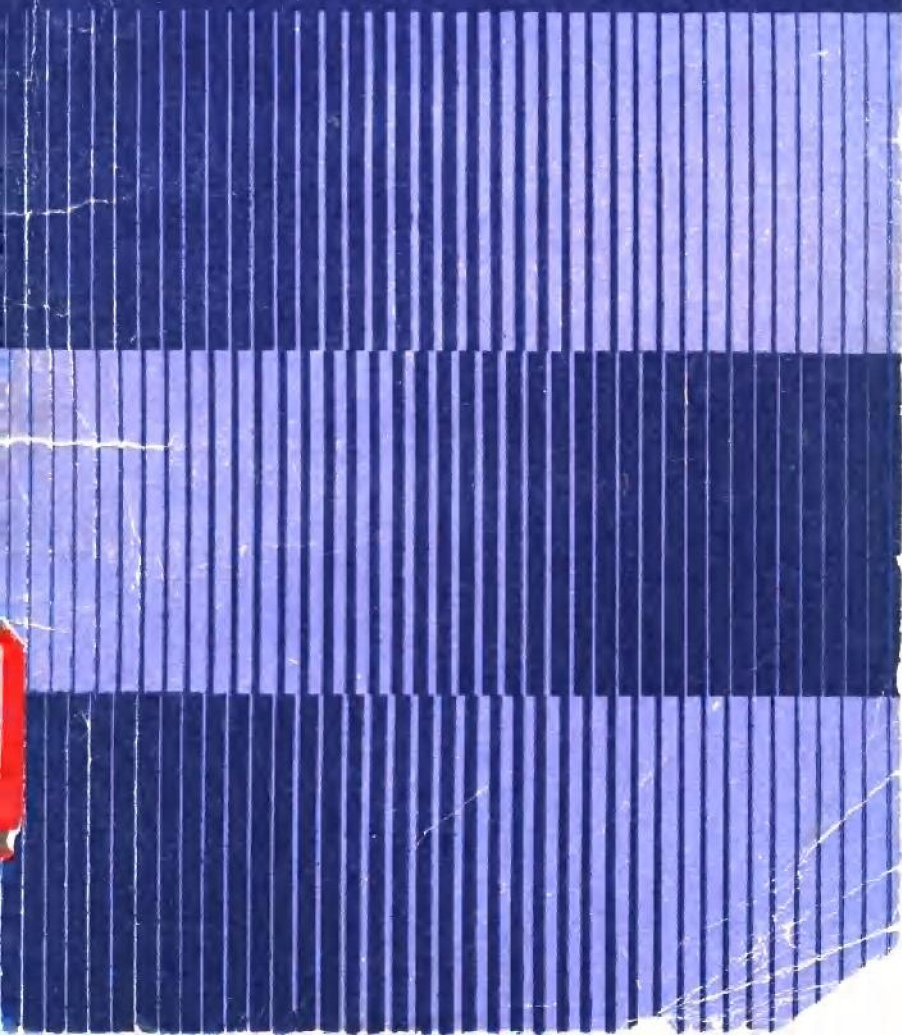


素数分布与
哥德巴赫猜想



素数分布与哥德巴赫猜想

潘承洞

山东科学技术出版社

一九七九年·济南

素数分布与哥德巴赫猜想

潘承洞

*

山东科学技术出版社出版

山东省新华书店发行

山东新华印刷厂潍坊厂印刷

*

787×1092毫米32开本 3.875印张 74千字
1979年12月第1版 1979年12月第1次印刷
印数: 1—20,000

书号 13195·15

定价 0.42 元

出版者的话

数论是数学的一个古老分支,国内外许多著名数学家,都从事过数论问题的研究。数论的研究方法及其成果,对数学的其他分支及自然科学的不少学科一直起着积极的推动作用。近二十多年来,随着科学技术的发展,数论在计算数学等方面又有了日渐深入的研究,受到科学技术工作者的普遍重视。

自我国数学家陈景润研究员发表了关于哥德巴赫猜想的著名论文以来,在国内外数学界引起了强烈的反响,也使我国的许多科技工作者感到了极大的兴趣,希望对哥德巴赫猜想等数论问题能有较深入的了解,掌握一些有关方面的基本知识。为了帮助读者达到这一目的,我们请山东大学潘承洞教授编写了《素数分布与哥德巴赫猜想》这本书。

潘承洞教授对哥德巴赫猜想、素数分布、零点密度分布等问题的研究,有很深的造诣。早在1962年,他首次得到了关于哥德巴赫猜想的 $(1,5)$ 的定量结果,此后,又改进为 $(1,4)$ 。近几年来,他与陈景润研究员、王元研究员等关于哥德巴赫数、均值定理等问题的研究,被国际数学界公认为第一流的成果。

本书以数论中的素数分布与哥德巴赫猜想这两个著名问题为中心,深入浅出地介绍了数论中的一些基本概念以及研究这两个问题的主要方法,简要地叙述了哥德巴赫猜想的历史与现状。通过这些,将使读者对数论的研究内容有初步的了解,也将为数论的进一步研究奠定基础。

本书在编写过程中,承中国科学院王元教授及山东大学数学系裘卓明、于秀源同志提出宝贵意见,谨此致谢。

1979年6月

目 录

第一章 哥德巴赫猜想概述	1
第二章 整数的基本性质	8
2.1 整数的可除性	8
2.2 最大公因数与最小公倍数	9
2.3 算术基本定理	14
2.4 爱拉脱士散纳筛法	20
2.5 同余及简单的三角和	22
2.6 连分数及其应用	32
第三章 素数分布	41
3.1 欧拉的贡献	41
3.2 素数定理	45
3.3 契比雪夫不等式	48
3.4 阶的估计	57
3.5 等差数列中之素数分布	64
第四章 素数定理的初等证明	66
4.1 问题的转化	66
4.2 几个辅助定理	70
4.3 薛尔伯格不等式	78
4.4 函数 $V(\xi)$ 的性质	86
第五章 三素数定理	94
5.1 问题的转化	94
5.2 圆法	96
5.3 主要部分的估计	99
5.4 三素数定理	112
第六章 大偶数理论介绍	114

第一章 哥德巴赫猜想概述

人们经常要同各种数字打交道，从日常生活到最新的尖端科学技术都离不开数。我们最熟悉和用得最多的是 1, 2, 3, 4, 5, … 这些正整数，它们也叫作自然数。研究正整数的性质，特别是整除性，是一件十分重要而有趣的事，它的性质非常丰富，至今还没有被人们所完全认识。“数论”就是研究正整数性质和规律的一门学问。

我们把那些可以被 2 整除的数叫作偶数，如 2, 4, 6, 8, … 剩下的那些正整数就叫作奇数，如 1, 3, 5, 7, … 这样，所有的正整数就被分成了偶数和奇数两大类。另一方面，我们发现，除去 1 以外，有的数除了 1 和它本身以外，不能再被别的整数整除，如 2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, … 这种数称作素数。有的数除了 1 和它本身以外，还能被别的数整除，这种数就叫作合数，如 4, 6, 9, 21, … 就是合数。1 这个数比较特殊，它既不算素数也不算合数。这样，所有正整数就又被分为 1 和素数、合数三类。正整数的这种分类要比它分为偶数和奇数两大类复杂多了。人们在很早以前就知道素数有无限多个，后来又知道素数的个数比合数要少得很多很多，但至今我们还没有一种能判断任意一个数是素数还是合数的简单可行的方法，甚至有的数我们根本不知道它是素数还是合数。现在我们所知道的最大的素数是 $2^{21701} - 1$ 。比它更大的素数虽然存在但目前我们还不知道。

合数与素数之间有什么关系呢？一个正整数如能被一个素数整除，那么这个素数就叫作是这个正整数的一个素因子。例如 2 是 2 的一个素因子，它也是 10 的素因子。显然一个素数就只有它本身一个素因子，而合数就可能有好几个素因子，如 6 就有 2 和 3 两个素因子，30 就有 2, 3, 5 三个素因子，而 4 是有两个 2 作为它的素因子，叫做重因子。所以合数要比素数复杂多了，但合数又是它的所有素因子的乘积，如

$$4 = 2 \times 2,$$

$$30 = 2 \times 3 \times 5,$$

$$96 = 2 \times 2 \times 2 \times 2 \times 2 \times 3$$

等等。这样，一个合数的素因子的个数愈少愈简单，就愈近似地象一个素数。

容易看出在所有素数中只有一个 2 是偶数，其它全是奇数，叫做奇素数。

正整数可分为偶数和奇数，又可把它分为 1，素数与合数，那么这两种分类之间究竟有什么联系呢？这是一个十分有趣的问题。

哥德巴赫猜想就是对这种联系的一种推测。

在科学研究中，人们在已有知识和实践的基础上往往小心地提出一些推测，以作进一步的研究，这些推测有的后来被证明是正确的，有的被证明是错误的，但也有的至今我们还不知道它是对是错，著名的哥德巴赫猜想就是这样一个至今还未证实的推测。

1742 年 6 月 7 日德国数学家哥德巴赫在给当时的大数学家欧拉的信中，提出了这样两个推测：(1) 每个不小于 6

的偶数都是两个奇素数之和；(2)每个不小于9的奇数都是三个奇素数之和。这两个推测就是人们常说的哥德巴赫猜想。对许多偶数和奇数进行验算都表明这两个推测是正确的，例如

$$6 = 3 + 3,$$

$$24 = 11 + 13,$$

$$100 = 97 + 3,$$

以及

$$103 = 23 + 37 + 43$$

等等。1742年6月30日欧拉在复信中写道：“任何大于6的偶数都是两个奇素数之和，虽然我还不能证明它，但我确信无疑认为这是完全正确的定理”。容易看出，由第一个推测可以推出第二个推测。由于欧拉是当时最伟大的数学家，因此他对这个推测的信心，便吸引了许多数学家的注意，都企图去证明它们。但是，当整个19世纪结束的时候，在研究这两个推测方面仍没有取得任何进展，甚至根本不知道应该如何下手。1900年德国大数学家希尔伯特在国际数学会的演说中，提出了具有重要意义的23个问题，这就是通常所说的希尔伯特问题。哥德巴赫猜想被列为希尔伯特第8问题的一部分。1912年另一个德国数学家朗道在国际数学会的报告中说，即使要证明下面的较弱的命题：“任何大于4的正整数，都能表示成C个素数之和”，也是现代数学家力所不能及的（这里C是某个常数）。1921年英国数学家哈代曾说过哥德巴赫猜想的困难程度是可以和任何没有解决的数学问题相比的。

