

# 基础数论 Day2

## 2023 SDUTACM 寒假集训

凌乱之风

山东理工大学

2023 年 2 月 3 日



# 目录

## ① 快速幂

## ② 同余

## ③ 欧拉定理与费马小定理

- 欧拉定理
- 费马小定理

## ④ 乘法逆元

## ⑤ 扩展欧几里得

## ⑥ 习题

## ① 快速幂

## ② 同余

## ③ 欧拉定理与费马小定理

## ④ 乘法逆元

## ⑤ 扩展欧几里得

## ⑥ 习题

# 快速幂

## 定义

快速幂可以  $O(\log n)$  计算  $a^n \bmod p$

## 算法

考虑将指数用二进制来表示。最多有  $\lfloor \log n \rfloor + 1$  个二进制位。所以只需要用  $O(\log n)$  次乘法就可以算出答案。

参考代码 (时间复杂度  $O(\log n)$ ):

```
int power(int a, int n, int p) {  
    int res = 1;  
    while (n) {  
        if (n & 1) {  
            res = 1LL * res * a % p;  
        }  
        a = 1LL * a * a % p;  
        n >>= 1;  
    }  
    return res;  
}
```

- ## ② 同余

# 同余

## 定义

若整数  $a, b$  除以正整数  $m$  所得的余数相等, 则称  $a, b$  模  $m$  同余。记作  $a \equiv b \pmod{m}$

## 例

$$26 \equiv 14 \pmod{12}$$

## 性质

- 整除性:  $m \mid (a - b)$ , 即  $a - b = k \times m, k \in \mathbb{Z}$
- 传递性:  $a \equiv b \pmod{m}, b \equiv c \pmod{m} \Rightarrow a \equiv c \pmod{m}$
- 基本运算:
  - $a \equiv b \pmod{m}, c \equiv d \pmod{m} \Rightarrow a \pm c \equiv b \pm d \pmod{m}$
  - $a \equiv b \pmod{m}, c \equiv d \pmod{m} \Rightarrow a \times c \equiv b \times d \pmod{m}$
  - $a \equiv b \pmod{m} \Rightarrow a \times n \equiv b \times n \pmod{m}, n \in \mathbb{Z}$
- 除法原理: 若  $k \times a \equiv k \times b \pmod{m}$ , 且  $k, m$  互质, 则  $a \equiv b \pmod{m}$

## ① 快速幂

## ② 同余

## ③ 欧拉定理与费马小定理

欧拉定理

费马小定理

## ④ 乘法逆元

## ⑤ 扩展欧几里得

## ⑥ 习题



## ① 快速幂

## ② 同余

## ③ 欧拉定理与费马小定理

欧拉定理

费马小定理

## ④ 乘法逆元

## ⑤ 扩展欧几里得

## ⑥ 习题

# 欧拉定理

## 定义

若正整数  $a, m$  满足  $\gcd(a, m) = 1$ , 则  $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$

## 证明

设  $1 \sim m$  中与  $m$  互质的数的序列为  $x_1, x_2, \dots, x_{\varphi(m)}$   
再设另一个序列  $ax_1, ax_2, \dots, ax_{\varphi(m)}$ , 其中  $\gcd(a, m) = 1$

引理 1:  $ax_1, ax_2, \dots, ax_{\varphi(m)}$  模  $m$  后两两互不相同

反证: 假设  $\exists i, j \in [1, \varphi(m)]$  满足  $ax_i \equiv ax_j \pmod{m}$ , 那么  $m \mid a(x_j - x_i)$ , 由于  $\gcd(a, m) = 1$ , 所以  $m \mid (x_j - x_i)$ , 与  $0 < x_j - x_i < m$  矛盾。

引理 2:  $ax_1, ax_2, \dots, ax_{\varphi(m)}$  模  $m$  后与  $m$  互质

反证: 假设  $\exists i \in [1, \varphi(m)]$  满足  $ax_i \equiv t \pmod{m}$  且  $\gcd(t, m) \neq 1$ , 那么设  $d = \gcd(t, m)$ , 所以  $d \mid t, d \mid m$ , 根据  $ax_i = k \times m + t$  得出  $d \mid ax_i$ , 与  $\gcd(ax_i, m) = 1$  矛盾。

# 欧拉定理

## 证明 (续)

由引理 1 和引理 2 可知,  $ax_1, ax_2, \dots, ax_{\varphi(m)}$  是  $x_1, x_2, \dots, x_{\varphi(m)}$  的一个排列, 所以有

$$ax_1 ax_2 \cdots ax_{\varphi(m)} \equiv x_1 x_2 \cdots x_{\varphi(m)} \pmod{m}$$

