

# 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

$$\left(\frac{c}{p}\right) = \begin{cases} 0 & \text{se } p \mid c \\ 1 & \text{se } c \text{ é resíduo quadrático mód } p \\ -1 & \text{se } c \text{ não é resíduo quadrático mód } p \end{cases}$$

**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  $d = \text{mdc}(m, p-1)$ .

### 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,  $\text{mdc}(m, p-1) \mid k \iff d \mid k$ .

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  $y \equiv \frac{k}{d} \left(\frac{m}{d}\right)^{-1} \pmod{\frac{p-1}{d}}$ , e considerando que  $y$  deve ser considerado módulo  $p-1$ , admite exatamente  $d$  soluções, a saber,  $\frac{k}{d} \left(\frac{m}{d}\right)^{-1} \pmod{\frac{p-1}{d}} + t \frac{p-1}{d}$ ,  $t = 0, 1, 2, \dots, d-1$ . ■

## 1.2. Inteiros algébricos

Um *inteiro algébrico* é uma raiz de uma equação do tipo  $x^n + a_{n-1}x^{n-1} + \dots + a_1x + a_0 = 0$ , sendo  $a_{n-1}, \dots, a_1, a_0$  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  $p(x) = x^m + a_{m-1}x^{m-1} + \dots + a_0$  e  $q(x) = x^n + b_{n-1}x^{n-1} + \dots + b_0$  os polinômios minimais de  $\alpha$  e  $\beta$ , respectivamente (o lema de Gauss garante que tais polinômios minimais são mônicos). Considere o vetor

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

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

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  $\alpha^m\beta^j = -a_{m-1}\alpha^{m-1}\beta^j - \dots - a_0\beta^j$  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  $0 < k < p$ :

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

■

## 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 $\left(\frac{2}{p}\right)$

Calculemos primeiro  $\left(\frac{2}{p}\right)$ . 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  $\tau^{p-1} = 2^{(p-1)/2} \equiv \left(\frac{2}{p}\right) \pmod{p} \iff \tau^p \equiv \left(\frac{2}{p}\right)\tau \pmod{p}$ .

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

$\zeta^4 = -1$ , temos  $\zeta^3 + \zeta^{-3} = -\zeta - \zeta^{-1}$ , de modo que  $\zeta^p + \zeta^{-p} = (-1)^{(p^2-1)/8}\tau$ . 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  $(-1)^{(p^2-1)/8}2 \equiv \left(\frac{2}{p}\right)2$  (mód.  $p$ )  $\iff \left(\frac{2}{p}\right) = (-1)^{(p^2-1)/8}$ .

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

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

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

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

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  $\{t \text{ mód } p, 0 \leq t < p\} = \{at \text{ mód } p, 0 \leq t < p\}$ ,

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

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

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

Por outro lado, desenvolvendo as somas e multiplicando obtemos

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

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

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

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

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

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,

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

Logo

$$\begin{aligned} \left(\frac{p^*}{q}\right)g &\equiv \left(\frac{q}{p}\right)g \pmod{q} \implies \left(\frac{p^*}{q}\right)g^2 \equiv \left(\frac{q}{p}\right)g^2 \pmod{q} \\ \iff \left(\frac{p^*}{q}\right)p^* &\equiv \left(\frac{q}{p}\right)p^* \pmod{q} \iff \left(\frac{p^*}{q}\right) = \left(\frac{q}{p}\right) \end{aligned}$$

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  $\chi: Z/pZ^* \rightarrow C^*$  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,  $|\chi(a)| = 1 \iff \chi(a)\overline{\chi(a)} = 1 \iff \overline{\chi(a)} = \chi(a)^{-1}$ . ■

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

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

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

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

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  $\epsilon, \lambda, \lambda^2, \dots, \lambda^{p-2}$  são caracteres distintos e, portanto, os elementos do grupo de caracteres de  $p$ . Note que se  $a \not\equiv 1 \pmod{p}$ ,  $\lambda(a) = \lambda(g)^k = e^{2k\pi i/(p-1)} \neq 1$ .

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  $a \in Z/pZ^*$  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  $\chi(a) \neq 1$ .

