

# 数学技巧

由于鱼竿数学底子太弱，所以写了这些东西来记录一些数学技巧

## 数的表示方法

1. 利用质因数分解把一个数转为质数乘积

$$N = p_1^{c_1} p_2^{c_2} p_3^{c_3} p_4^{c_4} p_5^{c_5} \dots$$

2. 二进制表示（涉及位运算）每个正整数可以唯一表示为若干指数不重复的2的次幂的和

$$b = c_{k-1}2^{k-1} + c_{k-2}2^{k-2} + c_{k-3}2^{k-3} + \dots + c_02^0$$

应用：

1. 快速幂
2. 位运算
3. 求方案数，每一位二进制位的选取

## 数学式子的思考

1. 式子的转化

1. 指数对数
2. 加减乘除
3. 左右移动变换

2. 等号的意义

1. 值的相等
2. 效果相等

1. 把同类的运算放到一边

3. 解

1. 有没有解

1. 能否被整除

2. 有多少解

1. 二进制每位，在什么限制条件下，怎么选每位
2. 质因数分解，在什么限制条件下，选哪些质因子，选多少

3. 有没有重复解

1.  $k*k$ : 完全平方数

- 2.

4. 限制条件

1. 题目条件
2. 数学运算中的式子

5. 式子解决不了的问题，那就暴力枚举啊！想办法缩小枚举范围

# 位数

求x位数

```
1 double s=log10(x)
2 int len=s+1
```

求x最左边一位  $ans = x/10^{len-1}$

# 对数

指数转化

$$lg(x^x) = xlg(x), x = 10^{xlg(x)}$$

$$lg(x^n) = nlg(x), x = 10^{nlg(x)}$$

乘机转加法防溢出

$$ans = lg(x_1 * x_2 * x_3 \dots x_n) = lg(x_1) + lg(x_2) + lg(x_3) + \dots lg(x_n)$$

# 质数

- 1到n中大约（可以用来估算时间复杂度和开空间）有  $\frac{n}{\ln(n)}$  个质数
- 质数的倍数一定是合数
- 若一个正整数N为合数，则存在一个能整除N的数T，其中  $2 \leq T \leq \sqrt{N}$
- 唯一分解定理：  $N = p_1^{c_1} p_2^{c_2} p_3^{c_3} p_4^{c_4} p_5^{c_5} \dots$
- 约数个数  $(c_1 + 1)(c_2 + 1)(c_3 + 1)(c_4 + 1) \dots$
- 约数之和  $(p_1^0 + p_1^1 + \dots + p_1^{c_1}) * \dots * (p_k^0 + p_k^1 + p_k^2 + \dots + p_k^{c_k})$
- 若p为质数：  $p=1*p$ 唯一表示，可以把1和p对应p相关的式子

# 递推式子

## 打表技巧

### 强行凑数逆推

常见递推式子有,打表找规律把系数逆推出来

$$f[n] = af[n-1] + bf[n-2] + cf[n-3] \dots$$

$$f[n] = a + bn + cn^2 + dn^3 \dots$$

## 分类讨论

- 分奇数偶数讨论
- 把比较前面的情况特殊化（所以逆推凑数的时候n选稍微大一些）

# GCD/LCM

- $gcd(a, b)lcm(a, b) = ab$   
lcm问题可以转化为gcd问题  
若a,b互质  $gcd(a, b) = 1$ , 则  $lcm(a, b) = ab$

2. gcd是“最大”“公约数”