在本世纪20年代，英国数学家哈代与立脱伍特提出了

用所谓“圆法”来研究哥德巴赫猜想，第一次作出了意义极为重大的推进，并得到了一些初步成果。1937年苏联数学家依·维诺格拉陀夫在哈代—立脱伍特工作的基础上，用他自己创造的“三角和方法”首先基本上证明了第二个推测是正确的。确切地说，他证明了：每一个大奇数一定可以表示成三个奇素数之和。后来人们经过计算知道，这里所谓的“大奇数”是指一个差不多比10的400万次方即1后面加上400万个零这样一个数还要大的数，数字之大是无法用实际东西来比拟的。而目前已经知道的最大素数要比10的400万次方小得多，所以在这之间的许多奇数我们仍然不知道它们能否表示成三个奇素数之和。因而只能说是基本上解决了哥德巴赫的第二个推测。但这已是一个很重大的贡献了。

在依·维诺格拉陀夫的重要工作之后，我国数学家华罗庚在1938年证明了下面的重要定理：几乎全体偶数都能表示成两个素数之和。确切地说华罗庚证明了几乎全体偶数都能表示成 $p_1 + p_2^k$ 的形式，这里 p_1, p_2 为素数， k 为任意给定的大于或等于1的自然数。这是华罗庚对第一个推测作出的重要贡献。

对于第一个推测，虽然现在已有人对 33×10^6 以下的每一个偶数进行验算都表明它是正确的，但要想证明它却是更为困难的了。很早以前，人们就退一步想，能否先来证明每一个大偶数都是二个素因子个数不太多的数之和，由此来找到一条通向解决第一个推测的道路。为了说起来简单起见，我们把“每一个大偶数可以表示为一个素因子个数不超过 a 的数和一个素因子个数不超过 b 的数之和”，这一命题叫作命题 $(a+b)$ 。这样，哥德巴赫猜想基本上就是要证明命题

$(1+1)$ 是正确的。差不多在哈代—立脱伍特提出“圆法”的同时,1920年挪威数学家布朗在这方面迈出了具有重大意义的一步,在其开创性的论文中,第一个对古老的“筛法”作了重大的改进。他用“筛法”证明了每一个大偶数是二个素因子都不超过9个的数之和,即证明了命题 $(9+9)$ 是正确的。其后许多数学家继续用布朗提出的方法,尽量减少其中每个数的素因子的个数。其中主要有:1924年拉得马哈证明了 $(7+7)$;1932年爱斯特曼证明了 $(6+6)$;1938年和1940年博赫石塔布又先后证明了 $(5+5)$ 和 $(4+4)$ 。后来,在1947年薛尔伯格对“筛法”作了进一步的改进,并在1950年宣布用他的方法可以证明 $(2+3)$,但是始终没有给出他的证明。1956年我国数学家王元证明了 $(3+4)$,同年阿·维诺格拉陀夫证明了 $(3+3)$,直到1957年才由王元证明了命题 $(2+3)$,这已经是愈来愈接近于命题 $(1+1)$ 了。但以上所证明的结果都有一个共同的弱点,就是其中二个数没有一个可以肯定是为素数的。

早在1948年,匈牙利数学家兰恩易在其开创性的工作中,应用筛法和其它更为复杂的方法相结合,得到了一个有趣的结果,就是:每一个大偶数都是一个素数和一个素因子不超过 C 个的数之和,即证明了命题 $(1+c)$ 。这是对研究哥德巴赫猜想的一个重大推进。但是他这里的 C 是一个没有计算出来的很大的未知常数。所以,这只是一个定性的结果。以后的十多年内在这方面也没有进一步的发展。1962年作者首先得到了 C 的定量估计,证明了 $C=5$,即命题 $(1+5)$ 成立。随后(同年)王元和作者证明了命题 $(1+4)$,1963年巴帮也证明了该命题。1965年博赫石塔布、阿·维诺格拉陀夫和意

大利数学家朋比利又都证明了 $(1+3)$ ，特别是朋比利的工作，当时在国际数学界被认为是了不起的成就。

证明了命题 $(1+3)$ 后，我国数学家陈景润在1966年就已经宣布他证明了命题 $(1+2)$ 。但由于当时他没有发表详细的证明，所以在1973年以前的六年间，国际数学界仍然认为命题 $(1+3)$ 是最好的。因此，当陈景润于1973年，用他提出的方法发表了命题 $(1+2)$ 的全部证明后，在世界数学界引起了强烈的反响，这就是著名的“陈氏定理”，在陈景润的证明发表后的短短几年中，国际上又连续发表了五个简化证明，其中，丁夏畦、王元及作者都对“陈氏定理”给出了一个实质性的简化证明。

对于哥德巴赫猜想的研究还必须提及史尼尔曼的重要工作，在1930年史尼尔曼引入了关于自然数集合的“正密率”的概念，从而证明了每一整数可以表示成不超过 C 个素数之和。在史尼尔曼的工作发表后，曾有许多数学家利用了他的方法，并结合“筛法”得到了一系列的结果。若我们用 S 表示最小的整数，使每一充分大的整数都能表示成不超过 S 个素数之和，则：用史尼尔曼的方法可以得到 S 的明确上界。他的方法可以算出 $S \leq 8 \times 10^6$ 。罗曼诺夫以后又证明了 $S \leq 2208$ 。沿着这一方向还有许多数学家作了更进一步的改进。1950年夏皮洛与瓦格利用薛尔伯格的筛法证明了 $S \leq 20$ ，1956年我国数学家尹文霖利用渐近密率的方法又将20改进成18，而最好的结果是最近沃恩证明的 $S \leq 6^*$ 。

* 用前面提到的维诺格拉陀夫将大奇数表成三个素数的定理可以推出 $S \leq 4$ 。但维氏所用的方法是相当高级的，而这里的方法却较为“初等些”。

哥德巴赫猜想从提出到今天已经快要过去二个半世纪了，虽有很多进展，但还未完全解决。研究哥德巴赫猜想的历史，生动地说明了攀登科学高峰的征途是艰难、漫长而又曲折的，经过许多卓越数学家的辛勤劳动才取得了今天这样的成就。解放后的新中国，培养了一批年轻的数学工作者，他们在华罗庚教授与闵嗣鹤教授的指导帮助下，曾对哥德巴赫猜想等数论专题方面的研究作出了重要的贡献。

但是应该看到，二百多年来，虽然在研究哥德巴赫猜想中取得了这样重大的成就，要从 $(1+2)$ 到完全解决哥德巴赫猜想还有十分漫长的路程。或许，我们可以说，为了完全解决哥德巴赫猜想（不管是肯定的，还是否定的）所需克服的困难可能比至今克服的困难更为巨大。因为依作者看来，不仅现有的方法不适用于来研究解决 $(1+1)$ ，而且到目前为止还看不到可以沿着什么途径，利用什么方法来解决它。

第二章 整数的基本性质

本章主要介绍一些整数的基本性质。

2.1 整数的可除性

整数是指

$$\dots, -2, -1, 0, 1, 2, \dots$$

显然，二整数之和、差、积仍为整数，但是，用一不等于零的整数去除另一个整数，所得的商却不一定是整数。我们用 $[a]$ 来表示不超过 a 的最大整数，例如

$$[4] = 4, [3.1] = 3, [-2.4] = -3, [\pi] = 3.$$

下面的不等式是显然成立的：

$$[a] \leq a < [a] + 1$$

现在取 a 为有理数 $\frac{a}{b}$ ($b > 0$)，则由上面的不等式可得到

$$0 \leq \frac{a}{b} - \left[\frac{a}{b} \right] < 1,$$

亦即

$$0 \leq a - b \left[\frac{a}{b} \right] < b.$$

由此立得

$$a = \left[\frac{a}{b} \right] b + r, \quad 0 \leq r < b.$$

因此，我们可以得到下面的定理：

定理 2.1 任给二整数 $a, b > 0$ ，必有二整数 q 及 r 存在，使得

$$a = qb + r, \quad 0 \leq r < b. \quad (2.1)$$

且 q 及 r 是唯一存在的。

证：我们只要来证明唯一性就够了。

若还存在 q_1, r_1 使得

$$a = q_1b + r_1, \quad 0 \leq r_1 < b$$

则有

$$b(q - q_1) = r - r_1. \quad (q - q_1)b = r - r_1$$

由于 r 及 r_1 为不超过 b 的正数，所以 $|r - r_1|$ 不可能超过 b ，但由上式得到

$$b|q - q_1| = |r - r_1|$$

若 $q \neq q_1$ ，则必有 $|r - r_1| > b$ ，而这是不可能的。所以必有 $q = q_1$ ，从而推出 $r = r_1$ ，定理证毕。

定理 2.1 是一条基本定理，整数的很多基本性质都可以从它引出。这里 q 称为不完全商数， r 称为余数。

当 $r = 0$ 时的情形是值得注意的；此时公式 (2.1) 变成 $a = qb$ 或 $\frac{a}{b} = q$ 。这种情形我们就说， a 被 b 除尽， b 是 a 的因数； a 是 b 的倍数。我们用 $b|a$ 来表示 b 除得尽 a 。

2.2 最大公因数与最小公倍数

设 a, b 是两个整数。若整数 d 是它们之中每一个的因数，那末 d 就叫作 a, b 的一个公因数。 a, b 的所有公因数

中最大的一个叫作 a, b 的最大公因数, 记作 (a, b) . 若 $(a, b) = 1$, 则我们说 a, b 是互素的. 不难看出, a, b 的公因数与 $|a|, |b|$ 的公因数相同, 因而有

$$(a, b) = (|a|, |b|). \tag{2.2}$$

所以我们讨论最大公因数不妨就非负整数的情形去讨论.

若 a, b, c 是三个不全为零的整数, 且有

$$a = bq + c, \tag{2.3}$$

则容易证明必有

$$(a, b) = (b, c). \tag{2.4}$$

我们现在要利用上面的关系来给出一个求最大公因数的方法——辗转相除法.

设 a, b 是任意两个正整数, 反复利用定理 2.1, 可以得到

$$\begin{aligned} a &= bq_1 + r_1, & 0 < r_1 < b, \\ b &= r_1q_2 + r_2, & 0 < r_2 < r_1, \\ r_1 &= r_2q_3 + r_3, & 0 < r_3 < r_2, \\ &\dots\dots\dots & \\ r_{n-2} &= r_{n-1}q_n + r_n, & 0 < r_n < r_{n-1}, \\ r_{n-1} &= r_nq_{n+1} + r_{n+1}, & r_{n+1} = 0. \end{aligned} \tag{2.5}$$

因为每进行一次除法, 余数就至少减一, 而 b 是有限的, 所以我们至多进行 b 次, 总可以得到一个余数是零的等式, 即 $r_{n+1} = 0$. 上面的方法我们叫作辗转相除法, 也叫长除法. 是我国古代数学家创造的, 但在一般书中常把它叫欧几里得除法. 下面给出辗转相除法的一个应用.