#### 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 multiseccção:

**Teorema.** Denote por  $N(x^n = a)$  o número de 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  $\epsilon, \chi, \chi^2, \dots, \chi^{n-1}$  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  $\tau(a)T = \sum_{\chi^n = \epsilon} \tau\chi(a) = \sum_{\chi^n = \epsilon} \chi(a) = T \implies T(\tau(a) - 1) = 0 \iff T = 0$ . ■

## 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  $f: Z \rightarrow Z$  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  $f: Z \rightarrow C$ .
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  $g_a(\chi) = \sum_{0 \leq t < p} \chi(t)\zeta^{at}$ , 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)  $\chi(a)g_a(\chi) = \sum_{0 \leq t < p} \chi(a)\chi(t)\zeta^{at} = \sum_{0 \leq t < p} \chi(at)\zeta^{at} = \sum_{0 \leq t < p} \chi(t)\zeta^t = g_1(\chi)$ .
- (ii)  $g_a(\epsilon) = \sum_{0 \leq t < p} \epsilon(t)\zeta^{at} = \sum_{0 \leq t < p} \zeta^t = 0$ .
- (iii)  $g_0(\chi) = \sum_{0 \leq t < p} \chi(t)\zeta^0 = 0$ .
- (iv)  $g_0(\epsilon) = \sum_{0 \leq t < p} \epsilon(t)\zeta^0 = p$ . ■

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

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

Somando sobre  $a$  obtemos

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

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

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

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  $J(\chi, \lambda) = \sum_{\substack{a+b \equiv 1 \\ p}} \chi(a)\lambda(b)$ , 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  $f: Z/pZ \setminus \{1\} \rightarrow Z/pZ$  tem imagem  $Z/pZ \setminus \{-1\}$ ,

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

Enfim,

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

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

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

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

### 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  $\chi^n = \epsilon$ ,

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

Mas

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

pois  $\chi(-1)^2 = \chi(1) = 1 \iff \chi(-1) = \pm 1 \in R$ . Logo  $g(\chi^{-1})g(\chi) = \chi(-1)\overline{g(\chi)}g(\chi) = \chi(-1)|g(\chi)|^2 = \chi(-1)^n p$  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  $\chi_2(a) = \left(\frac{a}{p}\right)$ ,

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

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

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

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

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  $t \neq 0 \pmod{p}$ ,

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

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  $g(\bar{\chi}) = \chi(-1)\overline{g(\chi)} = \overline{g(\chi)}$ ,

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

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

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

Defina também

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

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  $J_0(\chi_1, \chi_2, \dots, \chi_\ell) = J(\chi_1, \chi_2, \dots, \chi_\ell) = 0$ .  
 (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  $N\alpha = \alpha \cdot \bar{\alpha}$ . 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:

$$\begin{array}{l} \left| \begin{array}{l} 2a - b = 1 \\ b = 1 \end{array} \right. \iff a = b = 1; \quad \left| \begin{array}{l} 2a - b = -1 \\ b = 1 \end{array} \right. \iff a = 0 \text{ e } b = 1; \quad \left| \begin{array}{l} 2a - b = 1 \\ b = -1 \end{array} \right. \iff a = 0 \text{ e } b = -1; \\ \left| \begin{array}{l} 2a - b = -1 \\ b = -1 \end{array} \right. \iff a = b = -1; \quad \left| \begin{array}{l} 2a - b = 2 \\ b = 0 \end{array} \right. \iff a = 1 \text{ e } b = 0; \quad \left| \begin{array}{l} 2a - b = -2 \\ b = 0 \end{array} \right. \iff a = -1 \text{ e } b = 0 \end{array}$$

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

$$\alpha \begin{array}{l} \longleftarrow \beta \\ \longleftarrow q \\ \longleftarrow r \end{array} \rightarrow \alpha = \beta \cdot q + r$$

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

Note que  $\frac{\alpha}{\beta} = \frac{\alpha\bar{\beta}}{N\beta} = c + d\omega$ , 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  $\implies$  Algoritmo de Euclides;
- (2) Algoritmo de Euclides  $\implies$  Teorema de Bezout;
- (3) Teorema de Bezout  $\implies$  Irredutível = Primo;
- (4) Primos  $\implies$  Fatoração única.

Vamos dar um esboço de prova:

