

Aritmética Modular

Faculdade de Informática - PUCRS
Prof. Dr. Avelino Francisco Zorzo

Pano de fundo

- Teoria dos números é usada para:
 - Protocolos de troca de chaves
 - Assinaturas digitais
 - Criptografia pública

Mais informações: <http://shoup.net/ntb/ntb-v2.pdf>

Notação

- N representa um número positivo inteiro.
- p representa um número primo.
- Notação: $Z_N = \{0, 1, 2, \dots, N-1\}$
- Podemos fazer soma e multiplicação com módulo N ?

Aritmética modular

- Exemplos: Seja $N = 12$

$$9 + 8 = 5 \quad \text{em } Z_{12}$$

$$5 \times 7 = 11 \quad \text{em } Z_{12}$$

$$5 - 7 = 10 \quad \text{em } Z_{12}$$

- Aritmética em Z_N funciona como esperado,
 - e.g. $x \cdot (y+z) = x \cdot y + x \cdot z \quad \text{em } Z_N$

Maior Divisor Comum

- **Def:** Para inteiros x, y : $\text{mdc}(x, y)$ é o maior divisor comum de x, y

– Exemplo: $\text{mdc}(12, 18) = 6$

- **Fato:** para todos inteiros x, y existem inteiros a, b tal que $a \cdot x + b \cdot y = \text{mdc}(x, y)$

– Exemplo: $2 \cdot 12 - 1 \cdot 18 = 6$

- a, b podem ser encontrados eficientemente usando o algoritmo estendido de Euclides.

- Se $\text{mdc}(x, y) = 1$ dizemos que x e y são primos relativos

Inverso modular

- Nos números racionais, o inverso de 2 é $\frac{1}{2}$.

- Como fica em Z_N ?

- **Def:** O **inverso** de x em Z_N é um elemento y em Z_N tal que $x \cdot y = 1$ em Z_N

– y é representado por x^{-1} .

- Exemplo:

– $Z_7 = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6\} \rightarrow 3^{-1} = 5$ em Z_7 pois $3 \cdot 5 = 1$ em Z_7

– Seja N um inteiro ímpar.

– O inverso de 2 em Z_N é $(N+1)/2$.

$$2 \cdot ((N+1)/2) = N+1 = 1 \quad \text{em } Z_N$$

Inverso modular

■ Quais elementos tem um inversos em Z_N ?

■ **Lema:** x em Z_N tem um inverso se e somente se $\text{mdc}(x, N) = 1$ (x é um primo relativo de N)

■ Prova:

– $\text{mdc}(x, N) = 1 \Rightarrow \exists a, b: a \cdot x + b \cdot N = 1$ em Z_N

$\Rightarrow a \cdot x = 1$ em $Z_N \Rightarrow x^{-1} = a$ em Z_N

– $\text{mdc}(x, N) > 1 \Rightarrow \forall a: \text{mdc}(a \cdot x, N) > 1 \Rightarrow a \cdot x \neq 1$ em Z_N

– Exemplo:

» $\text{mdc}(x, N) = 2 \Rightarrow \forall a: a \cdot x$ é par $\Rightarrow a \cdot x$ (par) $\neq b \cdot N$ (par) $+ 1$ em Z_N

Mais notações

■ **Def:** $Z_N^* =$ (conjunto de elementos invertíveis em Z_N)
 $= \{x \in Z_N : \text{mdc}(x, N) = 1\}$

■ Exemplos:

1. Para p primo, $Z_p^* = Z_p - \{0\} = \{1, 2, \dots, p-1\}$

2. $Z_{12}^* = \{1, 5, 7, 11\}$

■ Para x em Z_N^* , podemos encontrar x^{-1} usando o algoritmo estendido de Euclides.

Resolvendo equações lineares

■ Resolva: $a \cdot x + b = 0$ em Z_N

■ Solução: $x = -b \cdot a^{-1}$ em Z_N

■ Encontre a^{-1} em Z_N usando o algoritmo estendido de Euclides.