定理 2.2 设 a, b 是任意两个正整数, 则有

$$(a, b) = r_n$$

证：事实上，利用(2.4)及(2.5)式便可以得到：

$$\begin{aligned}r_n &= (0, r_n) = (r_{n+1}, r_n) = (r_n, r_{n-1}) = \cdots \\&= (r_1, b) = (a, b).\end{aligned}$$

定理 2.2 实际上给出了一个求最大公因数的方法。当 a, b 中有一个为零时， (a, b) 就等于不为零的数的绝对值，若 a, b 都不为零时，就可利用上面的方法求出其最大公因数。

例 2.1 求 $(-123, 18)$ 。

我们有

$$(-123, 18) = (123, 18)$$

$$123 = 6 \times 18 + 15,$$

$$18 = 1 \times 15 + 3,$$

$$15 = 5 \times 3.$$

所以

$$(-123, 18) = 3.$$

下面的定理给出了最大公因数的两个重要性质：

定理 2.3 设 a, b 是两个正整数，则

(1)

$$(am, bm) = (a, b)m, \quad (2.6)$$

这里 m 为任意正整数。

(2) 若 d 是 a, b 的任一公因数，则

$$\left(\frac{a}{d}, \frac{b}{d}\right) = \frac{(a, b)}{d}. \quad (2.7)$$

特别有

$$\left(\frac{a}{(a, b)}, \frac{b}{(a, b)}\right) = 1. \quad (2.8)$$

证：由辗转相除法得到

$$am = (bm)q_1 + r_1m, \quad 0 < r_1m < bm,$$

$$bm = (r_1m)q_2 + r_2m, \quad 0 < r_2m < r_1m,$$

000

$$r_{n-1}m = (r_n m)q_{n+1}.$$

由定理 2.2, 得

$$(am, bm) = r_n m = (a, b)m.$$

因而(1)得证.

利用(1)的结论立即推出

$$\left(\frac{a}{d}, \frac{b}{d}\right) = \frac{(a, b)}{d}.$$

取 $d = (a, b)$, 即得(2.8). 定理证毕.

下面来引进最小公倍数的概念. 设 a, b 为两个整数, 若 d 是这两个数的倍数, 则 d 就叫作 a, b 的公倍数. 在 a, b 的一切公倍数中的最小正数叫作 a, b 的最小公倍数, 记作 $[a, b]$.

我们首先来证明下面的事实：

若 m_1 为 a, b 的一个公倍数, 则必有

$$[a, b] | m_1. \quad (2.9)$$

我们令

$$m = [a, b]$$

因为 $m < m_1$, 所以由定理 2.1 知

$$m_1 = qm + r; \quad 0 \leq r < m.$$

由假设知, m, m_1 都是 a, b 的公倍数, 故

$$r = m_1 - qm$$

亦为 a, b 的公倍数. 但 $r < m$, 而 m 是最小公倍数, 故必有

$r = 0$ 。亦即 $m | m_1$ 。

利用上面的事实，我们再来证明下面关于最大公因数与最小公倍数之间的一个重要关系：

定理 2.4 设 a, b 为两个正整数，则有

$$ab = a, b. \quad (2.10)$$

证：设 $m = [a, b]$ ，令

$$\frac{ab}{m} = d,$$

由(2.9)知 d 是整数，于是

$$\frac{a}{d} = \frac{m}{b}, \quad \frac{b}{d} = \frac{m}{a}.$$

因为上面两个式子的右边是整数，从而左边亦为整数，因此 d 是 a, b 的一个公因数。假设 d_1 是 a, b 的另一公因数，则有

$$\frac{ab}{d_1} = a \frac{b}{d_1} = b \frac{a}{d_1},$$

上式表明 $m_1 = \frac{ab}{d_1}$ 也是 a, b 的一个公倍数。所以 $m | m_1$ ，因此

$$\frac{m_1}{m} = \frac{ab}{d_1} \cdot \frac{ab}{d} = \frac{d}{d_1}$$

应为整数，亦即 $d_1 | d$ 。由于 d_1 为 a, b 的任一公因数，因此必有 $d = (a, b)$ 。定理证毕。

在上面的证明过程中，我们顺便证明了 a, b 的任一公因数一定能除尽它们的最大公因数。

推论：当且仅当 a, b 互素时， a, b 的最小公倍数等于它们的乘积。

定理 2·5 若 $(a, c) = 1$, $c | ab$, 则 $c | b$.

证: 因为 $a | ab$, $c | ab$, 所以 $[a, c] | ab$, 由假设 $(a, c) = 1$, 故 $[a, c] = ac$, 亦即 $ac | ab$, 从而推出 $c | b$.

定理 2·6 若 $(a, c) = 1$, 则

$$(ab, c) = (b, c). \quad (2.11)$$

证: 设 $d = (b, c)$, 显见, $d | ab$, 故 $d | (ab, c)$. 再设 $d = (ab, c)$, 则 $d | c$, $d | ab$, 因为 $(a, c) = 1$, 所以必有 $(a, d) = 1$, 因此由定理 2·5 知 $d | b$, 故 $d | (b, c)$. 亦即我们证明了

$$(ab, c) = (b, c).$$

最大公因数与最小公倍数的概念可以推广到多于两个的情形, 我们就不在这里讨论了.

2·3 算术基本定理

在概述中我们已经知道了全体自然数可以分成三类, 即 1, 素数及合数. 而且合数可以写成一些素数的乘积, 如

$$20 = 2^2 \times 5,$$

$$34 = 2 \times 17,$$

$$39 = 3 \times 13,$$

$$585 = 3^2 \times 5 \times 13,$$

.....

本节的目的就是要来证明任意大于 1 的自然数, 如果不论次序, 就能唯一地表成素数的乘积. 这就是算术基本定理. 为此, 我们先来证明下面几个辅助定理.

定理 2·7 设 a 是任一大于 1 的整数, 则 a 的大于 1 的

最小正因数 q 一定是素数, 且当 a 为合数时, 必有 $q \leq \sqrt{a}$.

证: 假定 g 不是素数, 则由合数的定义知 g 除 1 外还有一个正因数 g_1 , $1 < g_1 < g$. 但 $g|a$, 所以 $g_1|a$, 但这与 g 是 a 的除 1 外的最小正因数相矛盾, 故 g 一定是素数.

当 a 为合数时, 可设 $a = a_1 q$, $a_1 > 1$. 由于 q 是 a 的除 1 外的最小正因数, 所以 $q \leq a_1$, 于是 $a \geq q^2$, 从而推出 $q \leq \sqrt{a}$, 定理证毕.

由定理 2.7 可以推出下面的结论:

若 a 的任意素因数*都大于 \sqrt{a} , 则 a 一定是素数.

定理 2.8 设 p 为素数, a 是任一整数, 则 a 能被 p 除尽或 p 与 a 互素.

证: 因为 $(p, a) | p$, 由素数的定义知 $(p, a) = 1$ 或者 $(p, a) = p$. 亦即 $(p, a) = 1$ 或 $p | a$.

定理 2.9 设 a_1, a_2, \dots, a_n 是 n 个整数, p 是素数, 若 $p | a_1 a_2 \cdots a_n$, 则 p 一定能除尽某一个 $a_k (1 \leq k \leq n)$.

证: 我们用反证法, 若 a_1, a_2, \dots, a_n 都不能被 p 除尽, 则由定理 2.8 知

$$(p, a_i) = 1, i = 1, 2, \dots, n,$$

再由定理 2.6 得到

$$(p, a_1 a_2 \cdots a_n) = (p, a_1 a_2 \cdots a_{n-1}) = \cdots = (p, a_1) = 1.$$

这与 $p | a_1 a_2 \cdots a_n$ 相矛盾, 故必有 $a_k (1 \leq k \leq n)$ 存在, 使得 $p | a_k$.

定理 2.10 (算术基本定理)任一大于 1 的整数能唯一分解成素数的乘积.

* 若 $d | a$, 且 d 为素数, 则 d 称为 a 的一个素因数.

证：设 $a > 1$ ，要证 a 必写成下面的形式

$$a = p_1 p_2 \cdots p_s, \quad p_1 \leq p_2 \leq \cdots \leq p_s, \quad (2.12)$$

且这种表示式是唯一的。

我们先来证明 a 一定能分解成(2.12)的形式。若 a 为素数，则(2.12)显然成立。若 a 非素数，则必有

$$a = p_1 a_1, \quad 1 < a_1 < a.$$

这里 p_1 为 a 的最小正因数(素数)。若 a_1 为素数，则(2.12)已证，若 a_1 非素数，则有

$$a = p_1 p_2 a_2, \quad 1 < a_2 < a_1 < a.$$

这里 p_2 为 a_1 的最小正因数(素数)。继续进行，可以得到 $a > a_1 > a_2 > \cdots > 1$ ，这种手续，不能超过 a 次，故最后必得

$$a = p_1 p_2 \cdots p_s, \quad p_1 \leq p_2 \leq \cdots \leq p_s. \quad (2.13)$$

这里 p_1, p_2, p_s 为素数。

下面来证明(2.12)的表示法是唯一的。若 a 可以写成另一种表示法

$$a = q_1 q_2 \cdots q_r, \quad q_1 \leq q_2 \leq \cdots \leq q_r. \quad (2.14)$$

这里 q_1, q_2, \cdots, q_r 为素数。由(2.13)，(2.14)得到

$$p_1 p_2 \cdots p_s = q_1 q_2 \cdots q_r. \quad (2.15)$$

由定理 2.9 知，一定存在 $p_k (1 \leq k \leq s)$ 及 $q_j (1 \leq j \leq r)$ 使得

$$q_1 | p_k, \quad p_1 | q_j.$$

但 p_k, q_j 为素数，所以一定有

$$p_k = q_1, \quad q_j = p_1.$$

但是 $p_1 \leq p_k, q_1 \leq q_j$ ，故必有

$$q_j = p_1 \leq p_k = q_1, \quad \text{亦即 } p_1 = q_1.$$

因此由(2.15)得到

$$p_2 p_3 \cdots p_s = q_2 q_3 \cdots q_r.$$

同法可得 $p_2 = q_2$. 依次类推, 最后得到 $s = r$, 而且 $p_i = q_i$ ($1 \leq i \leq s$). 唯一性得证.

推论: 任一正整数 $a > 1$, 能够唯一地写成

$$a = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \cdots p_k^{\alpha_k}, (\alpha_i \geq 1, i = 1, 2, \dots, k), \quad (2.16)$$

这里 $p_1 < p_2 < \cdots < p_k$ 为素数.

