$$

Lembre que os caracteres de Dirichlet formam um grupo com respeito à multiplicação ponto-a-ponto. Isso significa que o conjunto  $\{\chi\chi_1 : \chi \pmod{q}\}$  é simplesmente o próprio conjunto dos caracteres mod  $q$ . Assim,

$$\chi_1(a)S = \sum_{\chi \pmod{q}} \chi\chi_1(a) = \sum_{\chi \pmod{q}} \chi(a) = S.$$

Assim como no caso anterior, como  $\chi_1(a) \neq 1$ , segue que  $S = 0$ .

*iii)* Segue de *i)*, utilizando mais uma vez que o conjunto de caracteres módulo  $q$  é grupo. Vale lembrar que o elemento neutro é  $\chi_0$  e  $\chi_1\overline{\chi_2} = \chi_1\chi_2^{-1}$ .

*iv)* Segue de *ii)* usando a estrutura de grupo de  $(\mathbb{Z}/q\mathbb{Z})^*$ .

**Referência para caracteres:** Serre: A Course in Arithmetic, Capítulo VI.

As relações de ortogonalidade nos permitem construir uma “Teoria de Fourier” para funções  $f : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{C}$  com período  $q$  e tais que  $f(n) = 0$  sempre que  $(n, q) > 1$ .

**OBS:** Podemos estender naturalmente caracteres de Dirichlet para os inteiros. Por exemplo  $\chi(-3) := \chi(q-3)$ .

**Exemplo:**  $f = 1_{(n,q)=1}$ .

Não há o que fazer:  $f = \chi_0$ .

**Exemplo:** Seja  $q = p$  um primo ímpar e seja

$$f(n) = \begin{cases} 1 & \text{se } n \text{ é resíduo quadrático mod } p \\ 0 & \text{c.c.} \end{cases}$$

**OBS:** Por definição 0 não é considerado resíduo quadrático.

Já sabemos que o símbolo de Legendre  $\chi(n) = \left(\frac{n}{p}\right)$  é um caractere. Com essa escolha de  $\chi$ ,

$$\chi(n) = \begin{cases} 1 & \text{se } n \text{ é um resíduo quadrático} \\ -1 & \text{se } n \text{ é um resíduo não-quadrático} \\ 0 & \text{se } n \equiv 0 \pmod{p}. \end{cases}$$

Somando 1 e dividindo por dois obtemos um resultado muito próximo da função  $f$  acima.

$$\frac{1 + \chi(n)}{2} = \begin{cases} f(n) & \text{se } n \not\equiv 0 \pmod{p} \\ \frac{1}{2} & \text{se } n \equiv 0 \pmod{p} \end{cases}$$

Na verdade a função 1 não tem suporte nos números  $(n, q) = 1$ . Seu parente mais próximo com essa propriedade é o caractere principal  $\chi_0$ .

E de fato, podemos escrever

$$f(n) = \frac{1}{2}\chi_0(n) + \frac{1}{2}\chi(n).$$

**Exemplo:** Seja  $(a, q) = 1$  e considere

$$f(n) = 1_{n \equiv a \pmod{q}}.$$

Pelo item iv) do teorema anterior, sabemos que

$$\sum_{\chi \pmod{q}} \chi(n) \bar{\chi}(a) = \begin{cases} \phi(q) & \text{se } n \equiv a \pmod{q} \text{ e } (a, q) = 1 \\ 0 & \text{c.c.} \end{cases}$$

Ou seja,

$$1_{n \equiv a \pmod{q}} = \sum_{\chi \pmod{q}} \frac{\bar{\chi}(a)}{\phi(q)} \chi(n) \quad (*)$$

Na verdade a partir deste exemplo podemos mostrar que toda função  $f : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{C}$  com  $f(n) = 0$  para  $(n, q) > 1$  se escreve como soma de caracteres. De fato, para todo  $n \in \mathbb{Z}$ ,

$$f(n) = \sum_{\substack{a=1 \\ (a,q)=1}}^q f(a) \cdot 1_{n \equiv a \pmod{q}}.$$

Usando a fórmula (\*), podemos provar o seguinte resultado:

**Teorema.** Seja  $f : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{C}$  de período  $q$  com  $f(n) = 0$  se  $(n, q) > 1$ . Então para cada caractere de Dirichlet  $\chi \pmod{q}$ , existem números complexos  $c_\chi$  tais que

$$f(n) = \sum_{\chi \pmod{q}} c_\chi \chi(n).$$

Além disso,  $c_\chi$  pode ser obtido da seguinte maneira:

$$c_\chi = \frac{1}{\phi(q)} \sum_{\substack{a=1 \\ (a,q)=1}}^q f(a) \bar{\chi}(a).$$

