# O retorno de Eisenstein: reciprocidade cúbica (participações especiais: Gauss e Jacobi)

Um dos teoremas favoritos de Gauss é a lei da reciprocidade quadrática, enunciada a seguir: definimos o símbolo de Legendre por

Teorema da reciprocidade quadrática. Sejam p e q primos ímpares positivos. Então

$$\left(\frac{p}{q}\right) \cdot \left(\frac{q}{p}\right) = (-1)^{\frac{p-1}{2} \cdot \frac{q-1}{2}}$$

Além disso,  $\left(\frac{2}{p}\right) = (-1)^{\frac{p^2-1}{8}}$ .

Você deve provar sem dificuldades as seguintes propriedades:

Propriedades do símbolo de Legendre. Sejam a, b inteiros e p primo ímpar. Então

- $\left(\frac{ab}{p}\right) = \left(\frac{a}{p}\right) \cdot \left(\frac{b}{p}\right)$
- Se  $a \equiv b \pmod{p}$ ,  $\left(\frac{a}{p}\right) = \left(\frac{b}{p}\right)$

Vamos começar o nosso estudo com uma demonstração desse teorema diferente da mostrada em [2], com o auxílio de números complexos.

# 1. Alguns fatos preliminares

# 1.1. Critério de Euler

Uma das ferramentas mais úteis para o nosso estudo é o critério de Euler:

Critério de Euler. Seja p primo, m inteiro positivo e a um inteiro não múltiplo de p. Então a congruência  $x^m \equiv a \pmod{p}$  tem solução se, e somente se,

$$a^{(p-1)/d} \equiv 1 \pmod{p}$$
,

sendo d = mdc(m, p - 1).

#### Demonstração

Seja g uma raiz primitiva de p. Então existem k e y tais que  $a \equiv g^k \pmod{p}$  e  $x \equiv g^y \pmod{p}$ . Assim,  $x^m \equiv a \pmod{p} \iff g^{my} \equiv g^k \pmod{p} \iff my \equiv k \pmod{p-1}$ . Essa equação em y admite solução se, e somente se,  $\operatorname{mdc}(m,p-1) \mid k \iff d \mid k$ .

Por outro lado,  $a^{(p-1)/d} \equiv 1 \pmod{p} \iff g^{(p-1)k/d} \equiv 1 \pmod{p} \iff p-1 \mid (p-1)k/d \iff k \mid d$ , de modo que a demonstração está completa.

Vale a pena notar que a equação é equivalente a  $y \equiv \frac{k}{d} \left(\frac{m}{d}\right)^{-1}$  (mód.  $\frac{p-1}{d}$ ), e considerando que y deve ser considerado módulo p-1, admite exatamente d soluções, a saber,  $\frac{k}{d} \left(\frac{m}{d}\right)^{-1}$  mód  $\frac{p-1}{d} + t \frac{p-1}{d}$ ,  $t = 0, 1, 2, \ldots, d-1$ .

#### 1.2. Inteiros algébricos

Um inteiro algébrico é uma raiz de uma equação do tipo  $x^n + a_{n-1}x^{n-1} + \cdots + a_1x + a_0 = 0$ , sendo  $a_{n-1}, \ldots, a_1, a_0$  inteiros. Eles formam um anel, ou seja, se  $\alpha$  e  $\beta$  são inteiros algébricos, então  $\alpha \pm \beta$  e  $\alpha\beta$  são inteiros algébricos. Para provar isso, sejam  $p(x) = x^m + a_{m-1}x^{m-1} + \cdots + a_0$  e  $q(x) = x^n + b_{n-1}x^{n-1} + \cdots + b_0$  os polinômios minimais de  $\alpha$  e  $\beta$ , respectivamente (o lema de Gauss garante que tais polinômios minimais são mônicos). Considere o vetor

$$v^t = (1 \ \alpha \ \alpha^2 \ \dots \ \alpha^{m-1} \ \beta \ \alpha\beta \ \dots \ \alpha^{m-1} \ \dots \ \alpha^{m-1}\beta^{n-1})$$

cujas entradas são os números da forma  $\alpha^i \beta^j$ ,  $0 \le i < m$ ,  $0 \le j < n$ .

Vamos primeiro demonstrar que existem matrizes A e B quadradas de ordem mn e com entradas inteiras tais que  $A \cdot v = \alpha \cdot v$  e  $B \cdot v = \beta \cdot v$  (em outras palavras, v é autovetor de A e B, com autovalores correspondentes  $\alpha$  e  $\beta$ ). Para isso, é só verificar que  $\alpha \cdot v$  tem entradas do tipo  $\alpha^i \beta^j$  com  $1 \leq i \leq m$  e  $0 \leq j < n$ . Se i < m, obtemos uma entrada de v; se i = m, substituímos  $\alpha^m \beta^j = -a_{m-1} \alpha^{m-1} \beta^j - \cdots - a_0 \beta^j$  e obtemos novamente uma combinação linear (com coeficientes inteiros!) das entradas de v. Colocando os coeficientes dessas combinações lineares em uma matriz, obtemos A. Podemos obter a matriz B de modo análogo.

O que isso tem a ver com os inteiros algébricos? Na verdade, essas matrizes simplicam as contas: note que  $(A \pm B) \cdot v = (\alpha \pm \beta)v$  e  $AB \cdot v = \alpha\beta \cdot v$ , ou seja,  $\alpha \pm \beta$  é autovalor de  $A \pm B$  e  $\alpha\beta$  é autovalor de AB. Como os polinômios característicos de matrizes de entradas inteiras como  $A \pm B$  e AB são mônicos e com coeficientes inteiros,  $\alpha \pm \beta$  e  $\alpha\beta$ , raízes desses polinômios característicos, são inteiros algébricos.

Em compensação, nem sempre  $\alpha/\beta$  é inteiro algébrico. Fica para o leitor verificar que 1/2, por exemplo, não é inteiro algébrico (caso você prefira algo mais "algébrico", trabalhe com  $1/\sqrt{2}$  – sim,  $\sqrt{2}$  é inteiro algébrico). Alguma semelhança com inteiros? Na verdade, eles se comportam de modo bastante parecido com inteiros, de modo que podemos definir, de forma totalmente análoga aos inteiros, divisibilidade e congruência módulo inteiro algébrico. Consegue-se, então, um teorema análogo ao teorema de Fermat.

Sonho de todo estudante para inteiros algébricos. Sejam  $\alpha, \beta$  inteiros algébricos e p inteiro (de Z) primo. Então

$$(\alpha + \beta)^p \equiv \alpha^p + \beta^p \pmod{p}$$

#### Demonstração

Utilize o binômio de Newton e o fato de que  $\binom{p}{k} \equiv 0 \pmod{p}$  para 0 < k < p:

$$(\alpha + \beta)^p \equiv \alpha^p + \beta^p + \sum_{0 < k < p} \binom{p}{k} \alpha^{n-k} \beta^k \equiv \alpha^p + \beta^p \pmod{p}$$

# 2. Somas quadráticas de Gauss e reciprocidade quadrática

Vamos desenvolver um novo método para demonstrar a reciprocidade quadrática, que pode ser generalizado para reciprocidade em alguns graus maiores.

# 2.1. Uma introdução e $(\frac{2}{n})$

Calculemos primeiro  $(\frac{2}{p})$ . Seja  $\zeta=e^{\pi/4}$  a raiz oitava fundamental da unidade. Então, como  $\zeta^2=i$ ,  $\zeta^2+\zeta^{-2}=0 \iff (\zeta+\zeta^{-1})^2=2$ . Por simplicidade, seja  $\tau=\zeta+\zeta^{-1}$ . Então  $\tau^2=2$ , de modo que  $\tau^{p-1}=2^{(p-1)/2}\equiv (\frac{2}{p})\pmod{p} \iff \tau^p\equiv (\frac{2}{p})\tau\pmod{p}.$ 

Mas, pelo sonho de todo estudante,  $\tau^p = (\zeta + \zeta^{-1})^p \equiv \zeta^p + \zeta^{-p} \pmod{p}$ . Lembrando que estamos trabalhando com raízes oitavas,  $\zeta^p + \zeta^{-p} = \begin{cases} \zeta + \zeta^{-1} & \text{se } p \equiv \pm 1 \pmod{8} \\ \zeta^3 + \zeta^{-3} & \text{se } p \equiv \pm 3 \pmod{8} \end{cases}$ . Todavia, lembrando que

 $\zeta^4 = -1, \text{ temos } \zeta^3 + \zeta^{-3} = -\zeta - \zeta^{-1}, \text{ de modo que } \zeta^p + \zeta^{-p} = (-1)^{(p^2-1)/8}\tau. \text{ Logo } (-1)^{(p^2-1)/8}\tau \equiv \left(\frac{2}{p}\right)\tau$  (mód. p). Cuidado! Não podemos "cortar"  $\tau$  porque infelizmente não temos a lei do cancelamento para inteiros algébricos. Mas podemos multiplicar por  $\tau$  dos dois lados, e como  $\tau^2 = 2$ , obtemos  $(-1)^{(p^2-1)/8}2 \equiv \left(\frac{2}{p}\right)2 \pmod{p} \iff \left(\frac{2}{p}\right) = (-1)^{(p^2-1)/8}.$ 

## 2.2. Como aproveitar essa idéia para casos maiores?

O número  $\tau$  é uma versão embrionária das somas de Gauss. Para provar a reciprocidade quadrática, usamos outra soma, um pouco mais elaborada: seja  $\zeta = e^{2\pi/p}$  uma raiz p-ésima fundamental da unidade.