(2.16) 叫做 a 的标准分解式.

把一个已知数分解成素因数的乘积的问题是数学难题之一; 至今还没有一个实用的分解法. 下面我们来给出一个计算 $n!$ 的标准分解式的方法, 它在研究素数分布的理论中将显其用处. 为此, 先来证明几个辅助定理.

定理 2.11 设 a, b 是两个正整数, 则不大于 a 而为 b 的倍数的正整数的个数是 $\left[\frac{a}{b} \right]$.

证: 如果 $a < b$, 则定理是显然成立的. 设 $a \geq b$, 则

$$a = \left[\frac{a}{b} \right] b + r, \quad 0 \leq r < b.$$

由此看出

$$b, 2b, \dots, \left[\frac{a}{b} \right] b$$

就是不超过 a 而能被 b 除尽的正整数. 定理得证.

定理 2.12 设 n, a, b 为任意三个正整数, 则

$$\left[\frac{n}{ab} \right] = \left[\frac{\left[\frac{n}{a} \right]}{b} \right]. \quad (2.17)$$

证: 设

$$n = aq + r, \quad q = \left[\frac{n}{a} \right], \quad 0 \leq r \leq a - 1. \quad (2.18)$$

$$q = bq_1 + r_1; \quad q_1 = \left[\frac{q}{b} \right], \quad 0 \leq r_1 \leq b-1. \quad (2.19)$$

将(2.19)代入(2.18)得到

$$n = a(bq_1 + r_1) + r = (ab)q_1 + (ar_1 + r).$$

因为

$$0 \leq (ar_1 + r) \leq a(b-1) + a-1 = ab-1$$

所以 $ar_1 + r$ 就是用 ab 去除 n 所得的余数, q_1 是不完全商数.

所以 $q_1 = \left[\frac{n}{ab} \right]$, 但另一方面由(2.18)及(2.19)看出

$$q_1 = \left[\left[\frac{n}{a} \right] \right] b.$$

定理证毕.

定理 2.13 在 $n!$ 的标准分解式中素因数 p 的方次数为:

$$\left[\frac{n}{p} \right] + \left[\frac{n}{p^2} \right] + \cdots + \left[\frac{n}{p^k} \right],$$

这里 $p^k \leq n$, $p^{k+1} > n$.

证: 设 $p \leq n$ ($p > n$ 时, 显然 $n!$ 不能被 p 除尽). 由定理 2.11 知当 $p \leq n$ 时在 $n!$ 中含有因数:

$$p, 2p, 3p, \dots, \left[\frac{n}{p} \right] p.$$

除了这些外, $n!$ 中再没有别的能被 p 除尽的因数了; 将这些因数相乘得到

$$p \cdot 2p \cdot 3p \cdots \left[\frac{n}{p} \right] p = \left[\frac{n}{p} \right]! p^{\left[\frac{n}{p} \right]}.$$

由上式看出 $n!$ 能被 $p^{\left[\frac{n}{p}\right]}$ 所除尽, 并且还可能被含于 $\left[\frac{n}{p}\right]!$ 中的 p 的乘幂所除尽. 将上面的论证用于 $\left[\frac{n}{p}\right]!$, 得到 $\left[\frac{n}{p}\right]!$ 中所含能被 p 除尽的因数的乘积为

$$p \cdot 2p \cdot 3p \cdots \cdot \left[\frac{\left[\frac{n}{p}\right]}{p}\right] p = \left[\frac{n}{p^2}\right]! p^{\left[\frac{n}{p^2}\right]}$$

上式的最后一步, 我们是用到了定理 2.12. 将这种方法继续下去, 直到使 $p^l > n$ 的方次数 l 以前为止. 定理证毕.

因为当 $p^k > n$ 时 $\left[\frac{n}{p^k}\right] = 0$, 所以定理 2.13 经常写成下面的形式:

推论:

$$n! = \prod_{p \leq n} p^{\sum_{i=1}^{\infty} \left[\frac{n}{p^i}\right]}, \quad (2.20)$$

这里

$$\sum_{i=1}^{\infty} \left[\frac{n}{p^i}\right] = \left[\frac{n}{p}\right] + \left[\frac{n}{p^2}\right] + \cdots$$

$\prod_{p \leq n}$ 表示乘积只通过不超过 n 的素数.

例 2.2 求 $6!$ 的标准分解式

不超过 6 的素因子为 2, 3, 5.

$$\left[\frac{6}{2}\right] + \left[\frac{6}{2^2}\right] = 3 + 1 = 4,$$

$$\left[\frac{6}{3}\right] = 2,$$

$$\left[\frac{6}{5}\right] = 1.$$

所以 $6!$ 的标准分解式为

$$6! = 2^4 \times 3^2 \times 5.$$

2.4 爱拉脱士散纳筛法

在概述中我们已经多次提到过“筛法”这个名词。它是研究数论的一种方法，起源于对素数的研究。前面我们已经说过，到目前为止还没有一个一般的方法去求出一个正整数的标准分解式。这中间主要的原因是由于素数在自然数列中的分布很不规则。但另一方面，我们可以根据素数的定义及性质造出素数表来以供应用。本节介绍的爱拉脱士散纳“筛法”就可以用来构造素数表。

我们知道，10 以下的素数为 2, 3, 5, 7，由于 100 以内的合数一定能被 10 以下的某一个素数，即 2, 3, 5, 7 中的一个数除尽(定理 2.7)，因此在 10 到 100 之间的整数中，当我们依次把被 2 除尽的数、被 3 除尽的数、被 5 除尽的数、以及被 7 除尽的数都划去后，留下的正好就是 10 到 100 之间的所有素数。在这里 2, 3, 5, 7 这四个数好象组成了一个“筛子”，凡是能被这“筛子”中的一个数除尽的数就要被“筛”掉，而不能被这“筛子”中的任一个数除尽的数就留下，通过这个“筛子”，“筛”出了 10 到 100 之间的所有素数。这就是最古典的“筛法”，它称为爱拉脱士散纳“筛法”。从下面的表中可以看出，在开头一百个数中有 25 个素数。

2, 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15, 17, 19, 21, 23,

25, 27, 29, 31, 33, 35, 37, 39, 41, 43, 45,
47, 49, 51, 53, 55, 57, 59, 61, 63, 65, 67,
69, 71, 73, 75, 77, 79, 81, 83, 85, 87, 89,
91, 93, 95, 97, 99.

如果“筛子”是由100以内的素数组成，那么100到10000之间的整数经过这“筛子”筛选后，所留下的正好是100到10000之间的所有素数。我们的素数表就是用这种方法编制出来的。

在一般情形下，“筛子”可由满足一定条件的有限个素数组成，我们记作 B 。被“筛”选的对象可以是一个由有限多个整数组成的数列，我们记作 A 。如果把数列 A 经过“筛子” B 筛选后所留下的数列记作 C ，那么简单说来，筛法就是用来估计数列 C 中整数个数多少的一种方法。

例如，数列 A 是所有不大于20的偶数，“筛子” B 由3和5两个素数组成，那么数列 C 就有2, 4, 8, 14, 16五个数，如果“筛子” B 是由一个素数2组成，那么数列 A 就全被筛掉了。但在一般情形，估计数列 C 的个数就不那么容易了。

筛法可以用来研究数论中许多问题，这些问题主要是关于一个整数数列中具有某种性质的整数是否存在及其个数的多少。例如，应用筛法，可以大概知道任意二个正数 X 和 Y 之间的素数个数有多少。再例如，设 N 是一个大于6的偶数，再设所有不超过 N 的素数是 p_1, p_2, \dots, p_s 。我们来考虑由整数 $N - p_1, N - p_2, \dots, N - p_s$ 所组成的数列 A 。（例如 $N = 10$ ，数列 A 就是 $10 - 2, 10 - 3, 10 - 5, 10 - 7$ ）。数列 A 中是否一定有素数存在的问题就是著名的哥德巴赫猜想，但要指出至

今所有的筛法理论都还不能证明这一点。

2.5 同余及简单的三角和

在日常生活中，有时我们关心的常常不是某些整数，而是这些整数用某一固定的数去除后所得的余数。例如，我们每星期四有课，即我们要知道的不是几月几日，而是用 7 去除某月的号数。例如我们知道某月 3 日是星期四，则 10 日，17 日都是星期四，总之用 7 去除某月的号数，其余数为 3 的都是星期四。由此我们引进同余的概念。

给定一个正整数 m ，把它叫做模。如果用 m 去除任意两个整数 a 与 b 所得的余数相同，则我们就说 a, b 对模 m 同余，记作 $a \equiv b \pmod{m}$ 。如果余数不同，我们就说 a, b 对模 m 不同余，记作 $a \not\equiv b \pmod{m}$ 。

同余的概念是数论中的一个基本概念。有了这个概念，我们就可以把余数相同的数放在一起，从而产生了“剩余类”的概念。由于对模 m 而言，用它去除任何整数的余数 r 总满足条件

$$0 \leq r \leq m-1,$$

所以，我们可以把全体整数分成 m 个集合：把余数 r 相同的放在同一类，记作 K_r 。由此可知对模 m 而言全体整数可分成 m 个集合， $K_0, K_1, K_2, \dots, K_{m-1}$ 。它们称为模 m 的剩余类。其中 $K_r (r = 0, 1, 2, \dots, m-1)$ 是由一切形如 $qm + r (q = 0, \pm 1, \pm 2, \dots)$ 的整数所组成的。这些集合具有下列性质：

- 1) 每一整数包含且只包含在上述剩余类的一个集合里；
- 2) 两个整数同在一个集合里的充分与必要的条件是它

们对模 m 同余.

设 $a_0, a_1, a_2, \dots, a_{m-1}$ 是分别属于 $K_0, K_1, K_0, \dots, K_{m-1}$ 中的 m 个整数, 则称 $a_0, a_1, a_2, \dots, a_{m-1}$ 为模 m 的一个完全剩余系.

由上面的定义可以看出, 完全剩余系是很多的, 例如

$$0, 1, 2, \dots, m-1;$$

$$1, 2, 3, \dots, m;$$

$$-\frac{m}{2}+1, \dots, -1, 0, 1, \dots, \frac{m}{2}-1, \frac{m}{2}; \quad m \text{ 为偶数}$$

$$-\frac{m-1}{2}, \dots, -1, 0, 1, \dots, \frac{m-1}{2}; \quad m \text{ 为奇数}$$

都是模 m 的完全剩余系.

现在来证明下面的定理

定理 2.14 设 $(m_1, m_2) = 1$, x_1, x_2 分别通过模 m_1, m_2 的完全剩余系, 则 $m_2x_1 + m_1x_2$ 通过模 m_1m_2 的完全剩余系.