## Voltando ao Teorema de Dirichlet

Nosso objetivo é estudar a série

$$\sum_{p \equiv a \pmod{q}} \frac{1}{p^s}$$

Pela fórmula \*, sabe-se que

$$\sum_{p \equiv a \pmod{q}} \frac{1}{p^s} = \sum_{\chi \pmod{q}} \frac{\bar{\chi}(a)}{\phi(q)} \sum_p \frac{\chi(p)}{p^s} \quad (**)$$

Isso nos conduz ao estudo de

$$\sum_p \frac{\chi(p)}{p^s}$$

Lembre que no caso do TNP, nós estudamos a série  $\sum \frac{1}{p^s}$ . Para tal, mostramos que

$$\sum_p \frac{1}{p^s} = \log \zeta(s) - \sum_p \sum_{m \geq 2} \frac{1}{mp^{ms}},$$

onde a segunda série converge absolutamente para  $\Re(s) > 1/2$ . Em particular em uma vizinhança de  $\Re(s) = 1$ , temos

$$\sum_p \frac{1}{p^s} = \log \zeta(s) + O(1).$$

Como os caracteres  $\chi$  são completamente multiplicativos, podemos fazer algo semelhante:

$$\sum_n \frac{\chi(n)}{n^s} = \prod_p \left(1 - \frac{\chi(p)}{p^s}\right)^{-1}.$$

Portanto,

$$\begin{aligned} \log \left( \sum_n \frac{\chi(n)}{n^s} \right) &= \sum_p \sum_m \frac{\chi(p)^m}{mp^{ms}} \iff \\ \iff \sum_p \frac{\chi(p)}{p^s} &= \log \left( \sum_n \frac{\chi(n)}{n^s} \right) - \sum_p \sum_{m \geq 2} \frac{\chi(p)^m}{mp^{ms}} \\ \iff \sum_p \frac{\chi(p)}{p^s} &= \log \left( \sum_n \frac{\chi(n)}{n^s} \right) + O(1). \end{aligned}$$

Isso nos leva ao estudo de

$$\log \left( \sum_n \frac{\chi(n)}{n^s} \right).$$

A série de Dirichlet de um caractere  $\chi$   $D_\chi(s)$ , por motivos históricos, é chamada de função  $L$  de Dirichlet associada ao caractere  $\chi$  e denotada por  $L(s, \chi)$ .

Primeiramente, se  $\chi = \chi_0$ ,

$$L(s, \chi_0) = \prod_{p \nmid q} \left(1 - \frac{1}{p^s}\right)^{-1}$$

Portanto,

$$\log L(s, \chi_0) = \log \zeta(s) + O(1).$$

Assim, separando a contribuição de  $\chi = \chi_0$  na fórmula (\*\*), temos

$$\sum_{p \equiv a \pmod{q}} \frac{1}{p^s} = \frac{1}{\phi(q)} \log \zeta(s) + \frac{1}{\phi(q)} \sum_{\substack{\chi \pmod{q} \\ \chi \neq \chi_0}} \bar{\chi}(a) \log L(s, \chi) + O(1)$$

Queremos tomar  $s = \sigma > 1$  e fazer  $\sigma \rightarrow 1^+$ .

A ideia é que o primeiro termo à direita seja a “parte principal” e o segundo termo seja parte oscilante (contribua para o termo de erro). Para mostrar isto, iremos mostrar que o limite  $L_\chi = \lim_{s \rightarrow 1} L(s, \chi)$  existe e é diferente de 0. Isto garante que

$$\frac{1}{\phi(q)} \sum_{\chi \neq \chi_0} \bar{\chi}(a) \log L(s, \chi) = O(1)$$

Consequentemente,

$$\sum_{p \equiv a(q)} \frac{1}{p^s} = \frac{1}{\phi(q)} \log \zeta(s) + O(1),$$

provando o teorema de Dirichlet.

Na próxima aula vamos mostrar que de fato  $L_\chi$  existe e é diferente de 0. Mais precisamente, provaremos o seguinte resultado mais geral:

**Teorema** (Extensão meromorfa e não anulação de  $L(s, \chi)$ ). *Seja  $\chi$  um caractere de Dirichlet. Então a série definindo  $L(s, \chi)$  converge absolutamente para  $\operatorname{Re}(s) > 1$  e possui extensão meromorfa à região  $\{s \in \mathbb{C}; \operatorname{Re}(s) > 0\}$  com único (possível) polo em  $s = 1$ , que só ocorre no caso em que  $\chi = \chi_0$ . Além disso, quando  $\chi \neq \chi_0$ ,*

$$L(1, \chi) \neq 0.$$