

数学：数论、排列组合

by zj@webturing.com

数学知识

- 进制和多项式
- 整除和因子/最大公约数和最小公倍数
- 素数和筛法
- 同余和模算术
- 全排列和组合数（模）

数论基础

- 数和进制
 - Definition k 进制 ($k \geq 2$) 数: $b_n, b_{n-1}, \dots, b_2, b_1, b_0$ ($b_n \neq 0$) 每一位满足 $0 \leq b_i \leq k-1$
是 k 的 n 次多项式 $b_n k^n + b_{n-1} k^{n-1} + \dots + b_1 k + b_0$
 - Algorithm 计算 n 长度 $\lceil \log_k n \rceil$
 - Algorithm 计算最后一位 $n \% k$ / 奇偶性 $n \% 2$
 - Algorithm 计算第一位 (方法 字符串/循环/数学方法) ?
 - Algorithm 计算各位数之和 (逆转)
- 整除：合数和素数
 - Definition 整除 如果整数 c, d, k 满足 $d = ck$ 称 c 是 d 的因子，称 c 可以整除 d 记: $c \mid d$ 否则记做 $c \nmid d$
 - Lemma : 如果 $c \mid a, c \mid b$ 则有 $c \mid a \pm b, c \mid (a \bmod b), c \mid ab$, 特别的 $c^2 \mid ab$
 - Lemma2: 如果 $c \mid d$ 则有 $\frac{d}{c} \mid d$
 - Lemma3: 自然数 n 的所有正因子数不超过 \sqrt{n} 对
 - Lemma4: 平方数有奇数个因子 (反之亦然)
 - Definition 素数: 整数 n 只有平凡因子 $1, n$ 则称 n 为素数 primer (质数) 通常记 p
 - Definition 合数: 整数 n 至少还有一个非平凡因子则称 n 是合数
- 整数唯一分解定理
 - Definition 质数无限序列 $p_1=2, p_2=3, p_3=5, 7, 11, 13, 17, 19, \dots, 61, 67, 71, 73, 79, 83, 89, 97, \dots$
 - Theorem 唯一分解定理: 任何自然数 n 都可以对应唯一的非负序列 k_1, k_2, \dots, k_m 满足 $n = p_1^{k_1} p_2^{k_2} \dots p_m^{k_m}$
- 所有因子计算:
 - Algorithm 暴力枚举1 $O(n)$
 - Algorithm 优化枚举2 $O(\sqrt{n})$
 - Algorithm 利用整数的分解定理 $d(n) = (k_1+1)(k_2+1)\dots(k_m+1)$

公约数和公倍数

- Definition 最大公约数
 - 如果 $c \mid a, c \mid b$ 称 c 是 a, b 的公因子 (约数) (Common Divisor)
 - a, b 最大的公因子 (约数) (Greatest Common Divisor) 记做 $\gcd(a, b)$
 - Algorithm 欧几里得算法: $\gcd(a, b)$

```

T gcd(T a, T b){
    if(b==0) return a;
    return gcd(b, a%b);
}

```

- Algorithm ?? 计算N个数的最大公约数
- Definition 最小公倍数
 - 如果 $a \mid d, d \mid a$ 称 a 是 d 的公倍数 (Common Multiplier)
 - a, b 所有公约数中最小的称为最小公倍数 (Least Common Multiplier) 记做 $\text{lcm}(a, b)$
 - Algorithm 计算两个数的最小公倍数
 - Algorithm 计算多个数的最小公倍数?
- Lemma: $\text{gcd}(a, b) * \text{lcm}(a, b) = a * b$

模算术 (快速幂)

- Definition 模运算 (同余)
 - $(a \pm b) \% M = (a \% M \pm b \% M) \% M$
 - $(ab) \% M = (a \% M)(b \% M) \% M$
- Definition 幂 $a^n = a^{n-1} * a$
- Algorithm 快速幂 (二分算法) $O(\log_2 n)$

```

const int M=1e9+7;
int mpower(int a, int b){
    a%=M;
    if(b==0 || a==1) return 1;
    if(a==0 || b==1) return a;
    if(b%2==0) return mpower(a*a%M, b/2);
    return (mpower(a*a%M, b/2) * a) % M;
}

```

Lemma 素数性质

- 素数只有两个平凡因子 1, n, 不含任何非平凡因子
- Lemma 有无限多个素数
- Lemma 不考虑顺序, 任何整数都可以唯一分解为质数的乘积 (唯一分解定理)

