

# Teoria de números e corpos finitos

Gustavo Zambonin\*

Segurança em Computação (UFSC – INE5429)

- 1) (a) O algoritmo de Euclides é um método eficiente para calcular o máximo divisor comum, ou  $mdc$ , de dois números inteiros. Baseia-se no princípio de que  $mdc(a, b) = mdc(b, a \bmod b)$ .

*Demonstração.*  $a, b, q, r \in \mathbb{Z}$ ,  $a \vee b \neq 0$  e  $a = qb + r$  (Teorema da Divisão).

$$mdc(a, b) \mid a \wedge mdc(a, b) \mid b \implies mdc(a, b) \mid (a - qb) = mdc(a, b) \mid r \implies mdc(a, b) \leq mdc(b, r).$$

$$mdc(b, r) \mid b \wedge mdc(b, r) \mid r \implies mdc(b, r) \mid (qb + r) = mdc(b, r) \mid a \implies mdc(b, r) \leq mdc(a, b).$$

$$mdc(a, b) \leq mdc(b, r) \wedge mdc(b, r) \leq mdc(a, b) \implies mdc(a, b) = mdc(b, r). \quad \square$$

É possível verificar que repetir essa computação diminuirá o número de maior ordem rapidamente, e o procedimento continuará equivalente, tomando o menor número e o resto da divisão anterior. Seja  $a = 2147483647$  e  $b = 541$ :

$$2147483647 = 541 \cdot 3969470 + 377$$

$$541 = 377 \cdot 1 + 164$$

$$377 = 164 \cdot 2 + 49$$

$$164 = 49 \cdot 3 + 17$$

$$49 = 17 \cdot 2 + 15$$

$$17 = 15 \cdot 1 + 2$$

$$15 = 2 \cdot 7 + 1$$

$$2 = 1 \cdot 2 + 0$$

$$mdc(2147483647, 541) = 1$$

- (b) De modo similar, o algoritmo de Euclides estendido computa todos os componentes desconhecidos da identidade de Bézout, ou seja,  $x, y$  e  $mdc(a, b)$  em  $ax + by = mdc(a, b)$ . A inversa multiplicativa modular pode ser descoberta através da retro-substituição.

$$1 = 2 - 1$$

$$1 = 2 - (15 - 7 \cdot 2)$$

$$1 = 8 \cdot 2 - 15$$

$$1 = 8 \cdot (17 - 15) - 15$$

$$1 = 8 \cdot 17 - 9 \cdot 15$$

$$1 = 8 \cdot 17 - 9 \cdot (49 - 17 \cdot 2)$$

$$1 = 26 \cdot 17 - 9 \cdot 49$$

$$1 = 26 \cdot (164 - 49 \cdot 3) - 9 \cdot 49$$

$$1 = 26 \cdot 164 - 87 \cdot 49$$

$$1 = 26 \cdot 164 - 87 \cdot (377 - 164 \cdot 2)$$

$$1 = 200 \cdot 164 - 87 \cdot 377$$

$$1 = 200 \cdot (541 - 377) - 87 \cdot 377$$

$$1 = 200 \cdot 541 - 287 \cdot 377$$

$$1 = 200 \cdot 541 - 287 \cdot (2147483647 - 3969470 \cdot 541)$$

$$1 = 1139238090 \cdot 541 - 287 \cdot 2147483647$$

$$\mathbf{1139638090} = 541^{-1} \pmod{2147483647}$$

$$\mathbf{257} = 2147483647^{-1} \pmod{541}$$

---

\*[gustavo.zambonin@grad.ufsc.br](mailto:gustavo.zambonin@grad.ufsc.br) — todos os algoritmos utilizados podem ser encontrados também [neste repositório](#).

- 2) (a) Um grupo  $G$  é um conjunto finito (ou infinito) de elementos equipados com uma operação binária<sup>1</sup>. Juntos, devem satisfazer algumas propriedades fundamentais:

- i. associatividade:  $\forall x, y, z \in G, (xy)z = x(yz)$ .
- ii. elemento de identidade:  $\exists I \in G : Ix = xI = x, \forall x \in G$ .
- iii. elemento inverso:  $\exists x^{-1} \in G : xx^{-1} = x^{-1}x = I, \forall x \in G$ .

