# 哥德巴赫猜想研究

哥德巴赫猜想说,一个足够大的偶数可以表示成两个素数之和。

### 关于素数分布的已知规律

### 素数定理

当N趋于无穷时,小于N的素数数量,可以近似表示为 $\frac{N}{\log(N)}$ ;对数积分 $\mathrm{li}(x)=\int_0^x \frac{\mathrm{d}x}{\log x}$ 是对 $\pi(x)$ 的更好的估计。

或者等价地说,N附近的素数密度约为 $\frac{1}{\log(N)}$ 。

### 数值结果

任何小于 $4 \times 10^{18}$ 的偶数都经过计算机程序验证符合哥德巴赫猜想。

### 猜测

哈代-李特尔伍德猜测说,大整数N可以表示成的2个素数之和的方式可以近似表示为

$$2\Pi_2\left(\prod_{p|N;p\geq 3}rac{p-1}{p-2}
ight)rac{N}{\left(\log(N)
ight)^2}$$

其中 $\Pi_2 \approx 0.6601...$ 是哈代-李特尔伍德的孪生素数常数。

从直觉上说,对于一个随机数x,若 $1 \le x \le N$ ,则x是素数的概率约为 $\frac{1}{\log(N)}$ ; N-x是素数的概率同样约为 $\frac{1}{\log(N)}$ ; 若把这两个事件近似看作独立事件,则它们同时发生的概率约为 $\frac{1}{(\log(N))^2}$ 。由此得到N表示为2个素数之和的方式,应该约等于 $\frac{N}{(\log(N))^2}$ 。这在数量级上,跟哈代-李特尔伍德猜测相吻合。

### 埃拉托斯特尼筛法

埃拉托斯特尼筛法是一种古老的求出N以内的所有素数的方法。

它的过程如下

- 1. 按顺序写下2至N的整数
- 2. 划掉2的倍数 (除了2本身)
- 3. (下一个没有划掉的数是3) 划掉3的倍数 (除了3本身)
- 4. (下一个没有划掉的数是5) 划掉5的倍数 (除了5本身)
- 5. 重复以上步骤
- 6. 当进行到 $\sqrt{N}$ 时,剩下的数就已经全都是素数了。

# 埃拉托斯特尼筛法的变形,求哥德巴赫猜想的解的近似数量

- 1. 写下2至N-2的整数
- 2. 划掉所有偶数
- 3. 划掉所有3的倍数;若N除以3的余数是r,划掉所有3k+r形式的数
- 4. 划掉所有5的倍数;若N除以5的余数是r,划掉所有5k+r形式的数
- 5. 划掉所有7的倍数; 若N除以7的余数是r, 划掉所有7k+r形式的数
- 6. 划掉所有11的倍数;若N除以11的余数是r,划掉所有11k+r形式的数
- 7. 重复以上步骤
- 8. 当进行到 $\sqrt{N}$ 时,剩下的数,一定满足哥德巴赫猜想的条件。

#### 举例

艺N=42,

则经过步骤2,剩下的数为3,5,7,9,11,13,15,17,19,21,23,25,27,29,31,33,35,37,39 经过步骤3,剩下的数为5,7,11,13,17,19,23,25,29,31,35,37 经过步骤4,剩下的数为11,13,19,23,29,31 下一个素数已经大于 $\sqrt{N}$ ,停止

因为上述过程筛掉了所有的 $\sqrt{N}$ 内的素数的倍数,剩下的必然都是素数 又因为上述过程的对称性,因此对于每一个剩下的数x,N-x也一定存在其中;

所以剩下的数(如果数量不为0),一定是对于偶数N的哥德巴赫猜想的解。

注意,上述过程会筛掉一部分合乎规则的解。比如对于N=42,N可以表示为5+37,而这个解被筛掉了。

故上述方式,可能会低估哥德巴赫问题的解的数量。

### 估算数量

以上的每一个步骤,都可以用一个简单的方式来估算筛掉的数的数量

- 1. 一开始的数的数量是N-3
- 2. 划掉所有偶数——划掉的数约为剩下的数的 $\frac{1}{5}$

- 3. 划掉3的倍数;划掉3k+r形式的数——若N是3的倍数,划掉的数约为剩下的数的 $\frac{1}{3}$ ;若N不是3的倍数,划掉的数约为剩下的数的 $\frac{2}{3}$ 。
- 4. 划掉5的倍数;划掉5k+r形式的数——若N是5的倍数,划掉的数约为剩下的数的 $\frac{1}{5}$ ;若N不是5的倍数,划掉的数约为剩下的数的 $\frac{2}{5}$ 。

.....