Você já deve saber que  $\sum_{0 \le t < p} \zeta^{at} = \begin{cases} p & \text{se } p \mid a \\ 0 & \text{caso contrário} \end{cases}$ . Fica como exercício provar, a partir desse fato, que  $\sum_{0 \le t < p} \zeta^{t(x-y)} = \begin{cases} p & \text{se } x \equiv y \pmod{p} \\ 0 & \text{caso contrário} \end{cases}$ .

Além disso, como há p-1 resíduos quadráticos módulo p e p-1 não resíduos quadráticos módulo p,  $\sum_{0 \le t < p} \left(\frac{t}{p}\right) = 0.$ 

Agora, sim, podemos definir a soma quadrática de Gauss.

**Definição 2.1.** Uma soma quadrática de Gauss é  $g_a = \sum_{0 \le t < p} \left(\frac{t}{p}\right) \zeta^{at}$ .

Essas somas tem diversas propriedades:

Lema. As somas quadráticas de Gauss possuem as seguintes propriedades:

- (i)  $g_a = \left(\frac{a}{p}\right)g_1$
- (ii) Sendo  $g_1 = g$ ,  $g^2 = (-1)^{(p-1)/2}p$ .

#### Demonstração

(i) Lembrando que, para todo a não divisível por p,  $\left(\frac{a}{p}\right)^2 = 1$  e  $\{t \mod p, 0 \le t < p\} = \{at \mod p, 0 \le t < p\}$ 

$$g_a = \sum_{0 \le t < p} \left(\frac{t}{p}\right) \zeta^{at} = \sum_{0 \le t < p} \left(\frac{a}{p}\right) \left(\frac{at}{p}\right) \zeta^{at} = \left(\frac{a}{p}\right) \sum_{0 \le t < p} \left(\frac{at}{p}\right) \zeta^{at} = \left(\frac{a}{p}\right) \sum_{0 \le at < p} \left(\frac{at}{p}\right) \zeta^{at} = \left(\frac{a}{p}\right) g_1$$

(ii) Primeiro, note que, pelo item anterior,  $g_a^2 = g^2$ , pois  $\left(\frac{a}{p}\right)^2 = 1$ . Calculamos a soma  $S = \sum_{0 \le a < p} g_a g_{-a}$  de duas maneiras. Por um lado, pelo item anterior,

$$S = \sum_{0 \leq a \leq p} \left(\frac{a}{p}\right) \left(\frac{a}{p}\right) g^2 = \sum_{0 \leq a \leq p} \left(\frac{-a^2}{p}\right) g^2 = \sum_{0 \leq a \leq p} \left(\frac{-1}{p}\right) g^2 = (p-1) \left(\frac{-1}{p}\right) g^2$$

Por outro lado, desenvolvendo as somas e multiplicando obtemos

$$g_a g_{-a} = \sum_{0 \le x, y \le p} \left(\frac{x}{p}\right) \left(\frac{y}{p}\right) \zeta^{a(x-y)}$$

Somando sobre a e colocando as expressões somente com x e y em evidência,

$$S = \sum_{0 \le x, y < p} \left(\frac{x}{p}\right) \left(\frac{y}{p}\right) \sum_{0 \le a < p} \zeta^{a(x-y)}$$

As únicas somas  $\sum_{0 \le a < p} \zeta^{a(x-y)}$  que não são nulas são quando  $x \equiv y \pmod{p} \iff x = y$ . Assim,

$$S = \sum_{0 \le x \le p} \left(\frac{x}{p}\right) \left(\frac{x}{p}\right) p = p(p-1)$$

Logo

$$(p-1)\left(\frac{-1}{p}\right)g^2 = p(p-1) \iff g^2 = (-1)^{(p-1)/2}p$$

Seja  $p^* = (-1)^{(p-1)/2}p$  uma espécie de "correção de sinal" de primos. Então  $g^2 = p^*$  é a equação análoga a  $\tau^2 = 2$  utilizada para calcular  $\left(\frac{2}{p}\right)$  e estamos prontos para provar a reciprocidade quadrática.

Seja q um outro primo ímpar. Então  $g^{q-1}=p^{*(q-1)/2}\iff g^q=\left(\frac{p^*}{q}\right)g$  e, pelo sonho de todo estudante,

$$g^q \equiv \sum_{0 \le t < p} \left(\frac{t}{p}\right)^q \zeta^{tq} = \sum_{0 \le t < p} \left(\frac{t}{p}\right) \zeta^{tq} \equiv g_q \equiv \left(\frac{q}{p}\right) g \pmod{q}$$

Logo

que é equivalente à reciprocidade quadrática:

$$\left(\frac{p^*}{q}\right) = \left(\frac{q}{p}\right) \iff \left(\frac{(-1)^{(p-1)/2}p}{q}\right)\left(\frac{q}{p}\right) = 1 \iff \left(\frac{-1}{q}\right)^{(p-1)/2}\left(\frac{p}{q}\right)\left(\frac{q}{p}\right) = 1 \iff \left(\frac{p}{q}\right)\left(\frac{q}{p}\right) = (-1)^{\frac{q-1}{2}\cdot\frac{p-1}{2}}$$

# 3. Elevando o $\chi$ (ki)

Para desenvolver a teoria de reciprocidade cúbica e biquadrática, precisamos da ajuda dos caracteres:

**Definição 3.1.** Um caracter multiplicativo em Z/pZ é uma função  $\chi: Z/pZ^* \to C^*$  tal que  $\chi(ab) = \chi(a)\chi(b)$  para todo  $a,b \in Z/pZ^*$ .

Um exemplo é o próprio símbolo de Legendre; outro exemplo é o caracter trivial  $\epsilon$  definido por  $\epsilon(a)=1$  para todo  $a\in Z/pZ^*$ .

Muitas vezes estenderemos os caracteres para Z/pZ; nesse caso  $\chi(0)=0$  para  $\chi\neq\epsilon$  e  $\epsilon(0)=1$ .

Vamos a algumas das propriedades dos caracteres multiplicativos.

Propriedades dos caracteres. Seja  $\chi$  um caracter multiplicativo em Z/pZ e  $a \in Z/pZ^*$ . Então

- (i)  $\chi(1) = 1$ .
- (ii)  $\chi(a)$  é uma raiz (p-1)-ésima da unidade.
- (iii)  $\chi(a^{-1}) = \chi(a)^{-1} = \overline{\chi(a)}$ .

# Demonstração

- (i) Observando que  $\chi(1) \neq 0$ ,  $\chi(1) = \chi(1)\chi(1) \iff \chi(1) = 1$ .
- (ii) Do teorema de Fermat,  $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$ , assim  $\chi(a)^{p-1} = \chi(1) = 1$ .

(iii) 
$$\chi(a)\chi(a^{-1})=\chi(a\cdot a^{-1})=\chi(1)=1\iff \chi(a^{-1})=\chi(a)^{-1}.$$
 Além disso,  $|\chi(a)|=1\iff \chi(a)\overline{\chi(a)}=1$   $\Longrightarrow \chi(a)=1$ .

Vimos que a soma dos símbolos de Legendre é zero. Isso se aplica a caracteres também? De fato, pode-se provar que

$$\sum_{0 \le t < p} \chi(t) = \begin{cases} p & \text{se } \chi = \epsilon \\ 0 & \text{se } \chi \ne \epsilon \end{cases}$$

Se  $\chi = \epsilon$  o resultado é imediato. Suponha então  $\chi \neq \epsilon$ . Nesse caso, existe a tal que  $\chi(a) \neq 1$ . Assim, sendo  $T = \sum_{0 < t < p} \chi(t)$ , e lembrando mais uma vez que aZ/pZ = Z/pZ para todo  $a \in Z/pZ^*$ ,

$$\chi(a)T = \sum_{0 \le t < p} \chi(a)\chi(t) = \sum_{0 \le t < p} \chi(at) = T \implies (\chi(a) - 1)T = 0 \iff T = 0$$

Os caracteres multiplicativos formam um grupo, considerando como operação  $\chi\lambda(a)=\chi(a)\lambda(a)$ . Nesse caso,  $\chi^{-1}(a)=\chi(a)^{-1}$ . A identidade desse grupo é  $\epsilon$ . Tal grupo é, na verdade, cíclico de ordem p-1. Considerando uma raiz primitiva g de p,  $a=g^k$  para algum k e, deste modo,  $\chi(a)=\chi(g)^k$  está definido em função de  $\chi(g)$ . Isso quer dizer que todo  $\chi(a)$  pode ser definido a partir de  $\chi(g)$ . Como  $\chi(g)$  é uma raiz (p-1)-ésima da unidade, há no máximo p-1 caracteres.

Por outro lado, sendo  $\lambda$  definido por  $\lambda(g)=e^{2\pi i/(p-1)}$  (lembre que  $\lambda(g)$  define todos os demais valores de  $\lambda(a)$ ). Então não é difícil verificar que  $\epsilon,\lambda,\lambda^2,\ldots,\lambda^{p-2}$  são caracteres distintos e, portanto, os elementos do grupo de caracteres de p. Note que se  $a\not\equiv 1\pmod{p},\ \lambda(a)=\lambda(g)^k=e^{2k\pi i/(p-1)}\not\equiv 1$ .

Agora, vamos fixar  $a\not\equiv 1\pmod p$  e somar sobre todos os caracteres: seja  $S=\sum_\chi \chi(a)$ . Então  $\lambda(a)\sum_\chi \lambda(a)\chi(a)=\sum_\chi \lambda\chi(a)$  e, como  $\lambda\chi$  também representa todos os caracteres (uma outra versão do gira-gira, considerando que tanto  $Z/pZ^*$  como o grupo dos caracteres são cíclicos),  $\lambda S=S\iff S=0$ .