Um exemplo simples de grupo é o conjunto dos inteiros  $\mathbb{Z}$  sobre a operação usual de adição, onde o elemento de identidade é chamado de zero, e os inversos são representados com um sinal negativo à frente do elemento. Um grupo onde sua operação binária é comutativa ( $\forall x, y \in G, x + y = y + x$ ) é chamado de grupo abeliano.

- (b) Um anel  $R$  é um conjunto de elementos equipados com duas operações binárias  $(+, \cdot)$ , geralmente interpretadas como adição e multiplicação, respectivamente.  $R$  é um grupo abeliano sobre a operação de adição, e satisfaz também as seguintes propriedades:

- i. distributividade da multiplicação sobre adição à esquerda e à direita:  $\forall x, y, z \in R, x \cdot (y + z) = (x \cdot y) + (x \cdot z) \wedge (y + z) \cdot x = (y \cdot x) + (z \cdot x)$ .
- ii. associatividade da multiplicação<sup>2</sup>:  $\forall x, y, z \in R, (x \cdot y) \cdot z = x \cdot (y \cdot z)$ .
- iii. elemento identidade da multiplicação<sup>3</sup>:  $\exists I \in R : I \cdot x = x \cdot I = x, \forall x \in R$ .

Um dos anéis mais conhecidos é, novamente, o conjunto dos inteiros  $\mathbb{Z}$ . Seus elementos identidade são 0 e 1 para adição e multiplicação, respectivamente. Este anel, e muitos outros, são comutativos sobre a operação de multiplicação ( $\forall x, y \in R, (x \cdot y) = (y \cdot x)$ ).

- (c) Um corpo é um anel não-trivial<sup>4</sup> cujos elementos formam um grupo abeliano sobre a operação de multiplicação. Então, um corpo satisfaz vários axiomas (associatividade, comutatividade, distributividade, elemento identidade e elemento inverso, para adição e multiplicação) e emula apropriadamente as noções de adição, subtração, multiplicação e divisão. Um corpo de Galois, ou corpo finito, é um corpo que contém um número finito de elementos, como o conjunto das classes de congruência de inteiros módulo  $n$ , onde  $n$  é primo, denotado  $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ .

- 3) (a) Um corpo primo é um corpo que não contém subcorpos próprios<sup>5</sup>. O conjunto dos números racionais com as operações usuais de adição e multiplicação  $(\mathbb{Q}, +, \cdot)$  forma um corpo primo<sup>6</sup>.

- (b) Corpos finitos de ordem  $2^m, m \geq 1$  são chamados de corpos binários. Os elementos de  $GF(2^m)$  são geralmente polinômios cujos coeficientes são 0 ou 1, com grau máximo de  $m - 1$ . Estes corpos são particularmente adequados para utilização em computadores, pois suas operações podem ser simuladas por deslocamentos de bits e portas lógicas XOR. O corpo  $GF(2^3)$  contém os seguintes polinômios:  $\{0, 1, x, x + 1, x^2, x^2 + 1, x^2 + x, x^2 + x + 1\}$ .

- 4) (a) Um polinômio irredutível é um polinômio não-constante que não consegue ser fatorado para o produto de outros dois polinômios não-constantes. Esta propriedade depende do corpo ou anel que os polinômios pertencem.

- (b) A adição é realizada entre termos do mesmo grau. Porém, já que os polinômios pertencem ao corpo finito  $GF(2^m)$ , os coeficientes devem pertencer às classes de congruência módulo 2, e o resultado final deve ser reduzido para o grau máximo  $m - 1$  com uma operação de divisão pelo polinômio primitivo do corpo finito. A multiplicação utiliza a propriedade usual da distributividade, e o resultado também deve ser reduzido de acordo com as regras acima.

