### 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, $size_{n+1} pprox \left(1-\frac{1}{p}\right)size_n$ 。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

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

#### 误差分析

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

根据梅滕斯第三定理,

$$\lim_{n o \infty} \log n \prod_{p \le n} \left(1 - rac{1}{p}
ight) = e^{-\lambda} pprox 0.56145948$$

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

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

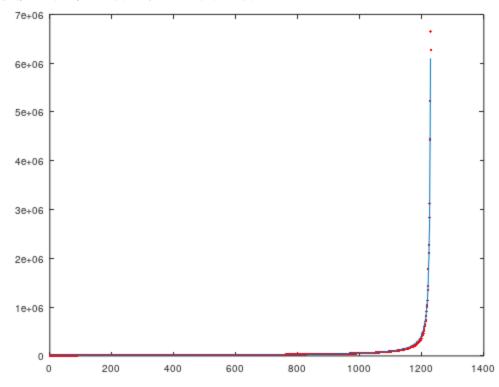
如果我们忽略  $[2,\sqrt{N}]$  之间的素数对结果数量的影响(当N很大时,它们可以忽略不记),则可以预计,当 $N\to\infty$ 时,相对误差应该是 $2e^{-\lambda}-1\approx 12.29\%$ 。

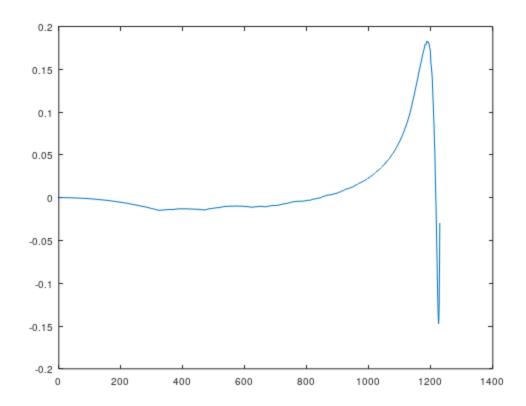
#### 图形对比

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。

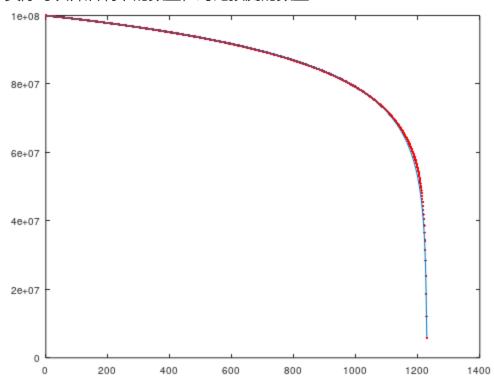
 $N=10^8$  时的情形

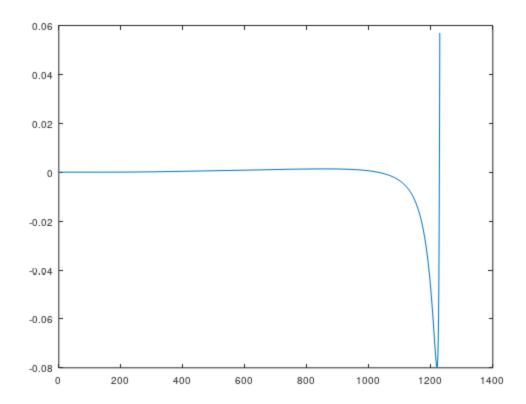
实际每次筛去的数量,对比预测的数量:



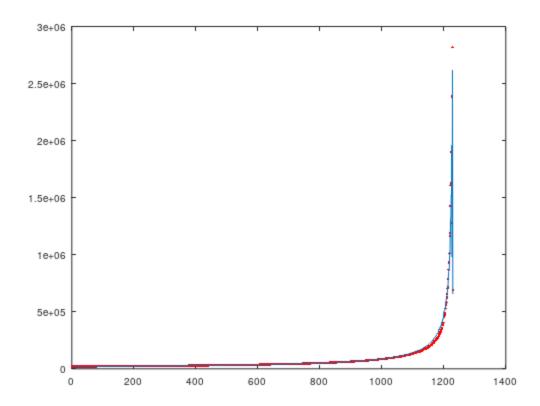


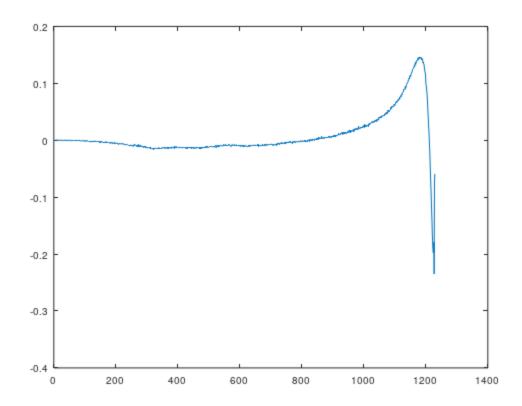
#### 实际每次筛后剩下的数量,对比预测的数量:



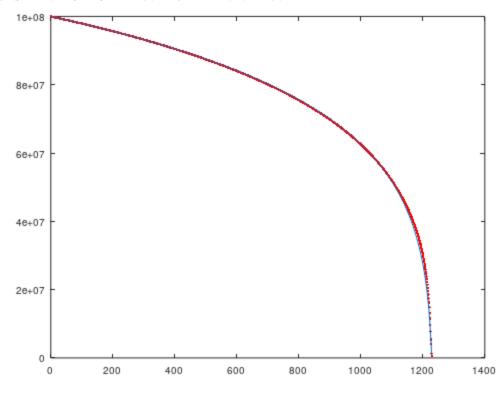


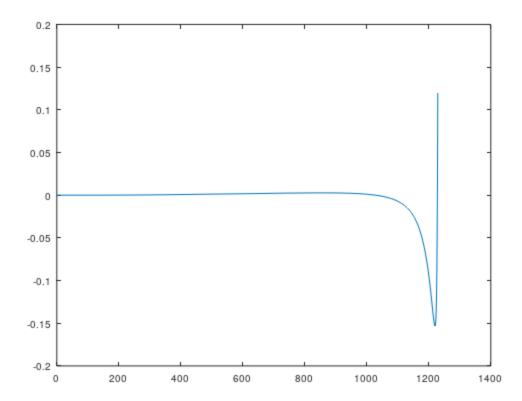
# 以下是 flag == 2 时的图形



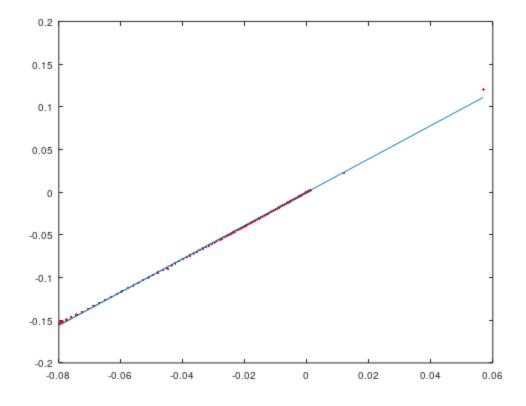


## 实际每次筛后剩下的数量,对比预测的数量:





这些图形之间,有着明显的规律。比如"剩余数量的相对误差"图形,形状几乎一模一样。 下面画出"相对误差的X-Y图"(横轴是 flag == 1 的情况, 纵轴是 flag == 2 的情况)



上图中的蓝线是线性回归得到的结果, $y=k\;x+b$ ,其中kpprox 1.95068, $bpprox -1.584 imes 10^{-5}$ 。