- (1) Havendo norma, pode-se definir  $\text{mdc}(\alpha, \beta)$  como um número de maior norma que divide  $\alpha$  e  $\beta$ . O algoritmo de Euclides reside no fato de que  $\text{mdc}(\alpha, \beta) = \text{mdc}(\beta, \alpha \bmod \beta)$ , que decorre diretamente das propriedades de divisibilidade, e substitui  $(\alpha, \beta)$  por  $(\beta, \alpha \bmod \beta)$  até que um dos valores seja zero. Como a norma sempre diminui, em algum momento o algoritmo de Euclides acaba.
- (2) O teorema de Bezout, que diz que se  $\text{mdc}(\alpha, \beta) = \delta$  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  $\text{mdc}(\pi, \alpha) = 1$ , pois se não fosse uma unidade  $\pi$  poderia ser escrito como produto de dois números de norma não unitária (um deles seria  $\text{mdc}(\pi, \alpha)$ ). Assim, pelo teorema de Bezout, existem  $x$  e  $y$  tais que  $\alpha x + \pi y = 1 \iff \alpha\beta x + \pi\beta y = \beta$ . Como  $\pi \mid \alpha\beta$ ,  $\pi \mid \alpha\beta + \pi\beta y \iff \pi \mid \beta$ .
- (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  $n = \pi\bar{\pi}$ , 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  $x = (2a - b)b^{-1} \pmod{p}$ . 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  $\bar{\pi}$  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  $\text{mdc}(\alpha, \pi) = 1$  e, por Bezout, existem  $x, y$  tais que  $\alpha x + \pi y = 1 \implies \alpha x \equiv 1 \pmod{\pi}$  e  $x$  é o 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  $a + b\omega$ ,  $0 \leq a, b < q$ . De fato, para  $x + y\omega \in Z[\omega]$ ,  $x + y\omega \equiv r + s\omega \pmod{q}$  com  $0 \leq r, s < q$  e  $r_1 + s_1\omega \equiv r_2 + s_2\omega \pmod{q} \iff \frac{r_1 - r_2}{q} + \frac{s_1 - s_2}{q}\omega \in Z[\omega] \iff r_1 \equiv r_2 \pmod{q}$  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  $0, 1, 2, \dots, p - 1$ . 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  $bt \equiv y \pmod{p} \implies bt \equiv y \pmod{\pi}$ , 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  $0 \leq j < p$ . Ou seja, todo inteiro de Eisenstein é congruente a um racional entre 0 e  $p - 1$ . Além disso, essas classes não são repetidas: se  $i \equiv j \pmod{\pi}$  então  $i - j = \pi\gamma \implies N(i - j) = N\pi \cdot N\gamma \iff (i - j)^2 = p \cdot N\gamma \implies p \mid (i - j)^2 \iff p \mid i - j \iff i \equiv j \pmod{p}$ .

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 primo 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*

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

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 símbolo 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  $\pi$ );
- $\left(\frac{\alpha}{\pi}\right)_3 = \left(\frac{\beta}{\pi}\right)_3$  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

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

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

#### 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  $a^2 - ab + b^2 = p \equiv 1 \pmod{3}$ , 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  $0, 1, 2, \dots, p - 1$ . 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:

- $g(\chi)^3 = pJ(\chi, \chi)$
- $J(\chi, \chi) = a + b\omega$  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  $\pi\bar{\pi} = p = \pi'\bar{\pi}'$ , de modo que, sendo todos primários,  $\pi' = \pi$  ou  $\pi' = \bar{\pi}$ . Queremos eliminar esse último caso.

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

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

O polinômio  $p(x) = x^{(p-1)/3}(1-x)^{(p-1)/3}$  tem grau  $2(p-1)/3 < p-1$ . Então, lembrando que  $\sum_{0 \leq x < p} x^k \equiv 0 \pmod{p}$  (e, portanto, mód  $\pi$  também!) para todo  $0 \leq k < p-1$ , 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  $\chi_q(\alpha) = \alpha^{\frac{Nq-1}{3}} \pmod{q} = \alpha^{\frac{q^2-1}{3}} \pmod{q}$ , 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:

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

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

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

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

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,

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

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

$$\chi_q(\pi)|g_\chi(\pi)|^2 \equiv \chi_\pi(q)|g_\chi(\pi)|^2 \pmod{q} \iff \chi_q(\pi)p \equiv \chi_\pi(q)p \pmod{q} \iff \chi_q(\pi) \equiv \chi_\pi(q) \pmod{q}$$

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  $g(\chi_{\bar{\pi}_1})^3 = p_1\bar{\pi}_1$ , elevando a  $(N\pi_2 - 1)/3$  e vendo módulo  $\pi_2$  obtemos, de modo análogo ao caso anterior,

$$\chi_{\bar{\pi}_1}(p_2^2) = \chi_{\pi_2}(p_1\bar{\pi}_1)$$

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,

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

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 beem 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  $a$  e  $b$  tais que  $p = a^2 + b^2$ .
- (b) sendo  $a$  acima ímpar,  $\left(\frac{a}{p}\right) = 1$ .
- (c)  $\left(\frac{a+b}{p}\right) = (-1)^{\frac{(a+b)^2-1}{8}}$ .
- (d)  $(a+b)^{(p-1)/2} \equiv (2ab)^{(p-1)/4} \pmod{p}$ .
- (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  $A$  e  $B$  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  $N(x^3 + y^3 = 1)$ .