# 3.1. O que caracteres têm a ver com resíduos?

Os caracteres têm uma relação bastante próxima com congruências do tipo  $x^n \equiv a \pmod{p}$ .

**Lema.** Se  $a \in \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}^*$  e  $n \mid p-1$  e  $x^n \equiv a \pmod{p}$  não tem soluções então existe um caracter  $\chi$  tal que  $\chi^n = \epsilon$  e  $\chi^n = \epsilon$  e

#### Demonstração

Basta tomar  $\lambda$  como acima e  $\chi = \lambda^{(p-1)/n}$ . Então  $\chi^n = \lambda^{p-1} = \epsilon$  e, sendo  $a = g^k$ , g raiz primitiva de p,  $\chi(a) = \chi(g)^k = \lambda(g)^{k(p-1)/n} = e^{2\pi ki/n} \neq 1$ , pois n não pode dividir k.

Como toda raiz da unidade, os caracteres servem como "marcadores". Assim temos um teorema análogo à fórmula da multisecção:

**Teorema.** Denote por  $N(x^n=a)$  o número se soluções módulo p de  $x^n\equiv a\pmod{p}$ . Então, se  $n\mid p-1$  tem-se

$$N(x^n = a) = \sum_{\chi^n = \epsilon} \chi(a)$$

em que a soma é sobre os caracteres cuja ordem divide n.

# Demonstração

Primeiro afirmamos que há exatamente n caracteres dessa forma. Mais uma vez usamos uma raiz primitiva g: temos que  $\chi(g)^n=1$ , e  $\chi(g)$  determina todos os valores de  $\chi(a)$ , assim há no máximo n caracteres. Por outro lado, tomando  $\chi(g)=e^{2\pi i/n}$ , verifica-se que  $\epsilon,\chi,\chi^2,\ldots,\chi^{n-1}$  são n caracteres distintos com ordem n.

Agora vamos provar a fórmula: para  $a \equiv 0 \pmod{p}$ , note que  $N(x^n = 0) = 1$  e  $\sum_{\chi^n = \epsilon} \chi(0) = 1$ , pois  $\epsilon(0) = 1$  e  $\chi(0) = 0$  para  $\chi \neq \epsilon$ .

Suponha agora que  $a \not\equiv 0 \pmod{p}$  e que  $x^n \equiv a \pmod{p}$  tem soluções (que são n; para observar por que, pense novamente em raízes primitivas!). Então  $a \equiv b^n \pmod{p}$  e  $\chi(a) = \chi(b^n) = \chi(b)^n = \chi^n(b) = \epsilon(b) = 1$  e, como há n caracteres,  $\sum_{\chi^n = \epsilon} \chi(a) = n$ .

Se  $x^n \equiv a \pmod{p}$  não tem solução, utilizamos mais uma vez o gira-gira: seja  $\tau$  tal que  $\tau^n = \epsilon$  e  $\tau(a) \neq 1$  e denote por T a soma. Então  $\tau(a)T = \sum_{\chi^n = \epsilon} \tau \chi(a) = \sum_{\chi^n = \epsilon} \chi(a) = T \Longrightarrow T(\tau(a) - 1) = 0 \iff T = 0$ .

#### Exercícios

- 01. Prove que se  $x^n \equiv a \not\equiv 0 \pmod{p}$  tem solução e  $n \mid p-1$  então na verdade há exatamente n soluções.
- 02. (OBM 1995, Problema 2) Encontre o número de funções  $f: Z \to Z$  tais que
- (a) f(x+1019) = f(x) para todo  $x \in Z$ ;
- (b) f(xy) = f(x)f(y) para todos  $x, y \in Z$ .
- 03. Resolva o problema anterior para  $f: Z \to C$ .
- 04. Verifique que  $N(x^2 = a) = \sum_{\chi^2 = \epsilon} \chi(a) = 1 + \left(\frac{a}{p}\right)$ .

#### 3.2. Somas de Gauss

Podemos generalizar as somas quadráticas de Gauss para caracteres:

**Definição 3.2.** Seja  $\chi$  um caracter de Z/pZ e  $a \in Z/pZ$ . Defina  $g_a(\chi) = \sum_{0 \le t < p} \chi(t) \zeta^{at}$ , sendo  $\zeta = e^{2\pi i/p}$  a raiz p-ésima fundamental da unidade, como a soma de Gauss de  $\chi$  sobre Z/pZ.

Novamente, as somas de Gauss servem como marcadores e propriedades semelhantes às das somas quadráticas aparecem, como era de se esperar.

Propriedades das somas de Gauss. Para  $\chi \neq \epsilon \ e \ a \not\equiv 0 \pmod{p}$ ,

- (i)  $g_a(\chi) = \chi(a^{-1})g_1(\chi);$
- (ii)  $g_a(\epsilon) = 0$ ;
- (iii)  $g_0(\chi) = 0$ ;
- (iv)  $g_0(\epsilon) = p$ .

## Demonstração

- (i)  $\chi(a)g_a(\chi) = \sum_{0 \le t \le p} \chi(a)\chi(t)\zeta^{at} = \sum_{0 \le t \le p} \chi(at)\zeta^{at} = \sum_{0 \le t \le p} \chi(t)\zeta^t = g_1(\chi).$
- (ii)  $g_a(\epsilon) = \sum_{0 \le t \le n} \epsilon(t) \zeta^{at} = \sum_{0 \le t \le n} \zeta^t = 0.$
- (iii)  $g_0(\chi) = \sum_{0 \le t < p} \chi(t) \zeta^0 = 0.$
- (iv)  $g_0(\epsilon) = \sum_{0 \le t \le p} \epsilon(t) \zeta^0 = p$ .

Denotaremos  $g_1(\chi)$  simplesmente por  $g(\chi)$ . A próxima propriedade é a mais importante.

**Lema.** Se  $\chi \neq \epsilon$ , então  $|g(\chi)| = \sqrt{p}$ .

# Demonstração

Assim como nas somas quadráticas, vamos calcular  $S = \sum_a g_a(\chi) \overline{g_a(\chi)}$  de duas maneiras.

Por um lado, para  $a \not\equiv 0 \pmod{p}$ ,  $g_a(\chi) = \chi(a^{-1})g(\chi)$  e  $\overline{g_a(\chi)} = \overline{\chi(a^{-1})g(\chi)} = \chi(a)\overline{g(\chi)}$  (aqui, utilizamos uma das propriedades dos caracteres). Observando que  $g_0(\chi) = 0$ ,  $S = (p-1)\chi(a)\chi(a^{-1})g(\chi)\overline{g(\chi)} = (p-1)|g(\chi)|^2$ .

Por outro lado, desenvolvendo o produto  $g_a(\chi)\overline{g_a(\chi)}$  obtemos

$$g_a(\chi)\overline{g_a(\chi)} = \sum_{0 \le x, y < p} \chi(x)\overline{\chi(y)}\zeta(x - y)a$$

Somando sobre a obtemos

$$S = \sum_{a} g_a(\chi) \overline{g_a(\chi)} = \sum_{0 \le x, y < p} \chi(x) \overline{\chi(y)} \sum_{0 \le a < p} \zeta(x - y) a$$

Lembrando que  $\sum_{0 \le a < p} \zeta(x-y)a = \begin{cases} p & \text{se } x \equiv y \pmod{p} \\ 0 & \text{caso contrário} \end{cases}$ ,

$$S = \sum_{0 \le x < p} \chi(x) \overline{\chi(x)} p = (p-1)p$$

Assim, 
$$(p-1)|g(\chi)|^2 = (p-1)p \iff |g(\chi)| = \sqrt{p}$$
.

#### 3.3. Somas de Jacobi

As somas de Jacobi foram desenvolvidas para contar a quantidade de soluções de congruências do tipo

$$x^n + y^n \equiv 1 \pmod{p}$$

e é aí que os caracteres entram!

Primeiro, note que a quantidade de soluções é igual a

$$N(x^n + y^n = 1) = \sum_{\substack{a+b \equiv 1 \\ p}} N(x^n = a) N(x^n = b)$$

Lembrando que sabemos contar soluções em função dos caracteres,

$$N(x^n+y^n=1) = \sum_{\substack{a+b\equiv 1\\ p}} \sum_{\substack{\chi^n=\epsilon\\ \lambda^n=\epsilon}} \chi(a)\lambda(b) = \sum_{\substack{\chi^n=\epsilon\\ \lambda^n=\epsilon}} \sum_{\substack{a+b\equiv 1\\ p}} \chi(a)\lambda(b)$$

E assim nasceram as somas de Jacobi.

**Definição 3.3.** Sejam  $\chi$  e  $\lambda$  caracteres de Z/pZ. Então definimos  $J(\chi,\lambda) = \sum_{a+b \equiv 1 \atop p} \chi(a)\lambda(b)$ , a que chamamos soma de Jacobi.

Surpreendentemente, somas de Jacobi e de Gauss estão fortemente relacionadas.

**Teorema.** Sejam  $\chi$  e  $\lambda$  caracteres não triviais. Então

- (i)  $J(\epsilon, \epsilon) = p$
- (ii)  $J(\epsilon, \chi) = 0$ .
- (iii)  $J(\chi, \chi^{-1}) = -\chi(-1)$ .
- (iv) Se  $\chi \lambda \neq \epsilon$  então

$$J(\chi, \lambda) = \frac{g(\chi)g(\lambda)}{g(\chi\lambda)}$$

# Demonstração

A parte (i) é imediata e (ii) é bem simples: de fato,  $J(\epsilon, \chi) = \sum_a \chi(a) = 0$ .