最大：包含了所有公约数，你可以从gcd中提取出所有公约数（通过质因数分解选数）

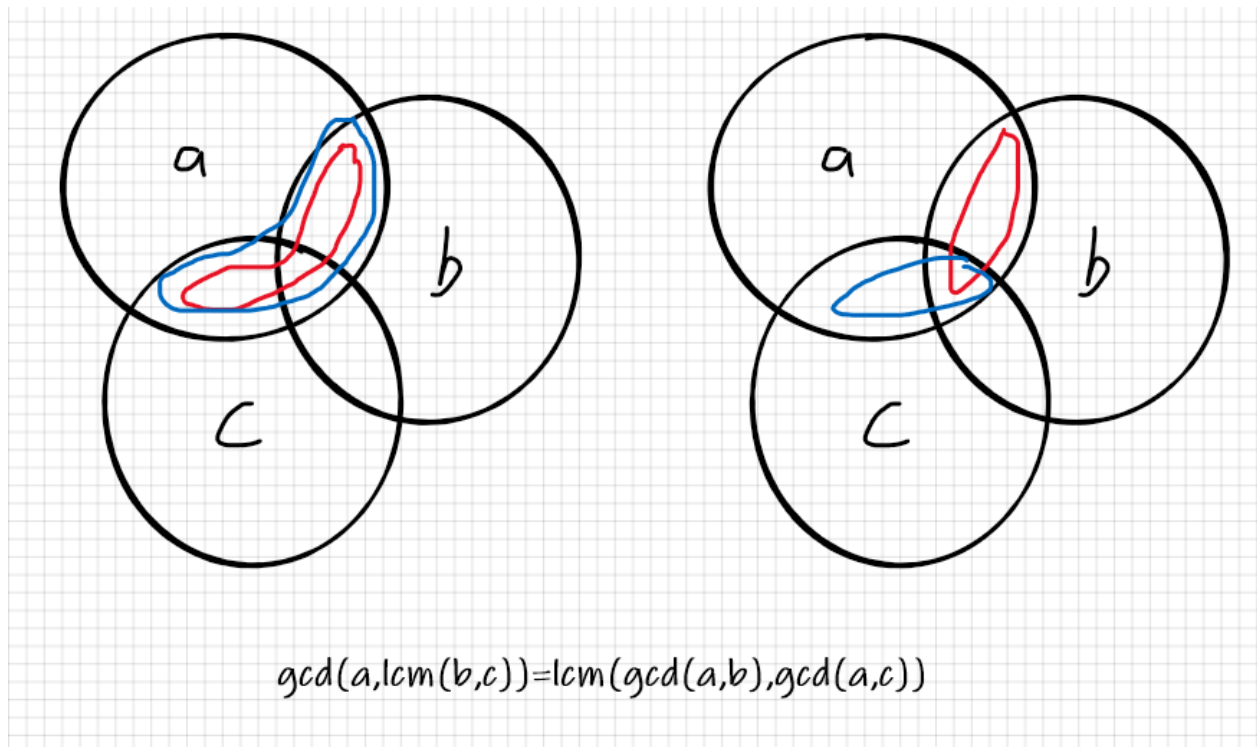
公约数：gcd是a, b, lcm(a,b)约数

3.  $\gcd(ma, mb) = m\gcd(a, b)$

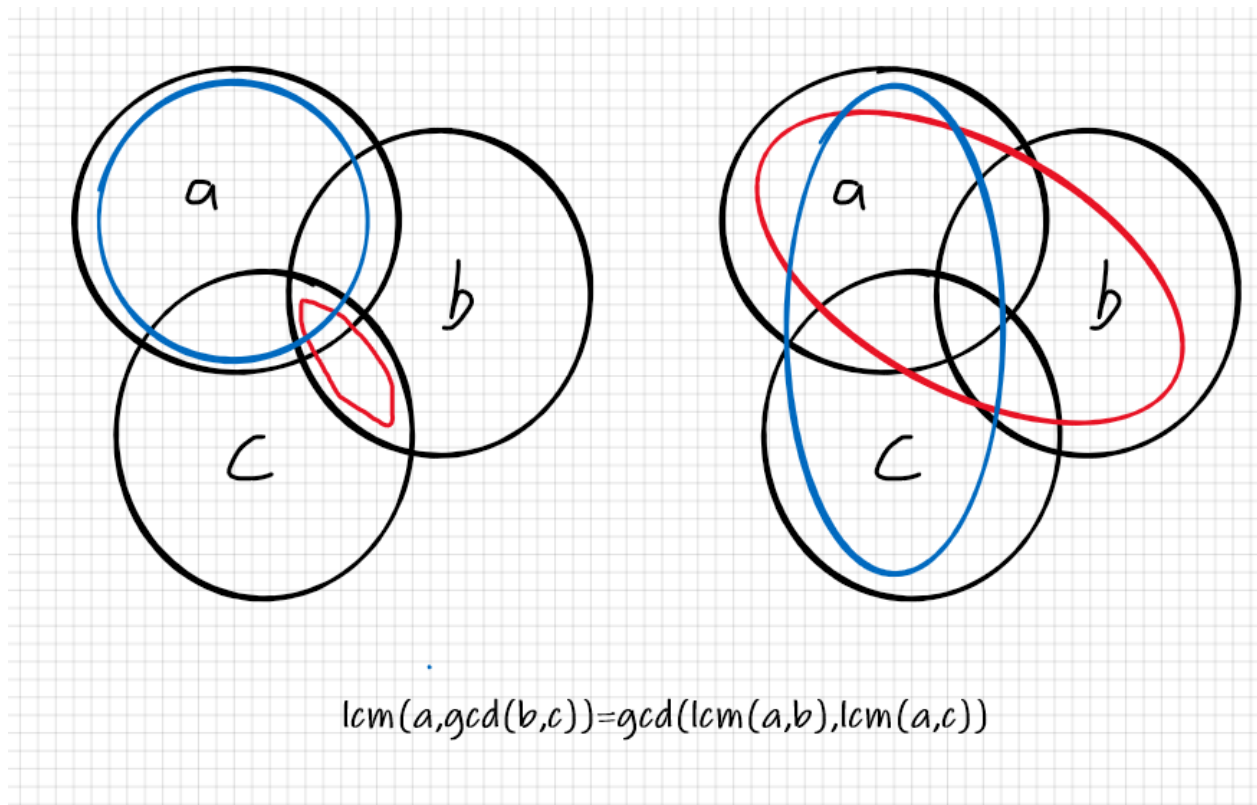
4.  $m = \gcd(a, b)$  则  $\gcd(a/m, b/m) = \gcd(a, b)/m = 1$

