

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 $\text{li}(x)$ 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 4×10^{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

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

其中 $\Pi_2 \approx 0.6601\dots$ 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 $1 \leq x \leq N$ ，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

若 $N = 42$,

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 $\frac{1}{2}$

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 $\frac{4}{5}$ 。
-

由此可以得到一个估算公式

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

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 $\pi(N)$ 。

$$\pi(N) \approx \left(\prod_{p \leq \sqrt{N}} \left(1 - \frac{1}{p} \right) \right) N + \pi(\sqrt{N})$$

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

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	−0.068%
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%