As partes (iii) e (iv) são mais interessantes:

$$J(\chi, \chi^{-1}) = \sum_{a} \chi(a) \chi(1-a)^{-1} = \sum_{a} \chi\left(\frac{a}{1-a}\right)$$

Como a imagem de  $f: \mathbb{Z}/p\mathbb{Z} \setminus \{\overline{1}\} \to \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$  tem imagem  $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z} \setminus \{\overline{-1}\},$ 

$$J(\chi, \chi^{-1}) = \sum_{c \neq -1} \chi(c) = \sum_{c} \chi(c) - \chi(-1) = -\chi(-1)$$

Enfim,

$$g(\chi)g(\lambda) = \left(\sum_{x} \chi(x)\zeta^{x}\right) \cdot \left(\sum_{y} \lambda(y)\zeta^{y}\right) = \sum_{x,y} \chi(x)\lambda(y)\zeta^{x+y} = \sum_{t} \left(\sum_{\substack{x+y\equiv t\\ p}} \chi(x)\lambda(y)\right)\zeta^{t}$$

Se 
$$t=0$$
, então  $\sum_{x+y\equiv 0}\chi(x)\lambda(y)=\sum_{x}\chi(x)\lambda(-x)=\lambda(-1)\sum_{x}\chi\lambda(x)=0$  pois  $\chi\lambda\neq\epsilon$ .

Se  $t \not\equiv 0 \pmod{p}$ , então  $\sum_{x+y \equiv t \atop p} \chi(x)\lambda(y) = \sum_{x'+y' \equiv 1 \atop p} \chi(x't)\lambda(y't) = \chi\lambda(t)\sum_{x'+y' \equiv 1 \atop p} \chi(x')\lambda(y') = \chi\lambda(t)J(\chi,\lambda)$ . Logo

$$g(\chi)g(\lambda) = J(\chi,\lambda) \sum_{t} \chi \lambda(t) \zeta^{t} = J(\chi,\lambda) g(\chi\lambda) \iff J(\chi,\lambda) = \frac{g(\chi)g(\lambda)}{g(\chi\lambda)}$$

Módulo de somas de Jacobi. Sendo  $\chi$  e  $\lambda$  caracteres em Z/pZ tais que  $\chi$ ,  $\lambda$  e  $\chi\lambda$  são diferentes de  $\epsilon$ , então  $|J(\chi,\lambda)| = \sqrt{p}$ .

# Demonstração

Basta usar o fato de que somas de Gauss têm módulo  $\sqrt{p}$  e o teorema anterior.

"Telescopando", chegamos ao seguinte resultado:

**Lema.** Se  $n \mid p-1$  e  $\chi$  tem ordem n>2, então

$$g(\chi)^n = \chi(-1)pJ(\chi,\chi)J(\chi,\chi^2)\dots J(\chi,\chi^{n-2})$$

#### Demonstração

Multiplicando as relações

$$J(\chi,\chi) = \frac{g(\chi)g(\chi)}{g(\chi^2)}, \quad J(\chi,\chi^2) = \frac{g(\chi)g(\chi^2)}{g(\chi^3)}, \quad \dots, \quad J(\chi,\chi^{n-2}) = \frac{g(\chi)g(\chi^{n-2})}{g(\chi^{n-1})}$$

obtemos, lembrando que  $\chi^n = \epsilon$ ,

$$J(\chi, \chi) J(\chi, \chi^2) \dots J(\chi, \chi^{n-2}) = \frac{g(\chi)^{n-1}}{g(\chi^{n-1})} = \frac{g(\chi)^n}{g(\chi^{n-1})g(\chi)}$$

Mac

$$g(\chi^{-1}) = g(\overline{\chi}) = \sum_t \overline{\chi}(t) \zeta^t = \sum_t \overline{\chi(t)} \zeta^t = \overline{\sum_t \chi(t) \zeta^{-t}} = \overline{\sum_t \chi(-1) \chi(-t) \zeta^{-t}} = \overline{\chi(-1) g(\chi)} = \chi(-1) \overline{g(\chi)}$$

pois  $\chi(-1)^2 = \chi(1) = 1 \iff \chi(-1) = \pm 1 \in R$ . Logo  $g(\chi^{-1})g(\chi) = \chi(-1)\overline{g(\chi)}g(\chi) = \chi(-1)|g(\chi)|^2 = \chi(-1)p$  e, substituindo, o resultado segue.

# 3.4. Duas aplicações de somas de Jacobi

Vamos contar o número de soluções de  $x^2 + y^2 \equiv 1 \pmod{p}$ .

**Teorema.** A quantidade de soluções de  $x^2 + y^2 \equiv 1 \pmod{p}$  é

$$N(x^2 + y^2 = 1) = \begin{cases} p - 1 & \text{se } p \equiv 1 \pmod{4} \\ p + 1 & \text{se } p \equiv -1 \pmod{4} \end{cases}$$

# Demonstração

Utilizando a fórmula que encontramos e observando que os caracteres de ordem 2 são  $\epsilon$  e  $\chi_2(a) = \left(\frac{a}{p}\right)$ ,

$$\begin{split} N(x^2 + y^2 &= 1) = \sum_{\substack{\chi^2 = \epsilon \\ \lambda^2 = \epsilon}} J(\chi, \lambda) = J(\epsilon, \epsilon) + J(\epsilon, \chi_2) + J(\chi_2, \epsilon) + J(\chi_2, \chi_2) \\ &= p + 0 + 0 - \chi_2(-1) = p - \left(\frac{-1}{p}\right) = p - (-1)^{(p-1)/2}, \end{split}$$

e é só verificar para cada classe de congruência módulo 4.

Para cúbicas, aplicamos de novo o resultado: sendo  $\chi$  um caracter cúbico (ou seja, de ordem 3), os outros são  $\epsilon$  e  $\chi^2$ . Então

$$\begin{split} N(x^3 + y^3 &= 1) = \sum_{\substack{\chi^3 = \epsilon \\ \lambda^3 = \epsilon}} J(\chi, \lambda) \\ &= J(\epsilon, \epsilon) + J(\epsilon, \chi) + J(\epsilon, \chi^2) \\ &+ J(\chi, \epsilon) + J(\chi, \chi) + J(\chi, \chi^2) \\ &+ J(\chi^2, \epsilon) + J(\chi^2, \chi) + J(\chi^2, \chi^2) \\ &= p + J(\chi, \chi) + J(\overline{\chi}, \overline{\chi}) - \chi(-1) - \chi^2(-1) \end{split}$$

Como 
$$\chi(-1) = \chi(-1)^3 = \chi^3(-1) = 1$$
,  $\chi^2(-1) = 1$  e 
$$N(x^3 + y^3 = 1) = p - 2 + J(\chi, \chi) + \overline{J(\chi, \chi)} = p - 2 + 2\operatorname{Re} J(\chi, \chi)$$

Observando que  $|J(\chi,\chi)| = \sqrt{p}$  e  $|\operatorname{Re} z| \leq |z|$  para todo z complexo, obtemos

**Teorema.** 
$$|N(x^3 + y^3 = 1) - (p-2)| \le 2\sqrt{p}$$
.

Para melhorar um pouco o resultado precisamos de mais alguns resultados preliminares.

**Lema.** Seja  $\chi$  um caracter cúbico. Então  $g(\chi)^3 = pJ(\chi,\chi)$ .

# Demonstração

Basta aplicar o lema anterior e observar que  $\chi(-1) = 1$ :  $g(\chi)^3 = \chi(-1)pJ(\chi,\chi) = pJ(\chi,\chi)$ .

Como caracteres cúbicos são raízes cúbicas da unidade (pois  $\chi(a)^3=1$ ), a soma  $J(\chi,\chi)$  é da forma  $a+b\omega$ , sendo  $\omega=e^{2\pi i/3}=-\frac{1}{2}+\frac{\sqrt{3}}{2}i$ . Note que  $|J(\chi,\chi)|=\sqrt{p}\iff |a+b\omega|=\sqrt{p}\iff a^2-ab+b^2=p$ . Só existem caracteres de ordem 3 se  $3\mid p-1$ , ou seja,  $p\equiv 1\pmod{3}$ .

Na verdade, dá para obter ainda mais informação:

**Lema.** Se  $p \equiv 1 \pmod{3}$  e  $\chi$  é um caracter cúbico,  $J(\chi, \chi) = a + b\omega$ , com  $a \equiv -1 \pmod{3}$  e  $b \equiv 0 \pmod{3}$ .

#### Demonstração

Vamos usar o sonho de todo estudante (em inteiros algébricos):

$$g(\chi)^3 \equiv \sum_t \chi(t)^3 \zeta^{3t} \pmod{3}$$

Observando que  $\chi(0) = 0$  e  $\chi(t)^3 = 1$  para  $t \not\equiv 0 \pmod{p}$ ,

$$g(\chi)^3 \equiv \sum_{t \neq 0} \zeta^{3t} \equiv -1 \pmod{3}$$

Como  $p \equiv 1 \pmod{3}$  e  $g(\chi)^3 = pJ(\chi, \chi)$ ,

$$g(\chi)^3 \equiv pJ(\chi,\chi) \equiv a + b\omega \equiv -1 \pmod{3}$$

Conjugando e usando o fato de que  $g(\overline{\chi}) = \chi(-1)\overline{g(\chi)} = \overline{g(\chi)}$ 

$$\overline{g(\chi)} \equiv pJ(\overline{\chi}, \overline{\chi}) \equiv a + b\omega^2 \equiv -1 \pmod{3}$$

Subtraindo, obtemos  $b(\omega - \omega^2) \equiv 0 \pmod{3} \iff b\sqrt{-3} \equiv 0 \pmod{3} \iff -3b^2 \equiv 0 \pmod{9} \iff 3 \mid b$ , isto é,  $b \equiv 0 \pmod{3}$ . Substituindo em  $a + b\omega \equiv -1 \pmod{3}$  obtemos  $a \equiv -1 \pmod{3}$ .

