### 数学模板使用建议

杨思逸

May 6, 2015

```
for (int i = 2; i < MAXN; ++i) {</pre>
  if (is prime[i]) {
    prime.push back(i);
  for (int j = 0; j < (int)prime.size(); ++j) {</pre>
    int p = prime[j];
    if (p * i >= MAXN) {
      break:
    is_prime[p * i] = false;
    if (i % p == 0) {
      break;
```

### 杂学 <sup>多项式插值</sup>

对于给定的  $n(n \le 2 \times 10^9)$ , 计算如下表达式对 10007 取模:

$$T = \sum_{i=1}^{n} \sum_{i=1}^{n} \sum_{k=1}^{n} \sum_{l=1}^{n} \sum_{m=1}^{n} |i - j| \times |j - k| \times |k - l| \times |l - m| \times |m - i|$$

来源: 2008 年 Dhaka 赛区 J 题

### 杂学 <sup>多项式插值</sup>

给定函数 f(x) 在  $\{x_0, x_1, \dots, x_n\}$  上的取值  $\{y_0, y_1, \dots, y_n\}$ ,构造辅助函数

$$\eta_i = \frac{(x - x_0) \cdots (x - x_{i-1})(x - x_{i+1}) \cdots (x - x_n)}{(x_i - x_0) \cdots (x_i - x_{i-1})(x_i - x_{i+1}) \cdots (x_i - x_n)}$$

则多项式插值函数  $f^*(x) = \sum_{i=0}^n y_i \eta_i$  是 f(x) 在这 n+1 个点上的 拟合。

```
求函数 f(x) 的根,对于初始解 x_0 不断进行 x_{i+1} = x_i - \frac{f(x_i)}{f'(x_i)} 的 迭代。
```

```
int square root(int x) {
  if (x == 0) {
    return 0;
  int root = 1, last = -1;
  while (true) {
    int next = (root + x / root) / 2;
    if (next == last) {
      return min(last, root);
    last = root; root = next;
```

```
求 an + bm = \gcd(n, m) 的所有整数解
int ex_gcd(int &a, int n, int &b, int m) {
  if (m == 0) {
    a = 1; b = 0;
    return n;
  int d = ex_gcd(b, m, a, n % m);
  b = n / m * a;
  return d;
}
```

```
求有限域 \mathbb{F}_p 上 x 的逆元(复杂度不清楚!!!)
int mul_mod(int a, int b, int m) {
  return (long long) a * b % m;
}
int inverse(int x, int m) {
  assert(0 < x && x < m);
  if (x == 1) {
    return 1:
  return mul mod(m - m / x, inverse(m % x, m), m);
```

### Theorem (Wilson)

$$\prod_{i=1}^{p-1} i = -1 \pmod{p}$$

#### Theorem (Lucas)

$$\binom{n}{m} = \binom{n_0}{m_0} \binom{n_1}{m_1} \cdots \binom{n_k}{m_k} \pmod{p}$$

其中  $\overline{n_0n_1\cdots n_k}$ ,  $\overline{m_0m_1\cdots m_k}$  分别为 n,m 的 p 进制表示。

## 有限域 离散对数及开根

对于方程  $a^x = b \pmod{p}$ 

- 1. 给定 a, b, p 求 x
- 2. 给定 x, b, p 求 a

### **有限域** 离散对数及开根

对于方程  $a^x = b \pmod{p}$ 

- 1. 给定 a, b, p 求 x
- 2. 给定 x, b, p 求 a

#### 折半搜索

# 有限域

在有限域  $\mathbb{F}_p$  上求  $\sqrt{x}$ 

### 矩阵 <sup>高斯消元</sup>

给一个整数集合  $\{a_0, a_1, \cdots, a_n\}$ , 求其中异或和小于 m 的子集 个数

来源: 2014 年校选某题

### 矩阵

高斯消元改

给一个无向图,求生成树个数对 m 取模

## **矩阵** 高斯消元改

给一个无向图,求生成树个数对 m 取模 辗转相除

## **矩阵** 最小二乘法

求方程组 Ax = b 在 2 范数下的最优近似解

### 求方程组 Ax = b 在 2 范数下的最优近似解

$$A^t A x = A^t b$$

## **矩阵** 最小二乘法

求  $\arg \min ||Ax - b||_2$ ,若有多组 x 满足,取其中  $||x||_2$  最小的来源: Ural 1668

### FFT 基本原理

#### 多项式 f(x), g(x) 相乘

- 1. 基底变换
- 2. 复数域上的原根
- 3. 变换矩阵求逆
- 4. 精度问题

#### FFT 离散版本

- 1. 原根 g 的次幂互不相同
- 2. 原根 g 的 n 次幂为单位元
- 3. 精度问题
- 4. 原根参考  $(31,15 \times 2^{27}+1),(10,3 \times 2^{18}+1)$

### FFT 花式应用

给定母串 S 和模式串 T,只包含 0,1 和通配符 ?,求所有匹配位 置

来源:某老毛子题

#### FFT 花式应用

给  $2^n$  个变量  $x_i$ ,求问自运算一次以后的结果,运算定义为

$$x_i * x_j \rightarrow_+ x_{i|j}$$

来源:某新毛子题

### 作业

- 1. degree of an algebraic number
- 2. fibonacci gcd again