证: 由假设知道 x_1, x_2 分别通过 m_1, m_2 个整数. 所以 $m_2x_1 + m_1x_2$ 通过 m_1m_2 个整数. 我们只要证明这 m_1m_2 个整数两两对模 m_1m_2 都不同余就行.

假定

$$m_2x'_1 + m_1x'_2 \equiv m_2x''_1 + m_1x''_2 \pmod{m_1m_2}, \quad (2.21)$$

这里 x'_1, x''_1 及 x'_2, x''_2 分别为 x_1 及 x_2 所通过的完全剩余系中的整数. 由 (2.21) 显然可以推出

$$m_2x'_1 + m_1x'_2 \equiv m_2x''_1 + m_1x''_2 \pmod{m_1},$$

从而有

$$m_2x'_1 \equiv m_2x''_1 \pmod{m_1},$$

亦即

$$m_2(x'_1 - x''_1) \equiv 0 \pmod{m_1}$$

由于 $(m_1, m_2) = 1$, 所以若 $m_1 | m_2(x'_1 - x''_1)$, 则必有 $m_1 | x'_1 - x''_1$ (定理 2.5). 此即

$$x'_1 \equiv x''_1 \pmod{m_1}$$

这是一个矛盾, (因为按假设 x'_1 与 x''_1 是不在同一个剩余类里的整数), 定理得证.

与完全剩余系有同样重要意义的是所谓简化剩余系的概念, 我们把完全剩余系中与模 m 互素的整数的全体叫做模 m 的一个简化剩余系.

例如当 $m = 10$ 时, $1, 3, 7, 9$ 就组成一个简化剩余系.

在讨论简化剩余系的过程中, 我们要引进一个非常重要的函数——欧拉函数.

所谓欧拉函数 $\varphi(a)$, 是定义在正整数上的函数, 它的值等于在序列 $0, 1, 2, \dots, a-1$ 中与 a 互素的数的个数.

例如

$$\varphi(10) = 4, \quad \varphi(7) = 6.$$

由简化剩余系的定义知道, 模 m 的简化剩余系的个数有 $\varphi(m)$ 个. (当然, 它们对模 m 两两不同余). 我们来证明下面的定理.

定理 2.15 设 $(m_1, m_2) = 1$, x_1, x_2 分别通过模 m_1, m_2 的简化剩余系, 则 $m_2x_1 + m_1x_2$ 通过模 m_1m_2 的简化剩余系.

证: 若

$$(x_1, m_1) = (x_2, m_2) = 1,$$

由于 $(m_1, m_2) = 1$, 所以有

$$(m_2x_1, m_1) = (m_1x_2, m_2) = 1,$$

从而有

$$(m_2x_1 + m_1x_2, m_1) = (m_2x_1 + m_1x_2, m_2) = 1,$$

所以

$$(m_2x_1 + m_1x_2, m_1m_2) = 1.$$

反之, 若有

$$(m_2x_1 + m_1x_2, m_1m_2) = 1,$$

则有

$$(m_2x_1 + m_1x_2, m_1) = (m_2x_1 + m_1x_2, m_2) = 1,$$

从而推出

$$(m_2x_1, m_1) = (m_1x_2, m_2) = 1.$$

因为 $(m_1, m_2) = 1$, 所以由上式得到

$$(x_1, m_1) = (x_2, m_2) = 1.$$

因此, 定理得证.

推论: 若 $(m_1, m_2) = 1$, 则

$$\varphi(m_1m_2) = \varphi(m_1)\varphi(m_2).$$

推论的证明是简单的, 因为当 x_1, x_2 分别通过 m_1, m_2 的简化剩余系时, $m_2x_1 + m_1x_2$ 通过模 m_1m_2 的简化剩余系, 按定义它通过 $\varphi(m_1m_2)$ 个整数, 但另一方面由于 x_1, x_2 分别通过 $\varphi(m_1)$ 及 $\varphi(m_2)$ 个整数, 所以 $m_2x_1 + m_1x_2$ 通过 $\varphi(m_1)\varphi(m_2)$ 个整数, 所以有

$$\varphi(m_1m_2) = \varphi(m_1)\varphi(m_2), \quad (m_1, m_2) = 1.$$

以后凡有上述性质的函数, 均称为可乘函数.

由上面的推论, 我们可以得到下面的定理:

定理 2.16 设 $n = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \cdots p_s^{\alpha_s}$ 为 n 的标准分解式. 则

$$\varphi(n) = n \left(1 - \frac{1}{p_1}\right) \left(1 - \frac{1}{p_2}\right) \cdots \left(1 - \frac{1}{p_s}\right).$$

证: 由推论知

$$\varphi(n) = \varphi(p_1^{\alpha_1})\varphi(p_2^{\alpha_2})\cdots\varphi(p_s^{\alpha_s}).$$

再由欧拉函数的定义知, $\varphi(p^a)$ 等于不超过 p^a 而与 p 互素的个数; 亦即等于从 p^a 中减去 $1, 2, \dots, p^a$ 中与 p 不互素的个数. 由于 p 是素数, 故 $\varphi(p^a)$ 等于从 p^a 减去 $1, 2, \dots, p^a$ 中被 p 除尽的数的个数. 用定理 2.11, 这些个数等于 $\left[\frac{p^a}{p}\right] = p^{a-1}$, 故

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

因此, 我们证明了

$$\begin{aligned}\varphi(n) &= (p_1^{\alpha_1} - p_1^{\alpha_1-1})(p_2^{\alpha_2} - p_2^{\alpha_2-1})\cdots(p_s^{\alpha_s} - p_s^{\alpha_s-1}) \\ &= n\left(1 - \frac{1}{p_1}\right)\left(1 - \frac{1}{p_2}\right)\cdots\left(1 - \frac{1}{p_s}\right).\end{aligned}$$

上式亦可写成

$$\varphi(n) = n \prod_{p|n} \left(1 - \frac{1}{p}\right). \quad (2.22)$$

上面的公式有时可较易算出 $\varphi(n)$ 的值.

例如

$$\varphi(30) = 30\left(1 - \frac{1}{2}\right)\left(1 - \frac{1}{3}\right)\left(1 - \frac{1}{5}\right) = 8.$$

$$\varphi(49) = 49\left(1 - \frac{1}{7}\right) = 42.$$

欧拉函数 $\varphi(n)$ 是数论中一个十分重要的函数, 它还有许多重要的性质, 我们在这里就不再一一介绍了.

下面我们来介绍一下最简单的三角和的概念.

前面已经讲过, 模 m 的完全剩余类有 m 个, 另一方面我们知道 1 的 m 次根也有 m 个:

$$e^{2\pi i \frac{r}{m}} = \cos \frac{2\pi r}{m} + i \sin \frac{2\pi r}{m}, \quad (r = 0, 1, 2, \dots, m-1)$$

若两个整数 a, b 它们对模 m 是属于同一个剩余类, 即 $a \equiv b \pmod{m}$, 那么一定有

$$e^{2\pi i \frac{a}{m}} = e^{2\pi i \frac{b}{m}}.$$

反之, 若上式成立, 则一定有 $a \equiv b \pmod{m}$. 故模 m 的剩余类与 1 的 m 次根是一一对应的. 若 K_0, K_1, \dots, K_{m-1} 为模 m 的完全剩余类, 那末 K_r 与 $e^{2\pi i \frac{r}{m}}$ 对应. 另外若有 $a + b \equiv c \pmod{m}$ 则

$$e^{2\pi i \frac{a+b}{m}} = e^{2\pi i \frac{a}{m}} \times e^{2\pi i \frac{b}{m}} = e^{2\pi i \frac{c}{m}}.$$

也就是说两个剩余类的数相加相当于对应的 m 次单位根相乘. 所以同余的性质有可能从 m 次单位根的研究得出. 这就是近代数论中一个很重要的方法——“三角和方法”的来源之一. 所谓“三角和”就是形如

$$\sum_x e^{2\pi i f(x)}$$

的和, 其中 $f(x)$ 是实函数, \sum_x 表示对某一指定的 x 的整数集合求和. 例如

$$\sum_{x=0}^{m-1} e^{2\pi i \frac{x}{m}}$$

就是一种最简单的三角和, 这里求和是对 x 从 0 加到 $m-1$. 再例如

$$\sum_{p \leq N} e^{2\pi i \alpha p}$$

亦是一种三角和, 这里 α 为实数, p 取素数, $\sum_{p \leq N}$ 表示对所有不超过 N 的素数求和. 著名的哥德巴赫猜想 (第二个猜想) 的证明就要用到求这种三角和的一个上界估计.

下面我们讨论几种最简单而重要的三角和.

定理 2.17 设 m 是正整数, a 是整数, 则

$$\sum_{x=0}^{m-1} e^{2\pi i \frac{a x}{m}} = \begin{cases} m, & \text{若 } m \mid a, \\ 0, & \text{其它情形.} \end{cases}$$

证: 当 $m \mid a$ 时, $e^{2\pi i \frac{a x}{m}} = 1$, 故

$$\sum_{x=0}^{m-1} e^{2\pi i \frac{a x}{m}} = m.$$

今设 $m \nmid a$ (表示 m 除不尽 a), 则 $e^{2\pi i \frac{a}{m}} \neq 1$, 因此

$$\sum_{x=0}^{m-1} e^{2\pi i \frac{a x}{m}} = \sum_{x=0}^{m-1} \left(e^{2\pi i \frac{a}{m}} \right)^x = \frac{1 - \left(e^{2\pi i \frac{a}{m}} \right)^m}{1 - e^{2\pi i \frac{a}{m}}} = 0,$$

证毕.

定理 2.18 设 m 是正整数, p 为素数, $(p, m) = 1, l \geq 1$ 为正整数, 则

$$\sum_{\substack{h=1 \\ (h, p^l)=1}}^{p^l} e^{2\pi i \frac{h m}{p^l}} = \begin{cases} -1, & l=1, \\ 0, & l>1. \end{cases}$$

这里 $\sum_{\substack{h=1 \\ (h, p^l)=1}}^{p^l}$ 表示 h 通过模 p^l 的简化剩余系.

证: 显然有

$$\begin{aligned} \sum_{\substack{h=1 \\ (h,p^l)=1}}^{p^l} e^{2\pi i \frac{hm}{p^l}} &= \sum_{h=1}^{p^l} e^{2\pi i \frac{hm}{p^l}} - \sum_{\substack{h=1 \\ (h,p^l)>1}}^{p^l} e^{2\pi i \frac{hm}{p^l}} = \\ &= \sum_{h=1}^{p^l} e^{2\pi i \frac{hm}{p^l}} - \sum_{h_1=1}^{p^{l-1}} e^{2\pi i \frac{h_1 m}{p^{l-1}}} . \end{aligned}$$

由于 $(m, p) = 1$, 所以上式第一项为零(定理 2·17*). 而第二项当 $l=1$ 时为 1, $l>1$ 时亦为零, 定理证毕.

