

SieveMain.java的说明

筛法是研究素数分布的常用工具。

SieveMain.java这个程序，把 $[2, N]$ 的整数用各个素数都筛一遍，从而得到“满足条件”的解。

目前，程序设置了一个开关变量 `flag`，当 `flag` 是1时，计算的是素数的分布，当 `flag` 是2时，计算的是哥德巴赫猜想的解的分布（即，给定 N ，求 x ，使得“ x ”和“ $N - x$ ”都是素数）。

算法说明

以 `flag` 等于1时为例，说明算法。

`list` 中最开始是 $[2, N]$ 的整数，在循环中，用不同的素数 p 去筛选它们（去掉所有的 p 的倍数）。根据筛法原理，只要把 $[2, \sqrt{N}]$ 的素数都筛过，剩下的就只可能是素数（注意 $[2, \sqrt{N}]$ 之间的素数被筛掉了）。

在循环的过程中，除了用素数 p 来筛这些数，也会计算一个 `estimation`，来估计筛选的结果的数量。在这个过程中，可以对比实际结果和 `estimation` 之间的相对误差。

如何估算

`list` 的当前大小是 $size_n$ ，经过素数 p 筛过之后的大小是 $size_{n+1}$ ，那么 $size_n$ 和 $size_{n+1}$ 的关系是怎样？

一个简单粗暴的回答是， $size_{n+1} \approx \left(1 - \frac{1}{p}\right) size_n$ 。这里的“依据”是，一个“随机数”是 p 的倍数的概率应该是 $\frac{1}{p}$ 。

据此，可以用以下公式来估算筛选后结果的数量

$$(N - 1) \prod_{p=2}^{\sqrt{N}} \left(1 - \frac{1}{p}\right)$$

误差分析

根据素数定理， $[2, N]$ 之间的素数数量约为 $\int_0^N \frac{dx}{\log x}$ ，或近似表示为 $\frac{N}{\log N}$

根据梅滕斯第三定理，

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \log n \prod_{p \leq n} \left(1 - \frac{1}{p}\right) = e^{-\gamma} \approx 0.56145948$$

其中 λ 是欧拉-马斯克若尼常数， $\lambda \approx 0.57721566$ 。
因此，

$$(N-1) \prod_{p=2}^{\sqrt{N}} \left(1 - \frac{1}{p}\right) \sim \frac{2e^{\lambda}N}{\log N}$$

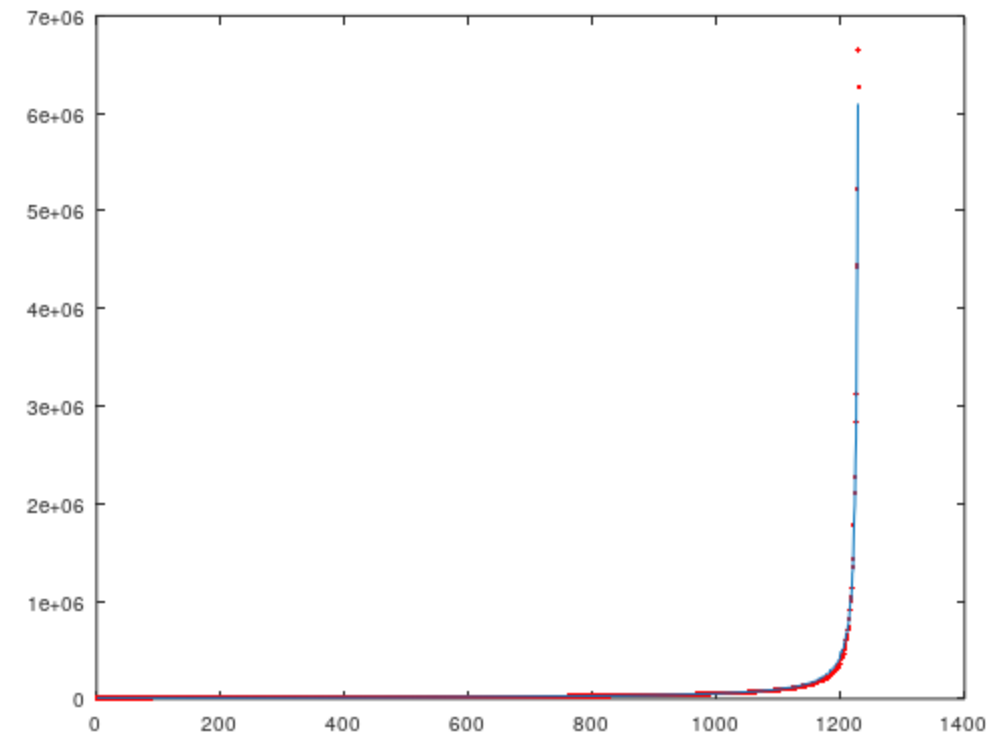
如果我们忽略 $[2, \sqrt{N}]$ 之间的素数对结果数量的影响（当 N 很大时，它们可以忽略不记），则可以预计，当 $N \rightarrow \infty$ 时，相对误差应该是 $2e^{-\lambda} - 1 \approx 12.29\%$ 。