Agora podemos melhorar um pouco o resultado das soluções cúbicas.

**Teorema.** O número de soluções de  $x^3 + y^3 \equiv 1 \pmod{p}$ ,  $p \equiv 1 \pmod{3}$  primo, é

$$N(x^3 + y^3 = 1) = p - 2 + A$$
,

em que A é obtido tomando-se  $4p = A^2 + 27B^2$ ,  $A \equiv 1 \pmod{3}$ .

#### Demonstração

Primeiro, note que, sendo  $J(\chi,\chi)=a+b\omega$ ,  $2\operatorname{Re}J(\chi,\chi)=2a-b\equiv 1\pmod{3}$ . Além disso,  $|J(\chi,\chi)|=\sqrt{p}\iff a^2-ab+b^2=p\iff (2a-b)^2+3b^2=p$ . Tomando A=2a-b e B=b/3, e lembrando que  $N(x^3+y^3=1)=p-2+2\operatorname{Re}J(\chi,\chi)$  obtemos o resultado.

É claro que a técnica para somas de Jacobi pode ser utilizada para outras equações (e também pode ser generalizada!).

#### Exercícios

- 05. Prove que  $N(x^2 + y^3 = 1) = p + \text{Re } J(\chi, \rho)$ , sendo  $\chi$  um caracter cúbico e  $\rho$  o símbolo de Legendre.
- 06. Prove que  $N(x^2+y^4=1)=p-1+2\operatorname{Re} J(\chi,\rho)$ , sendo  $\chi$  um caracter de ordem 4 (ou seja, biquadrático) e  $\rho$  o símbolo de Legendre.
- 07. Definimos somas de Jacobi com mais caracteres como

$$J(\chi_1, \chi_2, \dots, \chi_\ell) = \sum_{\substack{t_1 + \dots + t_\ell \equiv 1 \\ p}} \chi_1(t_1) \chi(t_2) \dots \chi_\ell(t_\ell)$$

Defina também

$$J_0(\chi_1, \chi_2, \dots, \chi_{\ell}) = \sum_{\substack{t_1 + \dots + t_{\ell} \equiv 0 \\ 2}} \chi_1(t_1) \chi(t_2) \dots \chi_{\ell}(t_{\ell})$$

Prove que

- (a)  $J_0(\epsilon, \epsilon, \dots, \epsilon) = J(\epsilon, \epsilon, \dots, \epsilon) = p^{\ell-1}$ .
- (b) Se alguns mas não todos os caracteres  $\chi_i$  são iguais a  $\epsilon$ , então  $J_0(\chi_1,\chi_2,\ldots,\chi_\ell)=J(\chi_1,\chi_2,\ldots,\chi_\ell)=0$ .
- (c) Se  $\chi_i \neq \epsilon$ , então

$$J_0(\chi_1, \chi_2, \dots, \chi_{\ell}) = \begin{cases} 0 & \text{se } \chi_1 \chi_2 \dots \chi_{\ell} \neq \epsilon \\ \chi_{\ell}(-1)(p-1)J(\chi_1, \chi_2, \dots, \chi_{\ell-1}) & \text{caso contrário} \end{cases}$$

(d) Se  $\chi_i \neq \epsilon$  e  $\chi_1 \chi_2 \dots \chi_\ell \neq \epsilon$  então

$$g(\chi_1)g(\chi_2)\dots g(\chi_\ell) = J(\chi_1,\chi_2,\dots,\chi_\ell)g(\chi_1\chi_2\dots\chi_\ell)$$

- (e) Se  $\chi_1 \chi_2 \dots \chi_\ell \neq \epsilon$  então  $|J(\chi_1, \chi_2, \dots, \chi_\ell)| = p^{(\ell-1)/2}$ .
- (f) Se  $\chi_1 \chi_2 \dots \chi_\ell = \epsilon$  então  $|J(\chi_1, \chi_2, \dots, \chi_\ell)| = p^{(\ell-2)/2}$ .

#### 4. Inteiros de Eisenstein

Seja  $\omega = e^{2\pi/3} = -\frac{1}{2} + \frac{\sqrt{3}}{2}i$  a raiz cúbica fundamental da unidade. Definimos  $Z[\omega]$  como o conjunto dos números da forma  $a + b\omega$ , a, b inteiros. Note que, sendo  $\omega^2 = -1 - \omega$ ,  $Z[\omega]$  é um anel. Além disso, os elementos de  $Z[\omega]$  são inteiros algébricos, portanto faz sentido definir divisibilidade e congruência em  $Z[\omega]$ .

Mais do que isso, podemos definir divisão euclidiana e, portanto, existem números primos em  $Z[\omega]$  e também vale fatoração única. Associado a isso está o conceito de norma, que substitui o módulo de inteiros. Desse modo, existem as unidades em  $Z[\omega]$ , os números de norma 1.

# 4.1. Norma de um inteiro de Eisenstein

Definimos a norma de um número  $\alpha \in Z[\omega]$  como  $N\alpha = \alpha \cdot \overline{\alpha}$ . Se  $\alpha = a + b\omega$ , pode-se provar, sem muito esforço, que  $N\alpha = a^2 - ab + b^2$ . Uma propriedade muito importante é que a norma é multiplicativa.

# 4.2. Unidades em $Z[\omega]$

Sendo  $\epsilon = a + b\omega$  uma unidade,  $N\epsilon = 1 \iff a^2 - ab + b^2 = 1 \iff (2a - b)^2 + 3b^2 = 4$  e temos seis casos:

$$\begin{vmatrix} 2a-b=1 \\ b=1 \end{vmatrix} \iff a=b=1; \quad \begin{vmatrix} 2a-b=-1 \\ b=1 \end{vmatrix} \iff a=0 \text{ e } b=1; \quad \begin{vmatrix} 2a-b=1 \\ b=-1 \end{vmatrix} \iff a=0 \text{ e } b=-1;$$

$$\begin{vmatrix} 2a-b=-1 \\ b=-1 \end{vmatrix} \iff a=b=-1; \quad \begin{vmatrix} 2a-b=2 \\ b=0 \end{vmatrix} \iff a=1 \text{ e } b=0; \quad \begin{vmatrix} 2a-b=-2 \\ b=0 \end{vmatrix} \iff a=-1 \text{ e } b=0$$

Ou seja, há seis unidades:  $\pm 1, \pm \omega, \pm (-1 - \omega) = \pm \omega^2$ . Para cada  $\alpha \in Z[\omega]$ , chamamos de seus associados os produtos de  $\alpha$  por cada uma das unidades.

# 4.3. Divisão euclidiana em $Z[\omega]$

Voltando ao primórdios da teoria dos números, usamos o diagrama

$$\frac{\alpha}{r} \quad \frac{\beta}{q} \to \alpha = \beta \cdot q + r$$

Mas nesse caso, devemos ter  $Nr < N\beta$  ou r = 0. Vamos provar que existem q e r nessas condições.

Note que  $\frac{\alpha}{\beta} = \frac{\alpha\overline{\beta}}{N\beta} = c + d\omega$ , sendo c e d racionais. Sendo m e n os inteiros mais próximos de c e d, no sentido que  $|m-c| \leq \frac{1}{2}$  e  $|n-d| \leq \frac{1}{2}$ , provaremos que  $q = m + n\omega$ . De fato,  $\alpha - \beta \cdot (m + n\omega) = \beta \left(\frac{\alpha}{\beta} - m + n\omega\right) = \beta((c-m) + (d-n)\omega)$ , cuja norma é  $N\beta \cdot ((c-m)^2 - (c-m)(d-n) + (d-n)^2) \leq N\beta \left(\frac{1}{4} + \frac{1}{4} + \frac{1}{4}\right) < N\beta$ .

# 4.4. Fatoração única

Mas o que significa ser primo em anéis diferentes de Z? Duas definições:

**Definição 4.1.** Dizemos que  $\pi$  é irredutível em um anel quando não pode ser escrito como produto de dois números, nenhum deles igual a alguma unidade.

**Definição 4.2.** Dizemos que  $\pi$  é primo em um anel quando  $\pi \mid \alpha\beta \iff \pi \mid \alpha$  ou  $\pi \mid \beta$  para todos  $\alpha, \beta$  no anel.

Superteorema de anéis euclidianos. Se um anel é euclidiano, então vale fatoração única nesse anel.

# Demonstração

O caminho é um pouco longo, mas é sempre o mesmo:

- (1) Divisão euclidiana  $\Longrightarrow$  Algoritmo de Euclides;
- (2) Algoritmo de Euclides  $\Longrightarrow$  Teorema de Bezóut;
- (3) Teorema de Bezóut ⇒ Irredutível = Primo;
- (4) Primos  $\Longrightarrow$  Fatoração única.