定理 2·19 设 q, m 为正整数, $(m, q) = 1$, 则有

$$\sum_{\substack{h=1 \\ (h,q)=1}}^q e^{2\pi i \frac{hm}{q}} = \mu(q),$$

这里 $\mu(q)$ 的定义如下:

$$\mu(q) = \begin{cases} 1, & \text{若 } q=1, \\ (-1)^s, & \text{若 } q=p_1 p_2 \cdots p_s, \\ 0, & \text{若 } q \text{ 被一素数的平方除尽.} \end{cases} \quad (2.23)$$

$\mu(q)$ 称为茂隆乌斯函数.

证: $q=1$ 时是显然的, 当 $q=p^l (l \geq 1)$ 时就是上面的定理. 现设 q 的标准分解式为

$$q = p_1^{l_1} p_2^{l_2} \cdots p_s^{l_s}.$$

我们若能证明对于 $q = q_1 q_2, (q_1, q_2) = 1$, 恒有

$$\sum_{\substack{h=1 \\ (h,q)=1}}^q e^{2\pi i \frac{hm}{q}} = \sum_{\substack{h_1=1 \\ (h_1,q_1)=1}}^{q_1} e^{2\pi i \frac{h_1 m}{q_1}} \sum_{\substack{h_2=1 \\ (h_2,q_2)=1}}^{q_2} e^{2\pi i \frac{h_2 m}{q_2}}.$$

则由 q 的标准分解式及上式就可推出定理的结论. 为此, 我

* 这里求和为 $1, 2, \dots, m$, 当然与 $0, 1, \dots, m-1$ 是相同的.

们令 $h = h_2 q_1 + h_1 q_2$, 这里 $q = q_1 q_2, (q_1, q_2) = 1, h_1, h_2$ 分别通过模 q_1, q_2 的简化剩余系, 则由定理 2.15 知 h 通过模 q 的简化剩余系, 因此我们得到

$$\begin{aligned} \sum_{\substack{h=1 \\ (h,q)=1}}^q e^{2\pi i \frac{h}{q} m} &= \sum_{\substack{h_1=1 \\ (h_1,q_1)=1}}^{q_1} \sum_{\substack{h_2=1 \\ (h_2,q_2)=1}}^{q_2} e^{2\pi i \frac{(h_2 q_1 + h_1 q_2) m}{q_1 q_2}} = \\ &= \sum_{\substack{h_1=1 \\ (h_1,q_1)=1}}^{q_1} e^{2\pi i \frac{h_1 m}{q_1}} \sum_{\substack{h_2=1 \\ (h_2,q_2)=1}}^{q_2} e^{2\pi i \frac{h_2 m}{q_2}}. \end{aligned}$$

由上式立即推出当 $q = p_1^{l_1} p_2^{l_2} \cdots p_s^{l_s}$ 时有

$$\sum_{\substack{h=1 \\ (h,q)=1}}^q e^{2\pi i \frac{h}{q} m} = \sum_{\substack{h_1=1 \\ (h_1,p_1^{l_1})=1}}^{p_1^{l_1}} e^{2\pi i \frac{h_1 m}{p_1^{l_1}}} \times \cdots \times \sum_{\substack{h_s=1 \\ (h_s,p_s^{l_s})=1}}^{p_s^{l_s}} e^{2\pi i \frac{h_s m}{p_s^{l_s}}}.$$

由上面的定理知道, 若 $l_i (1 \leq i \leq s)$ 中有一个 ≥ 2 , 则必有

$$\sum_{\substack{h=1 \\ (h,q)=1}}^q e^{2\pi i \frac{h}{q} m} = 0,$$

而当 $q = p_1 p_2 \cdots p_s$ 时, 则得下面的等式

$$\sum_{\substack{h=1 \\ (h,q)=1}}^q e^{2\pi i \frac{h}{q} m} = (-1)^s.$$

定理证毕.

上面的两个定理是经常要用到的基本结果, 它们的求和范围是完全剩余系与简化剩余系. 下面再来给出一个常用的最简单的三角和估计.

定理 2.20 设 $M_2 > M_1$ 为两个整数, α 为实数, 满足 $0 < |\alpha| < 1/2$, 则

$$\left| \sum_{n=M_1}^{M_2} e^{2\pi i a n} \right| \leq \min \left(M_2 - M_1, \frac{1}{2|\alpha|} \right). \quad (2.24)$$

这里 $\min(*, **)$ 表示 $*, **$ 中较小的一个.

$$\begin{aligned} \text{证: 因为 } |e^{2\pi i a n}| &= |\cos 2\pi a n + i \sin 2\pi a n| = \\ &= \sqrt{\cos^2 2\pi a n + \sin^2 2\pi a n} = 1 \end{aligned}$$

所以

$$\left| \sum_{n=M_1}^{M_2} e^{2\pi i a n} \right| \leq \sum_{n=M_1}^{M_2} 1 = M_2 - M_1.$$

另一方面由于当 $0 < |\alpha| < 1/2$ 时, $e^{2\pi i a} \neq 1$, 所以有

$$\begin{aligned} \sum_{n=M_1}^{M_2} e^{2\pi i a n} &= e^{2\pi i M_1 a} \sum_{n=0}^{M_2-M_1} e^{2\pi i a n} = \\ &= e^{2\pi i M_1 a} \frac{1 - e^{2\pi i (M_2-M_1+1)a}}{1 - e^{2\pi i a}}, \end{aligned}$$

因此

$$\begin{aligned} \left| \sum_{n=M_1}^{M_2} e^{2\pi i a n} \right| &\leq \frac{2}{|1 - e^{2\pi i a}|} = \\ &= \frac{2}{|e^{-\pi i a} - e^{\pi i a}|} = \frac{1}{|\sin \pi a|} = \frac{1}{\sin \pi |\alpha|}. \end{aligned}$$

因为当 $0 < |\alpha| < 1/2$ 时, 有下面不等式

$$\sin \pi |\alpha| \geq 2|\alpha|,$$

所以由上式得到

$$\left| \sum_{n=M_1}^{M_2} e^{2\pi i a n} \right| \leq \frac{1}{2|\alpha|}, \quad 0 < |\alpha| < 1/2.$$

亦即我们证明了

$$\left| \sum_{n=M_1}^{M_2} e^{2\pi i a n} \right| \leq \min \left(M_2 - M_1, \frac{1}{2|a|} \right).$$

定理证毕.

2.6 连分数及其应用

在前面我们已经讲过辗转相除法, 设 a, b 为任意两个正整数, 则可以得到下面一些等式

$$\begin{aligned} a &= bq_1 + r_1, & 0 < r_1 < b, \\ b &= r_1q_2 + r_2, & 0 < r_2 < r_1, \\ r_1 &= r_2q_3 + r_3, & 0 < r_3 < r_2, \\ &\dots\dots\dots (2.25) \\ r_{n-2} &= r_{n-1}q_n + r_n, & 0 < r_n < r_{n-1}, \\ r_{n-1} &= r_nq_n. \end{aligned}$$

显然, 上面的式子也可以改写成下面的形式:

$$\begin{aligned} \frac{a}{b} &= q_1 + \frac{r_1}{b}, & 0 < \frac{r_1}{b} < 1, \\ \frac{b}{r_1} &= q_2 + \frac{r_2}{r_1}, & 0 < \frac{r_2}{r_1} < 1, \\ \frac{r_1}{r_2} &= q_3 + \frac{r_3}{r_2}, & 0 < \frac{r_3}{r_2} < 1, \\ &\dots\dots\dots \\ \frac{r_{n-2}}{r_{n-1}} &= q_n + \frac{r_n}{r_{n-1}}, & 0 < \frac{r_n}{r_{n-1}} < 1, \\ \frac{r_{n-1}}{r_n} &= q_n; \end{aligned}$$

由此我们将上面的第二式代入第一式得到

$$\frac{a}{b} = q_1 + \frac{\frac{1}{b}}{\frac{r_1}{r_2 + \frac{r_2}{r_1}}},$$

如果再将第三式代入上式即得

$$\frac{a}{b} = q_1 + \frac{1}{q_2 + \frac{1}{q_3 + \frac{r_3}{r_2}}},$$

因此我们可将 $\frac{a}{b}$ 表示成下面的式子:

$$\frac{a}{b} = q_1 + \frac{1}{q_2 + \frac{1}{q_3 + \frac{1}{q_4 + \dots + \frac{1}{q_n}}}}.$$

上式的右边我们称之为“连分数”.

例 2.3 把 $\frac{105}{38}$ 写成连分数

利用辗转相除法得到

$$105 = 38 \times 2 + 29,$$

$$38 = 29 \times 1 + 9,$$

$$29 = 9 \times 3 + 2,$$

$$9 = 2 \times 4 + 1,$$

$$2 = 1 \times 2.$$

所以当时有

$$q_1 = 2, q_2 = 1, q_3 = 3, q_4 = 4, q_5 = 2.$$

因此

$$\frac{105}{38} = 2 + \frac{1}{1 + \frac{1}{3 + \frac{1}{4 + \frac{1}{2}}}}. \tag{2.26}$$

下面来讨论 α 为任意实数的情形. 显然, 当 α 不是整数时可写成

$$\alpha = q_1 + \frac{1}{\alpha_2}, \quad \alpha_2 > 1,$$

如果 α_2 不是整数, 则有

$$\alpha_2 = q_2 + \frac{1}{\alpha_3}, \quad \alpha_3 > 1,$$

若 $\alpha_3, \dots, \alpha_{s-1}$ 不是整数, 则我们得到

$$\begin{aligned} \alpha_3 &= q_3 + \frac{1}{\alpha_4}, \quad \alpha_4 > 1, \\ &\dots\dots\dots \\ \alpha_{s-1} &= q_{s-1} + \frac{1}{\alpha_s}, \quad \alpha_s > 1. \end{aligned}$$

即 α 亦可写成下面的连分数形式

$$\alpha = q_1 + \frac{1}{q_2 + \frac{1}{q_3 + \frac{1}{\dots + \frac{1}{q_{s-1} + \frac{1}{\alpha_s}}}}}. \tag{2.27}$$

如果 α 是有理数, 那么显然叙列 $\alpha_2, \alpha_3, \dots$ 一定会碰到整数,

则就是前面的情形。如果 α 是无理数, 则叙列 $\alpha_2, \alpha_3, \dots$ 显然不能遇到整数, 这种表示过程也就会无限止地继续下去, 将得到一个无限连分数。