即

$$a^{\varphi(m)} x_1 x_2 \cdots x_{\varphi(m)} \equiv x_1 x_2 \cdots x_{\varphi(m)} \pmod{m}$$

根据除法原理得

$$a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$$

## ① 快速幂

## ② 同余

## ③ 欧拉定理与费马小定理

欧拉定理

费马小定理

## ④ 乘法逆元

## ⑤ 扩展欧几里得

## ⑥ 习题

# 费马小定理

## 定义

若质数  $p$  和正整数  $a$  满足  $\gcd(a, p) = 1$ , 则  $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$

## 证明

由于  $\varphi(p) = p - 1$  其中  $p$  为质数, 所以根据欧拉定理得  $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$



## 乘法逆元

### 定义

若  $ax \equiv 1 \pmod{p}$ , 则称  $x$  是  $a$  模  $p$  意义下的乘法逆元。记作  $a^{-1}$

### 费马小定理求逆元

设质数  $p$ , 那么正整数  $a$  满足

$$a \times a^{-1} \equiv 1 \pmod{p}$$

根据费马小定理  $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$

$$a \times a^{-1} \equiv a^{p-1} \pmod{p}$$

得出逆元

$$a^{-1} \equiv a^{p-2} \pmod{p}$$

可以使用快速幂求解。

参考代码 (时间复杂度  $O(\log n)$ ):

```
int inv(int a, int p) {  
    return power(a, p - 2, p);  
}
```





# 扩展欧几里得

## 引理 1: 裴蜀定理

设  $a, b$  是不全为 0 的整数, 则  $\exists x, y$  满足  $ax + by = \gcd(a, b)$

## 算法

由裴蜀定理得

$$ax + by = \gcd(a, b) = \gcd(b, a \bmod b) \quad (1)$$

$$= bx' + (a \bmod b)y' \quad (2)$$

$$= bx' + (a - \lfloor \frac{a}{b} \rfloor \times b)y' \quad (3)$$

$$= ay' + b(x' - \lfloor \frac{a}{b} \rfloor \times y') \quad (4)$$

所以  $x = y', y = x' - \lfloor \frac{a}{b} \rfloor \times y'$ , 递归边界当  $b = 0$  时,  $x = 1, y = 0$

参考代码 (时间复杂度  $O(\log n)$ ):

```
int exgcd(int a, int b, int &x, int &y) {  
    if (!b) {  
        x = 1, y = 0;  
        return a;  
    }  
    int X, Y;  
    int d = exgcd(b, a % b, X, Y);  
    x = Y, y = X - a / b * Y;  
    return d;  
}
```

# 扩展欧几里得求线性同余方程

## 线性同余方程定义

形如  $ax \equiv t \pmod{b}$  的方程称为线性同余方程，其中  $a, b, t$  为给定整数， $x$  为未知数。

## 求解

即求解  $ax + by \equiv t$

根据裴蜀定理，有解的条件为  $\gcd(a, b) \mid t$

首先求解  $ax + by \equiv \gcd(a, b)$ ，得到一组解  $x_0, y_0$  满足  $ax_0 + by_0 \equiv \gcd(a, b)$

两边除以  $\gcd(a, b)$  再乘  $t$

$$a \frac{t}{\gcd(a, b)} x_0 + b \frac{t}{\gcd(a, b)} y_0 = t$$

所以解为  $x = \frac{t}{\gcd(a, b)} x_0, y = \frac{t}{\gcd(a, b)} y_0$

- ◀ ◻ ▶ ◀ ◻ ▶ ◀ ≡ ▶ ◀ ≡ ▶ ≡ ↺ 🔍 ↻

## 习题 1.【模板】快速幂 || 取余运算

题目链接: <https://www.luogu.com.cn/problem/P1226>

## 习题 2.【模板】乘法逆元

题目链接: <https://www.luogu.com.cn/problem/P3811>

## 习题 3.[NOIP2012 提高组] 同余方程

题目链接: <https://www.luogu.com.cn/problem/P1082>

## 习题 4. 青蛙的约会

题目链接: <https://www.luogu.com.cn/problem/P1516>

### 习题 5.[2022ICPC 杭州 A] Modulo Ruins the Legend

题目链接: <https://codeforces.com/gym/104090/problem/A>

### 习题 6.[2022CCPC 桂林 E] Draw a triangle

题目链接: <https://codeforces.com/gym/104008/problem/E>

### 习题 7.Ginger 的数

题目链接: <https://ac.nowcoder.com/acm/contest/49030/F>

◀ ◻ ▶ ◀ ◻ ▶ ◀ ≡ ▶ ◀ ≡ ▶ ≡ ↺ 🔍 ↻