由此可以得到一个估算公式

$$\left(\prod_{p\leq \sqrt{N}}(1-rac{F(p,N)}{p})
ight)(N-3)$$

其中,F(p,N)的定义为,"若 $p\mid N$ ,则F(p,N)=1;否则F(p,N)=2"。

比如,当N是42时,上述公式给出的估计是7.8(上述过程的结果是6,真实的解数量为8) 当N是 $10^6$ 时,上述公式给出的估计是11541.7(上述过程的结果是10764,真实的解数量为10804)

当N是奇数时,上述公式给出的估计是0。

#### 估算素数数量

上面的逻辑,也可以用来估算 $\pi(N)$ 。

$$\pi(N) pprox \left(\prod_{p < \sqrt{N}} \left(1 - rac{1}{p}
ight)
ight) N + \pi(\sqrt{N})$$

当用每一个素数p去筛剩余的数时,可以预计剩下的数近似变为 $1-\frac{1}{p}$ 。这个连乘去掉了所有小于 $\sqrt{N}$ 的素数,所以最后加上 $\pi(\sqrt{N})$ 。

比如,当N=100时,上述公式给出的结果是26.86,而 $\pi(100)=25$ 。

当 $N=10^6$ 时,上述公式给出的结果是81133.26,而 $\pi(10^6)=78498$ 。

当 $N=10^8$ 时,上述公式给出的结果是6089698.25,而 $\pi(10^8)=5761455$ 。

当 $N=10^{10}$ 时,上述公式给出的结果是487538770.51,而 $\pi(10^{10})=455052511$ 。

# 上述估算公式的误差分析

#### 素数个数

上述公式估算素数数量时,隐含用到一个假设,"'x是 $p_1$ 的倍数'、'x是 $p_2$ 的倍数'……是独立事件"。若这些事件相互之间并不独立,则计算数量时,不能直接用比例相乘。事实上,它们确实不是独立事件。因此上述公式有误差是可以预计的。

通过数值方法,可以直接计算出误差的量级。

N	$\pi(N)$	估算结果	相对误差
$10^{2}$	25	26.86	-6.9%
$10^{3}$	168	163.85	2.5%
$10^{4}$	1229	1228.17	-0.067%
$10^{5}$	9592	9716.94	-1.29%
$10^{6}$	78498	81133.26	-3.25%
$10^{7}$	664579	696459.96	-4.58%
$10^{8}$	5761455	6089698.25	-5.39%
$10^{9}$	50847534	54170223.35	-6.13%
$10^{10}$	455052511	487538770.51	-6.66%
$10^{11}$	4118054813	4433073529.48	-7.11%
$10^{12}$	37607912018	40638288669.65	-7.46%

### 哥德巴赫猜想解的个数

通过数值方法, 也可以得出哥德巴赫猜想的解的个数

N	筛得的结果个数	估算结果	相对误差	比例
$10^2$	10	9.24	8.25%	-1.20
$10^{3}$	48	41.27	16.31%	6.52
$10^4$	250	255.24	-2.05%	30.50
$10^5$	1600	1640.72	-2.48%	1.92
$10^{6}$	10764	11541.72	-6.74%	2.07
$10^{7}$	77526	85284.53	-9.10%	1.99
$10^{8}$	582562	652588.80	-10.73%	1.99
$10^{9}$	4547836	5165199.09	-11.95%	1.95
$10^{10}$	36399500	41842797.05	-13.01%	1.95

上表添加了"比例"这一列,用于比较这两种公式的相对误差。

可以看到,当N的值很大时,估算素数个数的公式和估算哥德巴赫猜想的解的个数的公式,都倾向于多估;

并且这两者的相对误差的比例,慢慢稳定在2附近。

# 梅滕斯定理

梅滕斯第三定理说,当N很大时, $\prod_{p\leq N}(1-rac{1}{p})$ 近似为 $rac{e^{-\gamma}}{\log N}$ ,其中 $\gamma$ 是欧拉-马斯刻若尼常数。

将其应用于 $\left(\prod_{p\leq \sqrt{N}}\left(1-\frac{1}{p}\right)\right)N$ ,得到一个估算公式

$$\left(\prod_{p \leq \sqrt{N}} \left(1 - rac{1}{p}
ight)
ight) N pprox rac{2e^{-\gamma}N}{\log N}$$

其中, $2e^{-\gamma} \approx 1.122918967$ 

但是根据素数定理,更准确的估算公式应该是 $\frac{N}{\log N}$ 

比较这两个公式,可以预计,当N趋于正无穷时,上述公式的"相对误差"应该是 $rac{1}{2e^{-\gamma}}-1pprox 10.946\%$