Vamos dar um esboço de prova:

- (1) Havendo norma, pode-se definir  $\operatorname{mdc}(\alpha,\beta)$  como um número de maior norma que divide  $\alpha$  e  $\beta$ . O algoritmo de Euclides reside no fato de que  $\operatorname{mdc}(\alpha,\beta) = \operatorname{mdc}(\beta,\alpha \mod \beta)$ , que decorre diretamente das propriedades de divisibilidade, e substitui  $(\alpha,\beta)$  por  $(\beta,\alpha \mod \beta)$  até que um dos valores seja zero. Como a norma sempre diminui, em algum momento o algoritmo de Euclides acaba.
- (2) O teorema de Bezóut, que diz que se  $\mathrm{mdc}(\alpha,\beta) = \delta$  então existem x,y tais que  $\alpha x + \beta y = \delta$ , decorre diretamente do algoritmo de Euclides, substituindo as expressões "ao contrário".
- (3) Seja  $\pi$  um irredutível e suponha que  $\pi \mid \alpha \beta$ . Se  $\pi \mid \alpha$ , não há o que provar. Então, se  $\pi$  não divide  $\alpha$ , então  $\mathrm{mdc}(\pi,\alpha)=1$ , pois se não fosse uma unidade  $\pi$  poderia ser escrito como produto de dois números de norma não unitária (um deles seria  $\mathrm{mdc}(\pi,\alpha)$ ). Assim, pelo teorema de Bezóut, existem x e y tais que  $\alpha x + \pi y = 1 \iff \alpha \beta x + \pi \beta = \beta$ . Como  $\pi \mid \alpha \beta, \pi \mid \alpha \beta + \pi \beta \iff \pi \mid \beta$ .
- (4) Indução, e é exatamente igual à demonstração para inteiros.

Note que esse superteorema pode ser utilizado para provar que existe fatoração única também em polinômios sobre corpos, por exemplo (a norma seria o grau do polinômio).

#### 4.5. Primos em $Z[\omega]$

Mudamos de anel, mudamos de primos. De fato, você pode verificar que  $7 = (2 - \omega)(3 + \omega)$  não é primo em  $Z[\omega]!$  Vamos então encontrar os primos em  $Z[\omega]$ .

**Primos em**  $Z[\omega]$ . Os primos em  $Z[\omega]$  são associados a um dos seguintes números:

- os primos positivos racionais  $p \equiv -1 \pmod{3}$ ;
- os números  $\pi$  tais que  $N\pi = p$ , p primo racional positivo,  $p \equiv 1 \pmod{3}$ ;
- $1-\omega$ .

#### Demonstração

Primeiro provemos que se  $\pi$  tem norma p primo então  $\pi$  é primo. Caso contrário,  $\pi = \alpha \beta$ , com  $N\alpha, N\beta > 1$ . Mas então  $p = N\pi = N\alpha \cdot N\beta$  seria o produto de dois inteiros maiores do que 1, absurdo.

Agora, encontremos as possíveis normas dos primos de  $Z[\omega]$ . Seja  $\pi$  primo e  $n=N\pi$ . Então  $n=\pi\overline{\pi}$ , de modo que  $\pi$  divide algum fator primo racional p de n. Assim,  $p=\pi\gamma \implies Np=N\pi\cdot N\gamma \iff N\pi\cdot N\gamma=p^2$ , de modo que  $N\pi=p$  ou  $N\pi=p^2$ . No segundo caso,  $\gamma$  é unidade e, portanto,  $\pi$  é um associado de p.

Só precisamos classificar os primos. Se  $N\pi=p$  e  $\pi=a+bi$  então  $p=a^2-ab+b^2\iff 4p=(2a-b)^2+3b^2$ . Como b e p são primos entre si,  $x^2\equiv -3\pmod p$ , com  $x=(2a-b)b^{-1}$  mód p. Então  $\left(\frac{-3}{p}\right)=1$ . Aplicando reciprocidade quadrática, temos  $\left(\frac{-3}{p}\right)=\left(\frac{-1}{p}\right)\left(\frac{3}{p}\right)=(-1)^{(p-1)/2}\left(\frac{p}{3}\right)(-1)^{\frac{3-1}{2}\cdot\frac{p-1}{2}}=\left(\frac{p}{3}\right)$ . Logo  $\left(\frac{p}{3}\right)=1\iff p\equiv 1\pmod 3$ . Reciprocamente, se  $p\equiv 1\pmod 3$  então  $p\mid x^2+3$  para algum  $x\in Z$ . Mas  $x^2+3=(x+1+2\omega)(x-1-2\omega)$  e se p fosse primo então  $p\mid 2$ , o que não é possível. Então  $p=\pi\gamma$  com  $N\pi,N\gamma>1$ . Verifica-se que  $N\pi=N\gamma=p$  e então os divisores  $\pi$  e  $\overline{\pi}$  de p são os primos do segundo caso.

Note que se  $p \equiv -1 \pmod{3}$  não é possível que  $N\pi = p$ . Então p não pode ser fatorado e é, portanto, primo em  $Z[\omega]$  também (note que 2 está incluído nessa lista!). Esses são os primos do primeiro caso.

Finalmente, para p=3, observando que  $x^2+x+1=(x-\omega)(x-\omega^2)$ , para x=1 temos  $3=(1-\omega)(1-\omega^2)=-\omega^2(1-\omega)^2$  e  $1-\omega$  tem norma 3, sendo primo.

# 4.6. Congruência módulo $\pi$ (primos são legais)

Assim como em Z, podemos trabalhar com classes de congruência módulo  $\alpha \in Z[\omega]$ . Em particular, para primos temos um resultado análogo aos inteiros e muito interessante:

**Teorema.** Seja  $\pi$  primo. Então as classes de congruência módulo  $\pi$  formam um corpo com  $N\pi$  elementos.

## Demonstração

A demonstração é igualzinha à que usamos em Z! É óbvio que os inteiros de Eisenstein módulo  $\pi$  formam um anel. Só falta provar que todo  $\alpha \not\equiv 0 \pmod{\pi}$  tem inverso. Mas isso quer dizer que  $\mathrm{mdc}(\alpha,\pi) = 1$  e, por Bezóut, existem x,y tais que  $\alpha x + \pi y = 1 \implies \alpha x \equiv 1 \pmod{\pi}$  e  $x \not\in 0$  nosso inverso.

Agora precisamos contar as classes de equivalência para obter a quantidade de elementos.

Se  $\pi=q$  é racional, afirmamos que as classes de congruência podem ser representadas por  $a+b\omega$ ,  $0 \le a,b < q$ . De fato, para  $x+y\omega \in Z[\omega], \ x+y\omega \equiv r+s\omega \pmod q$  com  $0 \le r,s < q$  e  $r_1+s_1\omega \equiv r_2+s_2\omega$  (mód.  $q) \iff \frac{r_1-r_2}{q}+\frac{s_1-s_2}{q}\omega \in Z[\omega] \iff r_1\equiv r_2 \pmod q$  e  $s_1\equiv s_2 \pmod q$   $\iff r_1=r_2$  e  $s_1=s_2$ .

Se  $N\pi=p\equiv 1\pmod{3}$ , afirmamos que as classes de congruência podem ser representadas por  $0,1,2,\ldots,p-1$ . Seja  $\pi=a+b\omega$  e  $x+y\omega\in Z[\omega]$ . Então note que p não divide b e existe  $t\in Z$  tal que  $bt\equiv y\pmod{p}$  (mód. p)  $\Longrightarrow bt\equiv y\pmod{\pi}$ , de modo que  $x+y\omega\equiv x+bt\omega\equiv x-at\pmod{\pi}$ . Podemos reduzir x-at módulo p, obtendo  $x+y\omega\equiv j\pmod{\pi}$ , com  $0\le j< p$ . Ou seja, todo inteiro de Eisenstein é congruente a um racional entre 0 e p-1. Além disso, essas classes não sõa repetidas: se  $i\equiv j\pmod{\pi}$  então  $i-j=\pi\gamma\Longrightarrow N(i-j)=N\pi\cdot N\gamma\iff (i-j)^2=p\cdot N\gamma\Longrightarrow p\mid (i-j)^2\iff p\mid i-j\iff i\equiv j\pmod{\pi}$ .

Enfim, para  $\pi=1-\omega,$  prova-se de modo análogo ao caso anterior que as classes de congruência são -1,0,1.

#### 4.7. Euler-Fermat para inteiros de Eisenstein

Novamente, usando o bom e velho lema gira-gira prova-se:

**Teorema.** Se  $\pi$  é primo e  $\alpha \not\equiv 0 \pmod{\pi}$ , então

$$\alpha^{N\pi-1} \equiv 1 \pmod{\pi}$$

# Demonstração

É só verificar que  $\alpha\beta \equiv \alpha\gamma \pmod{\pi} \iff \beta \equiv \gamma \pmod{\pi}$  e multiplicar todas as classes de equivalência não nulas, obtendo  $\prod \alpha\beta \equiv \prod \beta \pmod{\pi} \iff \alpha^{N\pi-1} \equiv 1 \pmod{\pi}$ .

Ou, se você quiser, você pode usar o fato de que as classes de equivalência não nulas formam um grupo multiplicativo.

A partir do teorema de Euler-Fermat nasceu o critério de Euler. Então...

## 4.8. Um critério para congruências cúbicas

Primeiro, vale a pena notar que para primos  $\pi$  com norma diferente de 3, as classes de congruência 1,  $\omega$  e  $\omega^2$  são diferentes. De fato, se  $1 \equiv \omega \pmod{\pi} \iff \omega \equiv \omega^2 \pmod{\pi}$  então  $\pi \mid 1 - \omega$ , o que não é possível pois  $1 - \omega$  é primo. Enfim,  $1 \equiv \omega^2 \pmod{\pi} \iff \pi \mid 1 - \omega^2 \iff \pi \mid (1 - \omega)(1 + \omega) \iff \pi \mid 1 - \omega$  (veja que  $1 + \omega = -\omega^2$  é uma unidade), e chegamos ao mesmo absurdo.

Observamos também que  $N\pi \equiv 1 \pmod{3}$  para todo pr<br/>mo com norma diferente de 3, pois  $N\pi = \equiv 1 \pmod{3}$  ou  $N\pi = q^2 \equiv (-1)^2 \equiv 1 \pmod{3}$ . Temos então o seguinte

**Lema.** Seja  $\pi$  um primo de norma diferente de 3. Então  $\alpha^{\frac{N\pi-1}{3}} \equiv \omega^i \pmod{\pi}$ , em que i é igual a 0, 1 ou 2.

