最大公约数、同余原理

前置知识:无

gcd(a, b) { return $b == 0 ? a : gcd(b, a % b); }$

求最大公约数

- 1) 欧几里得算法的过程:辗转相除法
- 2) 正确性的证明过程见代码注释部分,我润色的证明过程非常好懂,不过直接记忆过程即可
- 3) 求gcd(a,b), 其中a>b, 时间复杂度为O((log a)的3次方), 时间复杂度证明略, 这个复杂度足够好了
- 4) 简单转化就可以求最小公倍数
- 5) 更高效求最大公约数的Stein算法、由最大公约数扩展出的"裴蜀定理",比赛同学有兴趣可以继续研究
- 6) 不比赛的同学,哪怕你的目标是最顶级的公司应聘、还是考研,掌握这个只有一行的函数已经足够!

同余原理

- 1) 介绍背景
- 2) 加法、乘法每一步计算完后直接取模,减法则为(a-b+m)%m
- 3)要确保过程中不溢出,所以往往乘法运算的用long类型做中间变量
- 4) 除法的同余需要求逆元,会在【必备】课程里讲述,较难的题目才会涉及

最大公约数、同余原理

求最大公约数相关的经典题目一个正整数如果能被 a 或 b 整除,那么它是神奇的。给定三个整数 n , a , b , 返回第 n 个神奇的数字。因为答案可能很大,所以返回答案 对 10^9 + 7 取模 后的值。注意:

本题用到"二分答案法"和"容斥原理"两个重要的算法,不过用的非常浅,之前没有接触过也能理解"二分答案法"非常巧妙可以解决很多问题,整套内容会在后续的【必备】课程里做成专题视频讲述"容斥原理"可以考的非常难,也会在后续的【扩展】课程里做成专题视频讲述

同余原理的测试 代码中用对数器进行了验证 你也可以设计实验用对数器随意验证