- (c) Tomando o polinômio primitivo  $x^8 + x^4 + x^3 + x + 1$ , deseja-se resolver  $(x^7 + x^5 + x^4 + x^2 + x) \cdot (x^6 + x^4 + x + 1)$  sobre  $GF(2^8)$ .

$$\begin{aligned} & (x^7 + x^5 + x^4 + x^2 + x) \cdot (x^6 + x^4 + x + 1) = \\ & = x^{13} + 2x^{11} + x^{10} + 2x^9 + 3x^8 + 2x^7 + 2x^6 + 3x^5 + x^4 + x^3 + 2x^2 + x \\ & = x^{13} + x^{10} + x^9 + x^8 + x^5 + x^4 + x^3 + x \pmod{x^8 + x^4 + x^3 + x + 1} = x^5 + x^4 + x^2 + x \end{aligned}$$

- 5) (a)  $9x \equiv 8 \pmod{7}$   
 $= 9x \equiv 1 \pmod{7}$   
 $= 4 + 7n, n \in \mathbb{Z}$
- (b)  $x \equiv 5 \pmod{3}$   
 $= x \equiv 2 \pmod{3}$   
 $= 2 + 3n, n \in \mathbb{Z}$

<sup>1</sup>operação que combina dois elementos de um conjunto não-vazio  $S$  de modo a produzir, unicamente, outro elemento  $xy \in S \forall x, y \in S$ .

<sup>2</sup>não necessariamente requerida, mas extremamente utilizada.

<sup>3</sup>alguns autores definem anéis sem esta propriedade.

<sup>4</sup>o anel trivial contém apenas um elemento: a identidade aditiva, que também é multiplicativa, neste caso.

<sup>5</sup>um subcorpo é estritamente menor, ou seja, de menor cardinalidade, que o corpo onde está contido.

<sup>6</sup>[https://proofwiki.org/wiki/Rational\\_Numbers\\_form\\_Prime\\_Field](https://proofwiki.org/wiki/Rational_Numbers_form_Prime_Field)

$$\begin{aligned} \text{(c)} \quad x &\equiv 5 \pmod{-3} \\ &= x \equiv -4 \pmod{-3} \\ &= \mathbf{-1} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{(d)} \quad x &\equiv -5 \pmod{3} \\ &= x \equiv 1 \pmod{3} \\ &= \mathbf{1 + 3n}, n \in \mathbb{Z} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{(e)} \quad x &\equiv -5 \pmod{-3} \\ &= \mathbf{-2} \end{aligned}$$

$$\text{(f)} \quad x \equiv 1234^{-1} \pmod{4321}$$

$$\begin{aligned} 1 &= 4 - 3 \\ 1 &= 4 - (615 - 4 \cdot 153) \\ 1 &= 4 \cdot 154 - 615 \\ 1 &= (619 - 615) \cdot 154 - 615 \\ 1 &= 154 \cdot 619 - 155 \cdot 615 \\ 1 &= 154 \cdot 619 - 155 \cdot (1234 - 619) \\ 1 &= 309 \cdot 619 - 155 \cdot 1234 \\ 1 &= 309 \cdot (4321 - 3 \cdot 1234) - 155 \cdot 1234 \\ 1 &= 309 \cdot 4321 - 1082 \cdot 1234 \\ x &= 4321 - 1082 = \mathbf{3239} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{(g)} \quad x &\equiv -24140 \pmod{40902} \\ &= x \equiv 16762 \pmod{40902} \\ &= \mathbf{16762 + 40902n}, n \in \mathbb{Z} \end{aligned}$$

6) Tabela multiplicativa para inteiros em  $\mathbb{Z}_{11}$ , com as inversas dos elementos destacadas:

·	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1	<b>1</b>	2	3	4	5	6	7	8	9	10
2	2	4	6	8	10	<b>1</b>	3	5	7	9
3	3	6	9	<b>1</b>	4	7	10	2	5	8
4	4	8	<b>1</b>	5	9	2	6	10	3	7
5	5	10	4	9	3	8	2	7	<b>1</b>	6
6	6	<b>1</b>	7	2	8	3	9	4	10	5
7	7	3	10	6	2	9	5	<b>1</b>	8	4
8	8	5	2	10	7	4	<b>1</b>	9	6	3
9	9	7	5	3	<b>1</b>	10	8	6	4	2
10	10	9	8	7	6	5	4	3	2	<b>1</b>

$$\begin{aligned} \text{7) (a)} \quad &(7x + 2) - (x^2 + 5) \text{ em } \mathbb{Z}_{10}[x] \\ &= -x^2 + 7x - 3 \\ &= \mathbf{9x^2 + 7x + 7} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{(b)} \quad &(6x^2 + x + 3) \cdot (5x^2 + 2) \text{ em } \mathbb{Z}_{10}[x] \\ &= 30x^4 + 5x^3 + 27x^2 + 2x + 6 \\ &= \mathbf{5x^3 + 7x^2 + 2x + 6} \end{aligned}$$

$$\text{8) (a) Verifica-se que } x^3 + x + 1 \text{ é um polinômio irredutível sobre } GF(2) \text{ [1], então } mdc(x^3 + x + 1, x^2 + x + 1) = \mathbf{1}.$$

$$\text{(b) O polinômio } x^2 + 1 \text{ é irredutível sobre } GF(3). \text{ Portanto, } mdc(x^3 - x + 1, x^2 + 1) = \mathbf{1}.$$