#### Demonstração

Basta notar que, sendo 
$$x=\alpha^{\frac{N\pi-1}{3}},\ x^3\equiv 1\pmod{\pi}\iff \pi\mid x^3-1\iff \pi\mid (x-1)(x-\omega)(x-\omega^2).$$
 Sendo  $\pi$  primo,  $x\equiv 1\pmod{\pi}$  ou  $x\equiv \omega\pmod{\pi}$  ou  $x\equiv \omega^2\pmod{\pi}.$ 

Vamos relacionar isso com resíduos cúbicos.

**Definição 4.3.** Sejam  $\alpha \in Z[\omega]$  e  $\pi$  um primo. O caracter cúbico de  $\alpha$  módulo  $\pi$  é definido por

$$\left(\frac{\alpha}{\pi}\right)_3 = \begin{cases} 0 & \text{se } \pi \mid \alpha \\ \alpha^{\frac{N\pi-1}{3}} \mod \pi & \text{caso contrário} \end{cases}$$

Isto é, se  $\alpha$  não é múltiplo de  $\pi$ , então  $\left(\frac{\alpha}{\pi}\right)_3 = 1$ ,  $\omega$  ou  $\omega^2$ .

Propriedades análogas às do simbolo de Legendre são verdadeiras:

Propriedades de caracteres cúbicos. Sejam  $\alpha, \beta \in Z[\omega]$  e  $\pi$  primo. Então

- $\left(\frac{\alpha}{\pi}\right)_3 = 1$  se, e somente se,  $x^3 \equiv \alpha \pmod{\pi}$  tem solução (ou seja,  $\alpha$  é resíduo cúbico de  $\pi$ );
- $\left(\frac{\alpha}{\pi}\right)_3 = \left(\frac{\beta}{\pi}\right)_3 \text{ para } \alpha \equiv \beta \pmod{\pi};$
- $\left(\frac{\alpha\beta}{\pi}\right)_3 = \left(\frac{\alpha}{\pi}\right)_3 \left(\frac{\beta}{\pi}\right)_3$ .

A única afirmação que precisa de mais atenção é a primeira: nesse caso, tomamos um gerador do corpo  $Z[\omega]/\pi Z[\omega]$  (a raiz primitiva de  $\pi$ ) e fazemos a demonstração análoga à do critério de Euler.

Com isso, podemos trabalhar com os primos racionais: seja  $q \equiv -1 \pmod{3}$ . Então se n é racional,  $\left(\frac{n}{q}\right)_3$  é inteiro e igual a 1. Isso quer dizer que todo inteiro é resíduo cúbico módulo um primo congruente a -1 módulo 3. Mas isso na verdade não é difícil de provar sem inteiros algébricos: se  $q \equiv -1 \pmod{3}$ , então  $((a^{-1})^{(q-2)/3})^3 \equiv a \pmod{q}$ .

## 4.9. Alguém falou em caracteres?

Os caracteres cúbicos são, como veremos posteriormente em alguns casos, caracteres, então vamos adotar por um instante a notação  $\chi_{\pi}(\alpha) = \left(\frac{\alpha}{\pi}\right)_3$ .

Algo que complexos têm que reais não têm são conjugados (OK, reais *têm* conjugados; eles só não têm muita graça...). Mas podemos conjugar tudo em congruências também!

No caso dos nossos caracteres cúbicos, não é difícil ver que  $\overline{\chi(\alpha)} = \chi(\alpha)^2 = \chi(\alpha^2)$ . Além disso, como

$$\alpha^{\frac{N\pi-1}{3}} \equiv \chi_{\pi}(\alpha) \pmod{\pi} \iff (\overline{\alpha})^{\frac{N\pi-1}{3}} \equiv \overline{\chi_{\pi}(\alpha)} \pmod{\overline{\pi}}$$

também temos  $\overline{\chi_{\pi}(\alpha)} = \chi_{\overline{\pi}}(\overline{\alpha}).$ 

## 4.10. A lei da reciprocidade cúbica

Primeiro, vamos "normalizar" os primos.

**Definição 4.4.** Um primo  $\pi$  é primário quando  $\pi \equiv 2 \pmod{3}$ . Isto quer dizer que se  $\pi = a + b\omega$  então  $a \equiv 2 \pmod{3}$  e  $b \equiv 0 \pmod{3}$ .

Isso não nos tira generalidade. De fato, dado um primo, exatamente um de seus associados é primário. Isso é imediato para primos racionais. Para primos não racionais, sendo  $\pi=a+b\omega$ , seus associados são  $a+b\omega$ ,  $-b+(a-b)\omega$ ,  $(b-a)-a\omega$ ,  $-a-b\omega$ ,  $b+(b-a)\omega$ ,  $(a-b)+a\omega$ . Note que  $a^2-ab+b^2=p\equiv 1$  (mód. 3), de modo que não é possível que a e b sejam ambos múltiplos de 3. Observando  $a+b\omega$  e  $-b+(a-b)\omega$  podemos supor que a não é múltiplo de 3 (se a é múltiplo de 3, -b não é e intercambiamos os seis associados multiplicando por alguma unidade); se  $a\equiv 1\pmod 3$ , tomamos  $-a-b\omega$  no lugar de  $a+b\omega$ , de modo que podemos supor sem perda  $a\equiv 2\pmod 3$ . Como  $a^2-ab+b^2\equiv 1\pmod 3$  podemos concluir que  $b\equiv 0\pmod 3$ .

Por exemplo:  $3 + \omega$ , um primo de norma 7, tem como primário associado  $(3 + \omega)\omega^2 = 2 + 3\omega$ .

Podemos então enunciar a lei da reciprocidade cúbica:

Lei da reciprocidade cúbica. Sejam  $\pi_1$  e  $\pi_2$  primários de normas diferentes, ambas diferentes de 3. Então

$$\left(\frac{\pi_1}{\pi_2}\right)_3 = \left(\frac{\pi_2}{\pi_1}\right)_3$$

ou, em termos de caracteres,

$$\chi_{\pi_1}(\pi_2) = \chi_{\pi_2}(\pi_1)$$

# Demonstração

Vamos dividir a prova em três casos:

- (i)  $\pi_1, \pi_2$  ambos racionais. Nesse caso, denotaremos  $\pi_1 = q_1$  e  $\pi_2 = q_2$ .
- (ii)  $\pi_1$  racional e  $\pi_2$  irracional. Denotaremos  $\pi_1 = q$  e  $\pi_2 = \pi$ .
- (iii)  $\pi_1, \pi_2$  ambos irracionais. Denotaremos  $N\pi_1 = p_1$  e  $N\pi_2 = p_2$ .

O caso (i) é praticamente imediato, pois  $\chi_{q_1}(q_2) = \chi_{q_2}(q_1) = 1$ .

Os outros dois casos são mais elaborados. Sendo  $\pi$  um primo complexo com  $N\pi=p\equiv 1\pmod{3}$ , o conjunto  $Z[\omega]/\pi Z[\omega]$  é um corpo finito com p elementos, com representantes de classes  $0,1,2,\ldots,p-1$ . Ou seja, podemos associar  $Z[\omega]/\pi Z[\omega]$  com Z/pZ e  $\chi_{\pi}$  assume o papel de um caracter cúbico. Desse modo, podemos utilizar somas de Gauss e Jacobi! Relembremos alguns fatos:

- $g(\chi)^3 = pJ(\chi,\chi)$
- $J(\chi, \chi) = a + b\omega \text{ com } a \equiv 2 \pmod{3}$  e  $b \equiv 0 \pmod{3}$ .
- $|J(\chi,\chi)| = \sqrt{p}$ , ou seja,  $J(\chi,\chi)$  tem norma p.

Deste modo,  $J(\chi, \chi)$  é primário! Sendo  $\pi$  primário, como será  $J(\chi_{\pi}, \chi_{\pi})$ ?

Lema.  $J(\chi_{\pi}, \chi_{\pi}) = \pi$ .

### Demonstração

Seja  $J(\chi_{\pi}, \chi_{\pi}) = \pi'$ . Queremos provar que  $\pi' = \pi$ . Note que  $\pi \overline{\pi} = p = \pi' \overline{\pi'}$ , de modo que, sendo todos primários,  $\pi' = \pi$  ou  $\pi' = \overline{\pi}$ . Queremos eliminar esse último caso.

Da definição de  $J(\chi,\chi)$  e do critério de Euler,

$$J(\chi_{\pi}, \chi_{\pi}) = \sum_{0 \le x < p} \chi_{\pi}(x) \chi(1 - \chi_{\pi}) \equiv \sum_{0 \le x < p} x^{(p-1)/3} (1 - x)^{(p-1)/3} \pmod{\pi}$$

O polinômio  $p(x) = x^{(p-1)/3}(1-x)^{(p-1)/3}$  tem grau 2(p-1)/3 < p-1. Então, lembrando que  $\sum_{0 \le x < p} x^k \equiv 0 \pmod{p}$  (e, portanto, mód  $\pi$  também!) para todo  $0 \le k < p-1$ , desenvolvendo p(x) e vendo módulo p obtemos 0. Logo  $J(\chi_\pi, \chi_\pi) \equiv 0 \pmod{\pi}$  e portanto  $J(\chi_\pi, \chi_\pi) = \pi$ .

Note que isso mostra que  $g(\chi_{\pi})^3 = p\pi$ .