例 2.4 将 $\sqrt{28}$ 分解成连分数的形式
我们有

$$\sqrt{28} = 5 + \frac{1}{\alpha_2}, \quad \alpha_2 > 1$$

此处

$$\alpha_2 = \frac{1}{\sqrt{28} - 5} = \frac{\sqrt{28} + 5}{3} = 3 + \frac{1}{\alpha_3}, \quad \alpha_3 > 1,$$

$$\alpha_3 = \frac{3}{\sqrt{28} - 4} = \frac{\sqrt{28} + 4}{4} = 2 + \frac{1}{\alpha_4}, \quad \alpha_4 > 1,$$

$$\alpha_4 = \frac{4}{\sqrt{28} - 4} = \frac{\sqrt{28} + 4}{3} = 3 + \frac{1}{\alpha_5}, \quad \alpha_5 > 1,$$

$$\alpha_5 = \frac{3}{\sqrt{28} - 5} = \sqrt{28} + 5 = 10 + \frac{1}{\alpha_6}, \quad \alpha_6 > 1.$$

显见 $\alpha_6 = \alpha_2$, 所以下面一定有 $\alpha_7 = \alpha_3, \alpha_8 = \alpha_4, \alpha_9 = \alpha_5, \dots$ 即我们得到了一个无限循环的连分数

$$\sqrt{28} = 5 + \frac{1}{3 + \frac{1}{2 + \frac{1}{3 + \frac{1}{10 + \frac{1}{3 + \frac{1}{2 + \dots}}}}}} \quad (2.28)$$

现在我们来考察下面的一般情形

$$\alpha = q_1 + \frac{1}{q_2 + \frac{1}{q_3 + \dots + \frac{1}{q_{s-1} + \frac{1}{\alpha_s}}}}.$$

我们把下面的分数

$$\delta_1 = q_1, \delta_2 = q_1 + \frac{1}{q_2}, \delta_3 = q_1 + \frac{1}{q_2 + \frac{1}{q_3}}, \dots$$

叫做上面连分数的渐近分数。不难看出，只要把 δ_{s-1} 中的 q_{s-1} 换成 $q_{s-1} + \frac{1}{q_s}$ 就得到 δ_s 。

现在我们令

$$\delta_s = \frac{P_s}{Q_s},$$

则有

$$\delta_1 = q_1 = \frac{q_1}{1} = \frac{P_1}{Q_1},$$

$$\delta_2 = q_1 + \frac{1}{q_2} = \frac{q_2 q_1 + 1}{q_2} = \frac{q_2 q_1 + 1}{q_2 \times 1 + 0} = \frac{P_2}{Q_2}.$$

为此我们令

$$P_0 = 1, Q_0 = 0, P_1 = q_1, Q_1 = 1,$$

则有

$$\delta_2 = \frac{P_2}{Q_2} = \frac{q_2 P_1 + P_0}{q_2 Q_1 + Q_0},$$

将上式中的 q_2 换成 $q_2 + \frac{1}{q_3}$ 应该得到 δ_3 , 则有

$$\delta_3 = \frac{\left(q_2 + \frac{1}{q_3}\right)P_1 + P_0}{\left(q_2 + \frac{1}{q_3}\right)Q_1 + Q_0} = \frac{q_3 P_2 + P_1}{q_3 Q_2 + Q_1} = \frac{P_3}{Q_3}.$$

一般有

$$\delta_s = \frac{q_s P_{s-1} + P_{s-2}}{q_s Q_{s-1} + Q_{s-2}} = \frac{P_s}{Q_s}.$$

由上面的讨论知, 如果知道了 q_1, q_2, \dots , 就可以根据下面的递推公式来求得渐近分数 $\delta_s = \frac{P_s}{Q_s}$.

$$P_0 = 1, Q_0 = 0, P_1 = q_1, Q_1 = 1,$$

$$P_s = q_s P_{s-1} + P_{s-2},$$

$$Q_s = q_s Q_{s-1} + Q_{s-2}.$$

这样的计算可以用下表来做:

q_s	q_1	q_2	\dots	q_{s-2}	q_{s-1}	q_s	\dots	q_{n-1}	q_n	
P_s	1	q_1	P_2	\dots	P_{s-2}	P_{s-1}	P_s	\dots	P_{n-1}	a
Q_s	0	1	Q_2	\dots	Q_{s-2}	Q_{s-1}	Q_s	\dots	Q_{n-1}	b

在例 2.3 中我们有下面的表:

q_s		2	1	3	4	2
P_s	1	2	3	11	47	105
Q_s	0	1	1	4	17	38

下面我们来考虑两个相邻渐近分数之差 $\delta_s - \delta_{s-1}$. 按定义, 有 ($s > 1$)

$$\delta_s - \delta_{s-1} = \frac{P_s}{Q_s} - \frac{P_{s-1}}{Q_{s-1}} = \frac{P_s Q_{s-1} - Q_s P_{s-1}}{Q_s Q_{s-1}}.$$

令

$$h_s = P_s Q_{s-1} - Q_s P_{s-1};$$

将 $P_s = q_s P_{s-1} + P_{s-2}$ 及 $Q_s = q_s Q_{s-1} + Q_{s-2}$ 代入上式得到

$$h_s = (q_s P_{s-1} + P_{s-2}) Q_{s-1} - (q_s Q_{s-1} + Q_{s-2}) P_{s-1} = -h_{s-1}.$$

但是

$$h_1 = q_1 \times 0 - 1 \times 1 = -1,$$

所以

$$h_s = (-1)^s.$$

即证明了下面的公式

$$\frac{P_s}{Q_s} - \frac{P_{s-1}}{Q_{s-1}} = \frac{(-1)^s}{Q_s Q_{s-1}} \quad (s > 1). \quad (2.29)$$

另外我们从

$$P_s Q_{s-1} - Q_s P_{s-1} = (-1)^s \quad (2.30)$$

亦看出必有 $(P_s, Q_s) = 1$, 即渐近分数 $\frac{P_s}{Q_s}$ 一定是既约的.

下面我们来研究用渐近分数 δ_s 逼近实数 α 的精度. 先从下面的公式出发

$$\alpha = q_1 + \frac{1}{\alpha_2}, \quad \alpha_2 > 1$$

若用 q_2 代替 α_2 , 则显然 α 的值变大, 即

$$\alpha < \delta_2.$$

但如果用 q_3 代替下式中的 α_3 ,

$$\alpha = q_1 + \frac{1}{q_2 + \frac{1}{\alpha_3}}, \quad \alpha_3 > 1$$

则显然 α 的值要变小, 即有

$$\alpha > \delta_3.$$

由此不难看出, 当 $\alpha \neq \delta_s$ 时, 有

$$a - \delta_s > 0, \quad \text{当 } s \text{ 为奇数};$$

$$a - \delta_s < 0, \quad \text{当 } s \text{ 为偶数}.$$

换句话说, $\delta_s - a$ 和 $\delta_{s-1} - a$ 有不同的符号. 由此推出下面的不等式:

$$|a - \delta_{s-1}| < |\delta_s - \delta_{s-1}|.$$

但由(2.30), 知

$$|\delta_s - \delta_{s-1}| \leq \frac{1}{Q_s Q_{s-1}}.$$

所以当 $a \neq \delta_s$ 时不等式

$$|a - \delta_{s-1}| < \frac{1}{Q_s Q_{s-1}} \quad (s > 1) \quad (2.31)$$

成立. 但当 $a = \delta_s$ 时, 上面的不等式由(2.30)推出, 所以我们证明了, 对任意的 $s > 1$, 恒有

$$\left| a - \frac{P_{s-1}}{Q_{s-1}} \right| \leq \frac{1}{Q_s Q_{s-1}}. \quad (2.32)$$

下面我们来举例说明不等式(2.31)的应用.

例 2.5 试用一有理数去近似 $\sqrt{28}$, 使其精确到 10^{-4} .

我们有下面的表:

q_s		5	3	2	3	10	3	2 ...
P_s	1	5	16	37	127	1307		
Q_s	0	1	3	7	24	247		

因为 $247^2 > 10^4$, 所以由不等式(2.31)知

$$\left| \sqrt{28} - \frac{1307}{247} \right| < \frac{1}{247^2} < 10^{-4}.$$

由于现在 $s = 6$, 故 $\frac{1307}{247}$ 为 $\sqrt{28}$ 准确到 10^{-4} 的不足近似值.

现在来证明下面的重要定理。

定理 2.21 设 $\tau \geq 1$, 则对任一实数 α , 一定可以找到有理数 $\frac{a}{q}$, $(a, q) = 1$, $q \leq \tau$, 使得

$$\left| \alpha - \frac{a}{q} \right| \leq \frac{1}{q\tau}.$$

证 若 α 为无理数, 则一定可以找到一个 $s > 1$ 使得

$$Q_{s-1} \leq \tau < Q_s$$

由(2.31)得到

$$\left| \alpha - \frac{P_{s-1}}{Q_{s-1}} \right| \leq \frac{1}{Q_s Q_{s-1}} \leq \frac{1}{Q_{s-1} \tau}.$$

所以只要取 $P_{s-1} = a$, $Q_{s-1} = q$ 就行。

若 α 为有理数, $\alpha = \frac{m}{n}$, $(m, n) = 1$, 当 $n \leq \tau$ 时, 定理显然成立(取 $a = m$, $q = n$)。而当 $n > \tau$ 时, 上面的证明方法仍然成立。于是, 定理证毕。

上面的定理在证明哥德巴赫的第二个猜测时要用到, 关于连分数的理论及其应用有专门的著作, 我们这里介绍的只是最基本的知识, 它在生产实践中有重要的应用。例如若我们要用齿轮来联系两个转轴, 使它们角速度的比值等于所给的数 α 。因为两齿轮的角速度和齿数成反比例, 故齿数的反比即等于 α 。但 α 可能是无理数, 而齿数总是整数, 且不能太大。因此我们遇到的问题就是要用一个分母不太大的有理数去精确地逼近一个无理数(或有理数)。最好的方法就是将数 α 展开成连分数, 用它的渐近分数来作为其近似值, 这种方法在生产实践中已经被采用了, 此处不再赘述。

第三章 素数分布

关于素数的分布有许多问题,有的已经解决了,有的直到现在还没有解决.素数分布中一个最重要的问题是关于素数的个数问题.我们常用 $\pi(x)$ 来表示不超过 x 的素数的个数.由定义知

$$\begin{aligned}\pi(x) &= 0, & x < 2, \\ \pi(x) &= 1, & 2 \leq x < 3, \\ \pi(x) &= 2, & 3 \leq x < 5, \\ & \dots\dots\dots \\ \pi(x) &= n, & p_n \leq x < p_{n+1}.\end{aligned}$$

这里 p_n 表示第 n 个素数.