素数判定

Algorithm 判定

判断 n 是否是质数

- $O(n)$: 枚举 $2, 3, \dots, n-1$
- $O(\sqrt{n})$: 枚举 $2, 3, \dots, \sqrt{n}$
- $O(\frac{\sqrt{n}}{2}) = O(\sqrt{n})$ 偶数特判, 只枚举 $3, 5, 7, \dots, \sqrt{n}$

Algorithm 埃拉托斯筛法 (sieve of Eratosthenes)

- 基本思想
 - 空间换时间
 - 预处理 $O(n \log \log n)$
 - 判定 $O(1)$

- 所需要的空间往往比较大(1e6左右, 空间压缩)
- 基本筛法

```
int maxn=100000;
int vis[maxn];
ll init_prim(ll n){
    ll num=0;
    memset(vis,0,sizeof(vis));
    for(ll i=2; i<=n; i++) {
        if(!vis[i]) {
            num++;
            for(ll j=i*i; j<=n; j+=i) {
                vis[j]=1;
            }
        }
    }
}
```

- 筛法应用和优化变形
 - 压缩空间
 - 存储所有素数
 - 区间筛法

Definition排列:

- 部分排列:从n个不同的元素中选择m个元素的排列方案数为 $P(m,n)=n(n-1)(n-2)\dots(n-m+1)$
- 全排列 $P(n,n)=n(n-1)(n-2)\dots 2*1$ 记做 $n!$

Definition组合

- 从n个不同的元素中选择r个元素的方案: $\binom{n}{r}$ 也记做 C_n^r

$$C_n^r = \binom{n}{r} = \frac{n(n-1)(n-2)\dots(n-r+1)}{r(r-1)\dots 1} = \frac{n!}{r!(n-r)!}$$
- 组合公式:
 - $C_n^r = C_n^{n-r}$
 - $C_n^r = C_{n-1}^{r-1} + C_{n-1}^r$

Definition二项展开式 (杨辉三角)

- $(a+b)^n = \sum_{i=0}^n C_n^i a^i b^{n-i}$
- 令 $a=1, b=1$ 可得 $2^n = \sum_{i=0}^n C_n^i$

计数方法

- 加法公式/乘法公式:
- 容斥原理:
 - $|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B|$
 - $|A \cup B \cup C| = |A| + |B| + |C| - |A \cap B| - |A \cap C| - |B \cap C| + |A \cap B \cap C|$
 - $|\cap_{i=1}^n A_i| = \dots$
- 递推:
 - 计算 F_n 和 F_{n-1} 的关系

常用组合计算

Algorithm阶乘 $n!$

- 计算 $n!$ 精确值
 - $n \leq 12$ int/unsigned int
 - $n \leq 20$ long long/unsigned long long
 - else 模拟高精度计算
- 计算 $n!$ 的长度 :对数/斯特林公式 $n! \approx \sqrt{2 \pi n} (\frac{n}{e})^n$
- 计算 $n!$ 的后k位 :模算术
- 计算 $n!$ 的前k位 :字符串/近似计算
- 计算 $n!$ 的最后一位 (非零数)

组合数

- 计算 C_n^r 精确 $r = \{\lceil \frac{n}{2} \rceil\}$ 时 C_n^r 最大 (一般用unsigned long long 存储)或者高精度计算
- 计算 C_n^r 的长度
- 计算 C_n^r 的后k位 :模算术 逆元
- 利用记忆化数组

斐波那契 (Fibonacci) $F_n = F_{n-1} + F_{n-2}$

- 计算 F_n 精确值
- 计算 F_n 的长度
- 计算 F_n 模 K, K较小 可以打表求周期
- 利用记忆化数组
- 矩阵快速幂

卡特兰数

- 括号方案
- 出栈种类

问题

连续和

- 难度 3
- 题目分析
- 算法复杂度:
- 知识点:

孪生素数

- 难度 2
- 题目分析
- 算法复杂度:
- 知识点:

gcd

- 难度 3

- 题目分析
- 算法复杂度:
- 知识点:

区间质数统计(加强版)

- 难度 4
- 题目分析
- 算法复杂度:
- 知识点:

n!长度

- 难度 2
- 题目分析
- 算法复杂度:
- 知识点:

n!因子、最后一个非0数

- 难度 4
- 题目分析
- 算法复杂度:
- 知识点:

•

练习

1311,1833,1184,2852,2517