图形对比

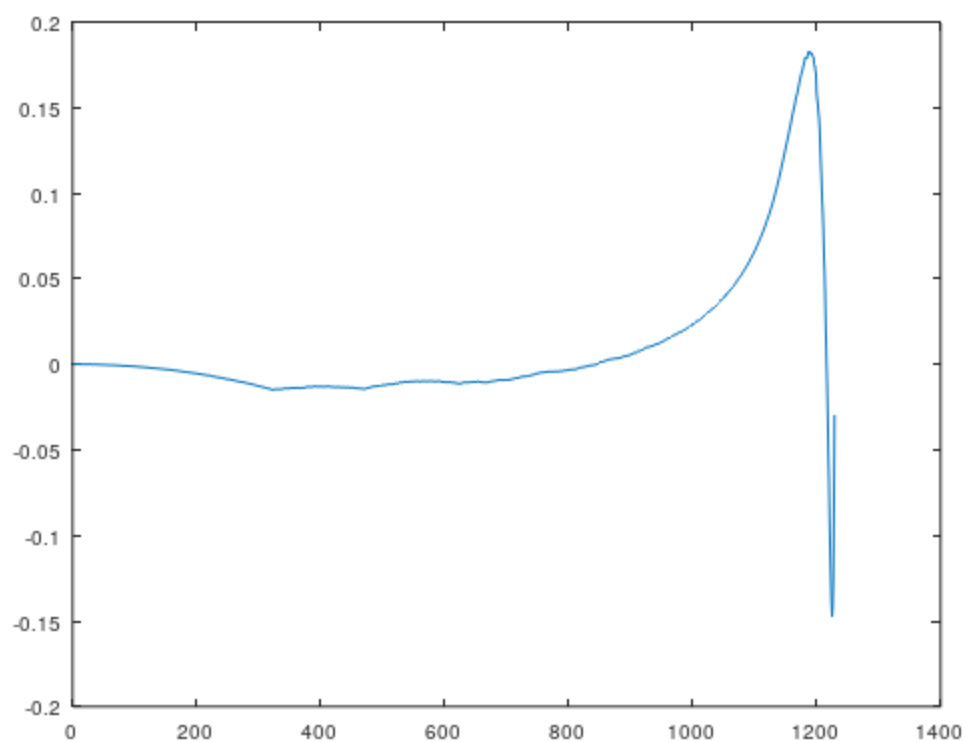
把 $[2, \sqrt{N}]$ 的素数，由大到小排序，然后一个一个用这些素数去筛 $[2, \sqrt{N}]$ 的整数。

$N = 10^8$ 时的情形

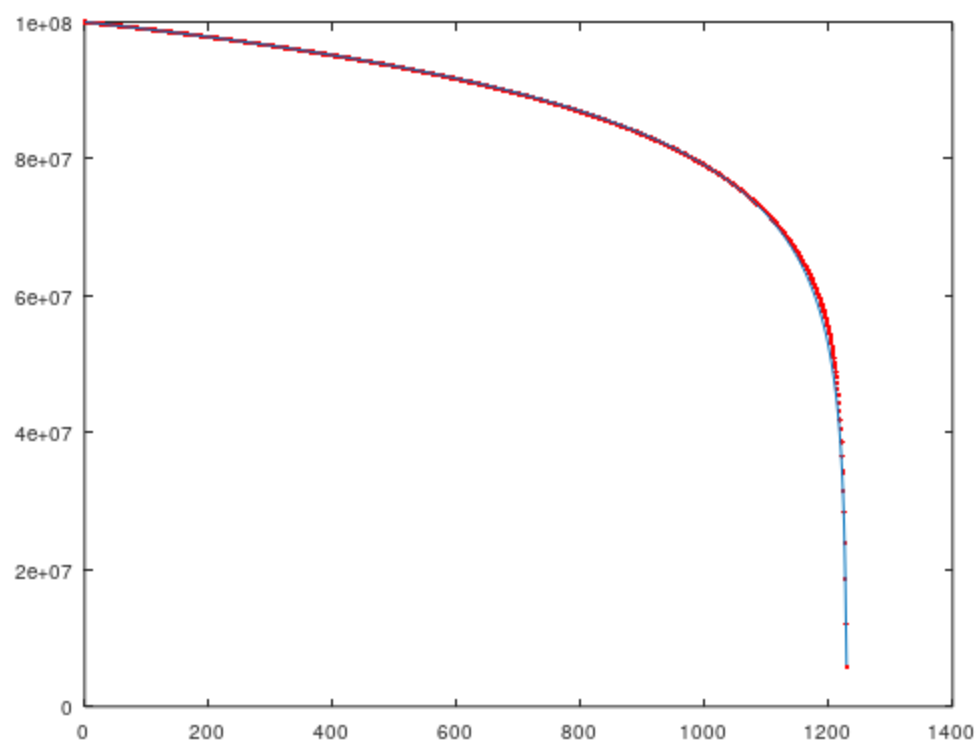
实际每次筛去的数量，对比预测的数量：



相对误差：



实际每次筛后剩下的数量，对比预测的数量：



相对误差：

