

线性筛 与 线性递推

I. 目录

- 一. 线性筛 - 素数
- 二. 线性筛 - 莫比乌斯函数
- 三. 线性递推 - 欧拉函数

II. 线性筛 - 素数

一. Eratosthenes 筛法:

最简单的筛法, 代码极度简洁, 时间复杂度: $O(n \cdot \log(\ln(n)))$

代码参考: <http://paste.ubuntu.com/20117186/>

二. Euler 筛法:

代码稍显复杂, 但时间复杂度为 $O(n)$ 。对于某些暴力数据, 只能使用该种筛法

时间复杂度证明: <http://paste.ubuntu.com/20117581/>¹

代码参考: <http://paste.ubuntu.com/20118999/>

III. 线性筛 - 莫比乌斯函数

一. 莫比乌斯函数的定义: <https://zh.wikipedia.org/wiki/>

二. 线性筛法:

如果我们使用“Euler 筛法”类似的筛法, 不难发现²:

1. 我们可以筛出每一个质数
2. 对每一个能被 p^2 整除的合数, 其进行唯一分解后, 可以被它最小的质因子筛去
3. 对于 $\mu(x) \neq 0$ 的合数, 其正负一定会被逐渐更新

时间复杂度证明: 同“Euler 筛法”

代码参考: <http://paste.ubuntu.com/20124475/>

IV. 线性递推 - 欧拉函数

一. 欧拉函数的定义³: <https://zh.wikipedia.org/wiki/>

二. 相关引理⁴:

$$1. \varphi(p^k) = p^k - p^{k-1}$$

证明: 在小于 p^k 的正整数中, p 的正整数倍有 p^{k-1} 个, 而只有这些数不与 p^k

互质, 得证。

2. 欧拉函数是积性函数

证明: 见《具体数学》第 111 页

三. 单个求解欧拉函数:

¹ 节选自何昊天的 blog

² 因为时间关系, 这里的证明从略

³ 不同的文献中对于其定义不尽相等, 这里取 wiki 的定义为准

⁴ 下文中的 p 在未说明的情况下均代表质数

1. 数学依据:

$$\varphi(m) = \prod_{p|m} \varphi(p^k) = \prod_{p|m} p^k \left(1 - \frac{1}{p}\right) = \left(\prod_{p|m} p^k\right) \cdot \left(\prod_{p|m} \left(1 - \frac{1}{p}\right)\right) = m \cdot \prod_{p|m} \left(1 - \frac{1}{p}\right)$$

2. 代码实现:

因为此方法需要预处理出素数表, 或者使用 `miller-rubin` 等素数判断方法, 所以无论是时间复杂度或是编程复杂度均不如线性递推欧拉函数, 故不提供此版本的程序

四. 线性递推欧拉函数:

仍然使用类似于“Euler 筛法”, 我们分两种情况讨论

1. 当前枚举的素数 `pri` 与当前处理的数 `i` 互质

根据引理二得: $\varphi(i \cdot pri) = \varphi(i) \cdot \varphi(pri)$

2. 当前枚举的素数 `pri` 与当前处理的数 `i` 不互质

由枚举顺序得, $i = pri \cdot k$, 则有: $\varphi(i \cdot pri) = \varphi(k \cdot pri^2) = \varphi(k) \cdot \varphi(pri^2)$

由引理一得: $\varphi(k) \cdot \varphi(pri^2) = \varphi(k) \cdot (pri^2 - pri)$

化简得: $\varphi(k) \cdot (pri^2 - pri) = \varphi(k) \cdot \varphi(pri) \cdot pri = \varphi(i) \cdot pri$

综上, $\varphi(i \cdot pri) = \varphi(i) \cdot pri$

于是, 我们便可以使用类似于“Euler 筛法”的算法, 线性递推欧拉函数了
时间复杂度证明: 同“Euler 筛法”

代码参考: <http://paste.ubuntu.com/20135730/>

V. Reference

一. 《具体数学》· 第四章

二. 何昊天的博客: http://techotaku.lofter.com/post/4856f0_634219b