Agora podemos provar a reciprocidade (nesse caso). Lembrando que  $\chi_q(\alpha) = \alpha^{\frac{Nq-1}{3}} \mod q = \alpha^{\frac{q^2-1}{3}} \mod q$ , elevando a última igualdade a  $\frac{q^2-1}{3}$ , e observando que  $\chi_q(p) = 1$ ,

$$g(\chi_{\pi})^{q^2-1} \equiv \chi_q(p\pi) \pmod{q} \iff g(\chi_{\pi})^{q^2} \equiv \chi_q(p)\chi_q(\pi)g(\chi_{\pi}) \equiv \chi_q(\pi)g(\chi_{\pi}) \pmod{q}$$

O primeiro membro pode ser desenvolvido com o sonho de todo estudante:

$$g(\chi_{\pi})^{q^2} \equiv \sum_{0 \le t \le p} \chi_{\pi}(t)^{q^2} \zeta^{tq^2} \pmod{q}$$

Note que estamos trabalhando com todos os inteiros algébricos, não somente com  $Z[\omega]$ .

Como  $\chi_{\pi}$  é um caracter cúbico e  $q^2 \equiv 1 \pmod{3}$ ,

$$g(\chi_\pi)^{q^2} \equiv \sum_{0 \le t < p} \chi_\pi(t) \zeta^{tq^2} \equiv g_{q^2}(\chi_\pi) \pmod{q}$$

Mas  $g_{q^2}(\chi_{\pi}) = \chi_{\pi}(q^{-2})g(\chi_{\pi}) = \chi_{\pi}(q)g(\chi_{\pi})$ . Assim, substituindo tudo o que temos,

$$g(\chi_{\pi})^{q^2} \equiv \chi_q(\pi)g(\chi_{\pi}) \equiv \chi_{\pi}(q)g(\chi_{\pi})$$
 (mód. q)

Multiplicando por  $\overline{g_{\chi}(\pi)}$  obtemos

$$\chi_q(\pi)|g_\chi(\pi)|^2 \equiv \chi_\pi(q)|g_\chi(\pi)|^2 \quad (\text{m\'od. } q) \iff \chi_q(\pi)p \equiv \chi_\pi(q)p \quad (\text{m\'od. } q) \iff \chi_q(\pi) \equiv \chi_\pi(q) \quad (\text{m\'od. } q) \iff \chi_q(\pi) \equiv \chi_q(\pi) \quad (\text{m\'od. } q) \implies \chi_q(\pi) \equiv \chi_q(\pi) \implies \chi_q(\pi$$

e provamos a reciprocidade nesse caso.

O nosso último caso é um pouco mais complicado, mas seguem as mesmas ideias anteriores. De fato, começando de  $g(\chi_{\overline{\pi_1}})^3 = p_1\overline{\pi_1}$ , elevando a  $(N\pi_2 - 1)/3$  e vendo módulo  $\pi_2$  obtemos, de modo análogo ao caso anterior,

$$\chi_{\overline{\pi_1}}(p_2^2) = \chi_{\pi_2}(p_1\overline{\pi_1})$$

Começando de  $g(\chi_{\pi_2})^3 = p_2\pi_2$ , elevando a  $(N\pi_1 - 1)/3$  e vendo módulo  $\pi_1$  obtemos, de modo análogo ao caso anterior,

$$\chi_{\pi_2}(p_1^2) = \chi_{\pi_1}(p_2\pi_2)$$

Enfim, notando que  $\chi_{\overline{\pi_1}}(p_2^2) = \chi_{\overline{\pi_1}}(\overline{p_2^2}) = \chi_{\pi_1}(p_2)$ , temos, de toda a informação acima,

$$\chi_{\pi_1}(\pi_2)\chi_{\pi_2}(p_1\overline{\pi_1}) = \chi_{\pi_1}(\pi_2)\chi_{\overline{\pi_1}}(p_2^2) = \chi_{\pi_1}(\pi_2)\chi_{\pi_1}(p_2) = \chi_{\pi_1}(\pi_2p_2) = \chi_{\pi_2}(p_1^2) = \chi_{\pi_2}(p_1\pi_1\overline{\pi_1}) = \chi_{\pi_2}(\pi_1)\chi(p_1\overline{\pi_1}) = \chi_{$$

Cortando  $\chi(p_1\overline{\pi_1})$  obtemos, finalmente  $\chi_{\pi_1}(\pi_2) = \chi_{\pi_2}(\pi_1)$ 

#### 4.11. E unidades? E se $N\pi = 3$ ?

Assim como calculamos  $\left(\frac{2}{p}\right)$  separadamente,  $\left(\frac{\pm\omega}{\pi}\right)_3$  e  $\left(\frac{1-\omega}{\pi}\right)_3$  são calculados separadamente.

Quanto às unidades, não há muita dificuldade: primeiro,  $\left(\frac{-\omega}{\pi}\right)_3 = \left(\frac{-1}{\pi}\right)_3 \left(\frac{\omega}{\pi}\right)_3 = \left(\frac{\omega}{\pi}\right)_3$  e usamos diretamente o critério de Euler.

Em compensação, a demonstração de que  $\left(\frac{1-\omega}{\pi}\right)_3=\omega^{2m}$ , em que  $\pi=3m-1+b\omega$ , é mais elaborada e não será feita aqui. Para  $\pi$  racional é mais fácil: de  $(1-\omega)^2=-3\omega$  temos  $\left(\frac{1-\omega}{q}\right)_3^2=\left(\frac{-3}{q}\right)_3\left(\frac{\omega}{q}\right)_3=1\cdot\omega^{\frac{q^2-1}{3}}$ . Elevando ao quadrado, obtemos  $\left(\frac{1-\omega}{q}\right)_3=\omega^{\frac{2(q^2-1)}{3}}$  e é só substituir q=3m-1.

#### Exercícios

- 08. Seja  $\pi$  primo complexo. Prove que  $x^3 \equiv 2 \pmod{\pi}$  se, e somente, se  $\pi \equiv 1 \pmod{2}$ .
- 09. Seja  $p \equiv 1 \pmod{3}$  um primo (em Z). Mostre que  $x^3 \equiv 2 \pmod{p}$  tem solução se, e somente se, existirem inteiros C e D tais que  $p = C^2 + 27D^2$ .
- 10. Esse é um exercício be<br/>eem grande (escreva um artigo com esse exercício!) Trabalhando agora no anel euclidiano Z[i], com norma  $N(a+bi)=a^2+b^2$ , definindo primário como primos  $\pi\equiv 1\pmod{(1+i)^3}$  e sendo  $\chi_{\pi}$  o caracter de ordem 4 que revela se os números são resíduos quárticos módulo  $\pi$ , prove a lei da reciprocidade biquadrática: sendo  $\pi$  e  $\gamma$  primários,

$$\chi_{\pi}(\gamma) = \chi_{\gamma}(\pi)(-1)^{\frac{N(\pi)-1}{4} \cdot \frac{N(\gamma)-1}{4}}$$

11. Generalize o símbolo de Legendre para números compostos da seguinte maneira: se  $b = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_k^{\alpha_k}$ 

$$\left(\frac{a}{b}\right) = \left(\frac{a}{p_1}\right)^{\alpha_1} \left(\frac{a}{p_2}\right)^{\alpha_2} \dots \left(\frac{a}{p_k}\right)^{\alpha_k}$$

Nesse caso, vale a reciprocidade quadrática também, embora  $\left(\frac{a}{b}\right)=1$  não indique se a é resíduo quadrático módulo b.

Seja  $p \equiv 1 \pmod{4}$  um primo (em Z). Prove que:

- (a) existem inteiros  $a \in b$  tais que  $p = a^2 + b^2$ .
- (b) sendo a acima ímpar,  $\left(\frac{a}{n}\right) = 1$ .
- (c)  $\left(\frac{a+b}{p}\right) = (-1)^{\frac{(a+b)^2-1}{8}}$ .
- (d)  $(a+b)^{(p-1)/2} \equiv (2ab)^{(p-1)/4}$  (mód. p).
- (e) sendo f tal que  $f^2 \equiv -1 \pmod{p}$  (por que ele existe?),  $2^{(p-1)/4} \equiv f^{ab/2} \pmod{p}$ .
- (f)  $x^4 \equiv 2 \pmod{p}$  tem solução se, e somente se, existem inteiros  $A \in B$  tais que  $p = A^2 + 64B^2$ .

# 5. Referências Bibliográficas

[1] A referência principal aqui é o livro A Classical Introduction to Modern Number Theory, de Kenneth Ireland e Michael Rosen. Nesse livro, há tópicos mais gerais sobre reciprocidade, função zeta, equações diofantinas de vários tipos, curvas elípticas e um pouco de Geometria Aritmética.

- [2] Carlos Shine, Por que você deveria ter resolvido o problema 2 da OBM 2007, aula da Semana Olímpica 2008. Nesse artigo tem uma demonstração diferente da reciprocidade quadrática, além de fatos sobre raízes primitivas e polinômios módulo p.
- [3] Robin Chapman, Algebraic Number Theory summary of notes. Um resumo de um curso de Teoria Algébrica dos Números que o autor ministrou. A demonstração de que os inteiros algébricos formam um anel foi retirada de lá. Disponível na Internet em

# http://www.secamlocal.ex.ac.uk/people/staff/rjchapma/notes/ant2.pdf

- [4] Guilherme Fujiwara, Inteiros de Gauss e Inteiros de Eisenstein, na Eureka! 14. A melhor introdução para Z[i] e  $Z[\omega]$ .
- [5] Carlos Shine, Um teorema de Gauss sobre uma curva de Fermat, aula da Semana Olímpica 2005. Um pouco mais sobre cúbicas, mas sob outro ponto de vista. Lá estão somas cúbicas de Gauss e o resultado de  $N(x^3 + y^3 = 1)$ .