(c) Todos os coeficientes são reduzidos módulo 101, e inversas multiplicativas são utilizadas onde necessário.

$$\begin{aligned} x^5 + 88x^4 + 73x^3 + 83x^2 + 51x + 67 &= (x^2 - 9x + 906) \cdot (x^3 + 97x^2 + 40x + 38) + (90x^2 + 8x + 80) \\ x^3 + 97x^2 + 40x + 38 &= 55x + 22 \cdot (90x^2 + 8x + 80) + (9x + 96) \\ 90x^2 + 8x + 80 &= (10x + 85) \cdot (9x + 96) + 0 \end{aligned}$$

$$mdc(x^5 + 88x^4 + 73x^3 + 83x^2 + 51x + 67, x^3 + 97x^2 + 40x + 38) \text{ sobre } GF(101) = \mathbf{9x + 96}.$$

9) Tabela aditiva para  $GF(2^4)$ ,  $P = x^4 + x + 1$ .

+	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F
0	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F
1	1	0	3	2	5	4	7	6	9	8	B	A	D	C	F	E
2	2	3	0	1	6	7	4	5	A	B	8	9	E	F	C	D
3	3	2	1	0	7	6	5	4	B	A	9	8	F	E	D	C
4	4	5	6	7	0	1	2	3	C	D	E	F	8	9	A	B
5	5	4	7	6	1	0	3	2	D	C	F	E	9	8	B	A
6	6	7	4	5	2	3	0	1	E	F	C	D	A	B	8	9
7	7	6	5	4	3	2	1	0	F	E	D	C	B	A	9	8
8	8	9	A	B	C	D	E	F	0	1	2	3	4	5	6	7
9	9	8	B	A	D	C	F	E	1	0	3	2	5	4	7	6
A	A	B	8	9	E	F	C	D	2	3	0	1	6	7	4	5
B	B	A	9	8	F	E	D	C	3	2	1	0	7	6	5	4
C	C	D	E	F	8	9	A	B	4	5	6	7	0	1	2	3
D	D	C	F	E	9	8	B	A	5	4	7	6	1	0	3	2
E	E	F	C	D	A	B	8	9	6	7	4	5	2	3	0	1
F	F	E	D	C	B	A	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0

Tabela multiplicativa para  $GF(2^4)$ ,  $P = x^4 + x + 1$ .

·	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F
1	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F
2	2	4	6	8	A	C	E	3	1	7	5	B	9	F	D
3	3	6	5	C	F	A	9	B	8	D	E	7	4	1	2
4	4	8	C	3	7	B	F	6	2	E	A	5	1	D	9
5	5	A	F	7	2	D	8	E	B	4	1	9	C	3	6
6	6	C	A	B	D	7	1	5	3	9	F	E	8	2	4
7	7	E	9	F	8	1	6	D	A	3	4	2	5	C	B
8	8	3	B	6	E	5	D	C	4	F	7	A	2	9	1
9	9	1	8	2	B	3	A	4	D	5	C	6	F	7	E
A	A	7	D	E	4	9	3	F	5	8	2	1	B	6	C
B	B	5	E	A	1	F	4	7	C	2	9	D	6	8	3
C	C	B	7	5	9	E	2	A	6	1	D	F	3	4	8
D	D	9	4	1	C	8	5	2	F	B	6	3	E	A	7
E	E	F	1	D	3	2	C	9	7	6	8	4	A	B	5
F	F	D	2	9	6	4	B	1	E	C	3	8	7	5	A

10) Considerando a tabela multiplicativa acima, verifica-se que  $(x^3 + x + 1)^{-1} = x^2 + 1$  sobre  $GF(2^4)$ .

## Referências

- [1] William Stallings. *Cryptography and Network Security: Principles and Practice*. Pearson Education, 3rd edition, 2002.