可以顺便知道a/m和b/m互质即,  $\gcd(a, b) = k_1a = k_2b$ ,  $k_1, k_2$  互质, 这个经常用

5.  $\gcd(a, \text{lcm}(b, c)) = \text{lcm}(\gcd(a, b), \gcd(a, c))$



6.  $\text{lcm}(a, \gcd(b, c)) = \gcd(\text{lcm}(a, b), \text{lcm}(a, c))$



这里有个想法，对于5, 6这种只有lcm和gcd的等式是否可以用韦恩图来解释大部分等式，因为没有加减乘除来改变他们的集合

$$7. \gcd(a, b) = \gcd(b, a - b) = \gcd(a, a - b)$$

$$1. \text{推广①: } \gcd(a + mb, b) = \gcd(a, b)$$

**gcd**线性封闭

$$2. \text{推广②: } \gcd(x, y, z) = \gcd(x, y - x, z - y)$$

$$3. \text{推广③: } \gcd(a_1, a_2, a_3, \dots, a_n) = \gcd(a_1, \gcd(a_2, a_3, \dots, a_n))$$

4. 推广④:

$$\gcd(a_1 + t, a_2 + t, a_3 + t, \dots, a_n + t) = \gcd(a_1 + t, \gcd(a_2 - a_1, a_3 - a_2, \dots, a_n - a_{n-1}))$$

可以利用差分序列+线段树做gcd的区间修改和单点查询

**Tip:** 在使用这一性质的时候, 可能需要对**a**, **b**交换或者排序来保证**a-b**不出现负数的情况 (当然直接**abs**也ok)

$$8. \gcd(a, b) = \gcd(a, a \bmod b)$$

欧几里得辗转相除法原理

$$9. \gcd(x + y, \text{lcm}(x, y)) = \gcd(x, y)$$

10. 不等式(可以用来缩小枚举范围)

$$11. \text{lcm}(a, b) \geq \max(a, b)$$

$$12. \gcd(a, b) \leq \min(a, b)$$

13. 质因数分解

$$a = p_1^{c_1} p_2^{c_2} p_3^{c_3} \dots p_n^{c_n}$$

$$b = p_1^{r_1} p_2^{r_2} p_3^{r_3} \dots p_n^{r_n}$$

$$\text{lcm}(a, b) = p_1^{\max(c_1, r_1)} p_2^{\max(c_2, r_2)} \dots p_n^{\max(c_n, r_n)}$$

$$\gcd(a, b) = p_1^{\min(c_1, r_1)} p_2^{\min(c_2, r_2)} \dots p_n^{\min(c_n, r_n)}$$

综上所述我们可以得到一个等式链

$$\gcd(x, y) = \frac{\text{lcm}(x, y)}{xy} = \gcd(a + mb, b) = \gcd(a, b + ka) = \gcd(x + y, \text{lcm}(x, y)) = k_1 x = k_2 y (k_1, k_2 \text{互质})$$

## 互质

$$1. a, b \text{互质} \gcd(a, b) = 1$$

2. 1与任意非0互质

3. 2与任意奇数互质

4. 相邻的两个非0自然数互质

5. 相邻两个奇数互质

6. 任意两个质数是互质数

7. 一个质数一个合数, 合数不是质数的倍数, 一定互质

8. 构造两两不互质

$$1. 2 \times 1, 2 \times 2, 2 \times 3, 2 \times 4, \dots \text{增速慢}$$

$$2. 2 \times 3, 3 \times 5, 5 \times 7, 7 \times 9, \dots \text{增速快}$$

$$9. \text{欧拉函数: } \varphi(x) = N(1 - \frac{1}{p_1})(1 - \frac{1}{p_2})(1 - \frac{1}{p_3}) \dots (1 - \frac{1}{p_k})$$