■ Tempo de execução: $O(\log^2 N)$

Teorema de Fermat (1640)

■ **Teorema:** Seja p um número primo

$\forall x \in (Z_p)^* : x^{p-1} = 1$ em Z_p

■ Exemplo: $p = 5, \quad 3^4 = 81 = 1$ em Z_5

■ Assim:

$x \in (Z_p)^* \Rightarrow x \cdot x^{p-2} = 1 \Rightarrow x^{-1} = x^{p-2}$ em Z_p

■ Outra forma de calcular inversos, mas menos eficiente que Euclides

Aplicação: gerar aleatoriamente primos

■ Suponha que queiramos gerar aleatoriamente um grande primo com 1024 bits (i.e. $p \approx 2^{1024}$)

– Passo 1: escolha um inteiro aleatório

$p \in [2^{1024}, 2^{1025}-1]$

– Passo 2: teste se $2^{p-1} = 1$ em Z_p

Se sim, imprima p e pare.

Senão, vá para o Passo 1.

■ Algoritmo simples (não o melhor).

■ Probabilidade[p não primo] $< 2^{-60}$

A estrutura de $(Z_p)^*$

■ **Teorema** (Euler):

$(Z_p)^*$ é um grupo cíclico, ou seja

$\exists g \in (Z_p)^*$ tal que $\{1, g, g^2, g^3, \dots, g^{p-2}\} = (Z_p)^*$

■ g é chamado um **gerador** de $(Z_p)^*$

■ Exemplo:

– $p=7$.

– $\{1, 3, 3^2, 3^3, 3^4, 3^5\} = \{1, 3, 2, 6, 4, 5\} = (Z_7)^*$

■ Nem todo elemento é um gerador:

– $\{1, 2, 2^2, 2^3, 2^4, 2^5\} = \{1, 2, 4\}$

Ordem

■ Para $g \in (Z_p)^*$ o conjunto $\{1, g, g^2, g^3, \dots\}$ é chamado de **grupo gerado por g**, ou $\langle g \rangle$

■ **Def:** a ordem de $g \in (Z_p)^*$ é o tamanho de $\langle g \rangle$

– $\text{ord}_p(g) = |\langle g \rangle| = (\text{menor } a > 0 \text{ t.q. } g^a = 1 \text{ em } Z_p)$

■ Exemplos:

– $\text{ord}_7(3) = 6$; $\text{ord}_7(2) = 3$; $\text{ord}_7(1) = 1$

■ **Thm** (Lagrange): $\forall g \in (Z_p)^* : \text{ord}_p(g) \text{ divide } p-1$

Euler: generalização de Fermat

■ **Def:** Para um inteiro N defina $\phi(N) = |(Z_N)^*|$ (Função ϕ de Euler)

■ Exemplos:

– $\phi(12) = |\{1, 5, 7, 11\}| = 4$; $\phi(p) = p-1$

– Para $N = p \cdot q$: $\phi(N) = N - p - q + 1 = (p-1)(q-1)$

■ **Thm** (Euler): $\forall x \in (Z_N)^* : x^{\phi(N)} = 1 \text{ em } Z_N$

– Exemplo: $5^{\phi(12)} = 5^4 = 625 = 1 \text{ em } Z_{12}$

■ Generalização de Fermat. Base do RSA.

MDC

```
mdc(a,b) {
  if (b == 0) return a
  else
    return gcd(b, a mod b);
}
```

```
mdc(a,b) {
  while (a != b)
    if (a > b)
      a = a - b
    else b = b - a;
  return a;
}
```

15

Algoritmo estendido de Euclides

```
/* retorna (d,a,b) onde:
   d = mdc(x,y) e d == x*a + y*b */

ExtendedEuclid(x,y) {
  if (y == 0) return (x,1,0);
  (d1,a1,b1) = ExtendedEuclid(y, x mod y);
  d = d1;
  a = b1;
  b = a1 - (x div y) * b1;
  return (d,a,b);
}
```

16