欧几里得曾证明了素数的个数有无限多个.即

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \pi(x) = \infty.$$

上式的证明是很简单的,可用反证法求证,但这里我们不再叙述,而要介绍欧拉关于素数个数是无限的另一个证明.因为欧拉所引进的方法有很重要的意义.

3.1 欧拉的贡献

18 世纪伟大的数学家欧拉,可以说是数论的创始人之一.他一生共发表过 756 篇论文,一直到死他的论文还没有发表完,在他的全部论文中,数论方面的论文就占了 100 多

篇。在这里我们仅谈谈他对于素数分布方面的研究工作有深刻影响的欧拉恒等式。

设 p_k 是任意素数, $m \geq 1$, 则有

$$\frac{1}{1 - \frac{1}{p_k^m}} = 1 + \frac{1}{p_k^m} + \frac{1}{p_k^{2m}} + \cdots \quad (3.1)$$

若不超过已知数 N 的素数为 p_1, p_2, \cdots, p_n . 对它们写出上面的公式

$$\begin{aligned} \frac{1}{1 - \frac{1}{p_1^m}} &= 1 + \frac{1}{p_1^m} + \frac{1}{p_1^{2m}} + \cdots \\ \frac{1}{1 - \frac{1}{p_2^m}} &= 1 + \frac{1}{p_2^m} + \frac{1}{p_2^{2m}} + \cdots \\ &\vdots \\ \frac{1}{1 - \frac{1}{p_n^m}} &= 1 + \frac{1}{p_n^m} + \frac{1}{p_n^{2m}} + \cdots \end{aligned}$$

将上面这些式子相乘得到

$$\prod_{k=1}^n \frac{1}{1 - \frac{1}{p_k^m}} = 1 + \frac{1}{2^m} + \frac{1}{3^m} + \cdots + \frac{1}{N^m} + \frac{1}{N_1^m} + \frac{1}{N_2^m} + \cdots \quad (3.2)$$

因为 p_1, p_2, \cdots, p_n 是小于 N 的全部素数, 所以上面公式的前 N 项都已写出。但在 N 以后的自然数不一定都会在 N_1, N_2, \cdots 中出现。

现在假定 $m > 1$, 由于无穷级数

$$\sum_{l=1}^{\infty} \frac{1}{l^m} = 1 + \frac{1}{2^m} + \frac{1}{3^m} + \cdots$$

收敛, 所以对于任给的 $\varepsilon > 0$, 一定可以找到一个自然数 N , 使得

$$\frac{1}{(N+1)^m} + \frac{1}{(N+2)^m} + \cdots < \varepsilon,$$

所以更有

$$\frac{1}{N_1^m} + \frac{1}{N_2^m} + \cdots < \varepsilon.$$

因此当 n 无限增大时, 也就是 N 无限增大时, 即得

$$\prod_{k=1}^{\infty} \left(1 - \frac{1}{p_k^m}\right)^{-1} = \sum_{l=1}^{\infty} \frac{1}{l^m}, \quad m > 1.$$

上面的公式就是著名的欧拉公式。在这里, 欧拉最早把数学分析的方法用来研究数论, 所以我们说欧拉是分析数论的创始人。这种方法对以后数论的发展产生了深远的影响。特别是建立了素数分布与函数论之间的本质联系, 使得素数分布的问题, 借助于分析方法(解析方法)获得了很深刻的研究。

由于公式 (3.1) 对 $m = 1$ 的情形亦成立, 所以公式 (3.2) 对 $m = 1$ 的情形亦是正确的, 即有

$$\prod_{k=1}^n \frac{1}{1 - \frac{1}{p_k}} = 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \cdots + \frac{1}{N} + \frac{1}{N_1} + \frac{1}{N_2} + \cdots$$

所以

$$\prod_{k=1}^n \left(1 - \frac{1}{p_k}\right)^{-1} > \sum_{l=1}^N \frac{1}{l}.$$

现在设 N 无限增大, 由于调和级数

$$\sum_{l=1}^{\infty} \frac{1}{l}$$

是发散的, 所以当 N 无限增大时

$$\sum_{l=1}^N \frac{1}{l}$$

亦无限增大, 由此推出 n 亦必无限增大, 这就证明了素数的个数是无限的.

上面的方法可以推广得到下面的欧拉恒等式:

设 $f(n)$ 为可乘函数, 即下式成立:

$$f(mn) = f(m)f(n), \quad (m, n) = 1.$$

则下面的恒等式也必成立

$$\sum_{n=1}^{\infty} f(n) = \prod_p (1 + f(p) + f(p^2) + \cdots), \quad (3.3)$$

这里 \prod_p 表示通过所有素数的无穷乘积. 这里等式成立的条件为:

$$\sum_{n=1}^{\infty} |f(n)|$$

收敛, 或

$$\prod_p (1 + |f(p)| + |f(p^2)| + \cdots) \quad (3.4)$$

收敛.

若对任意的 n, m 恒有

$$f(nm) = f(n)f(m).$$

则 (3.3) 式还可改写成

$$\sum_{n=1}^{\infty} f(n) = \prod_p (1 - f(p))^{-1}. \tag{3.5}$$

关于(3.5)的证明就不再介绍了.

3.2 素数定理

上面我们已经证明了素数的个数是无限的. 这当然是很初等的结果, 为了进一步研究 $\pi(x)$ 的性质, 我们先来看看下面二张数据表:

从	到	素数个数
1	100	25
101	200	21
201	300	16
301	400	16
401	500	17
501	600	14
601	700	16
701	800	14
801	900	15
901	1000	14
1	1000	168
1001	2000	135
2001	3000	127
3001	4000	120
4001	5000	119
5001	6000	114
6001	7000	117
7001	8000	107
8001	9000	110
9001	10000	112

从上面两张表来看，素数在每一百个数和每一千个数中很不规则地分布着。但是随着数据的增加，可以看出，函数 $\pi(x)$ 也在增加，因此猜想它可能有一渐近表示式。高斯作了大量的计算，然后建议用 $\frac{1}{\log x}$ 来表示大整数 x 附近的素数分布的平均密度。因此他用

$$\int_2^x \frac{dt}{\log t}$$

来渐近表示 $\pi(x)$ 。为了方便起见，常用“对数积分”

$$\text{Lix} = \lim_{\eta \rightarrow 0} \left(\int_0^{1-\eta} \frac{dt}{\log t} + \int_{1-\eta}^x \frac{dt}{\log t} \right)$$

来代替上面的函数。它们之差为一常数

$$\text{Li}2 = 1.04 \cdots$$

下面这张表有力地支持了高斯的建议

x	$\pi(x)$	$\frac{x}{\log x}$	Lix
1000	168	145	178
10000	1229	1086	1246
100000	9592	8686	9630
1000000	78498	72382	78628
10000000	664579	620417	664918
100000000	5761455	5428613	5762209
1000000000	50847478	48254630	50849235

对 $\pi(x)$ 的研究还必须提到勒让特的工作，他在高斯以前就想到用

$$\frac{x}{\log x - 1.08366}$$

渐近表示 $\pi(x)$ 。由微积分中的洛必达法则知道

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{\text{Lix}}{\frac{x}{\log x}} = \lim_{x \rightarrow \infty} \frac{(\text{Lix})'}{\left(\frac{x}{\log x}\right)'} = \lim_{x \rightarrow \infty} \frac{\frac{1}{\log x}}{\frac{1}{\log x} - \frac{1}{\log^2 x}} = 1.$$

因此如果我们只考虑 $\pi(x)$ 当 x 很大时的主要部分, 那么勒让特与高斯的猜想都可以用下面的式子表示出来

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{\pi(x)}{\frac{x}{\log x}} = 1. \quad (3.6)$$

这就是著名的“素数定理”。它是素数分布理论的中心定理。百年来, 决定素数定理的真伪问题, 曾吸引了许多数学家的注意。

契比雪夫首先对这个问题作出了重要的贡献。1850 年他证明了下面的结果: 存在两个正数 C_1, C_2 使得不等式

$$C_1 \frac{x}{\log x} < \pi(x) < C_2 \frac{x}{\log x}$$

成立, 这就是著名的契比雪夫不等式。

这里 C_1 与 C_2 的值是可以具体算出的, 以后有许多数学家不断地改进它, 但是这些方法似乎不可能用来证明 (3.6) 式。

契比雪夫的贡献不仅在于他证明了上面的不等式, 同时他还引进了两个函数:

$$\vartheta(x) = \sum_{p \leq x} \log p,$$

及

$$\psi(x) = \sum_{n \leq x} \Lambda(n),$$

这里

$$\Lambda(n) = \begin{cases} \log p, & \text{若 } n \text{ 为素数 } p \text{ 的方幂;} \\ 0, & \text{其它情形.} \end{cases} \quad (3.7)$$

他证明了下面两个式子都等价于素数定理:

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{\vartheta(x)}{x} = 1, \quad (3.8)$$

与

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{\psi(x)}{x} = 1. \quad (3.9)$$

契比雪夫所引进的这两个函数 $\vartheta(x)$ 与 $\psi(x)$, 对后来研究素数分布的许多问题产生了深远的影响。

1896 年阿达玛和瓦莱·泊桑独立地证明了素数定理。但他们的证明方法都用到了精深的复变函数论方法。这里应当特别提到的是, 这些方法都受到了黎曼工作的影响, 因为正是黎曼, 在 1859 年提出的关于著名的黎曼 ζ -函数的研究工作, 为尔后用复变函数论方法研究素数分布问题开辟了道路。

能否用比较初等的方法来证明素数定理呢? 这正是数论中的著名难题之一。直到 1949 年才由爱多士及薛尔伯格给出了素数定理的初等证明。这是一项很值得称道的工作。我们打算放在第四章来给出素数定理的初等证明。

3.3 契比雪夫不等式

现在来证明下面的契比雪夫不等式:

$$\frac{x}{5 \log x} \leq \pi(x) \leq \frac{5x}{\log x} \quad x \geq 2.$$

为此，我们需要引进几个辅助引理。

引理 3.1 设 n 为正整数，令

$$N = \frac{(2n)!}{(n!)^2}, \quad (3.10)$$

则有

$$(\pi(2n) - \pi(n)) \log n \leq \log N \leq \pi(2n) \log 2n. \quad (3.10)$$

证 设

$$N = \prod_{p \leq 2n} p^{a_p}$$

为 N 的标准分解式，则由定理 2.13 的推论知

$$a_p = \sum_{r=1}^{\infty} \left[\frac{2n}{p^r} \right] - 2 \sum_{r=1}^{\infty} \left[\frac{n}{p^r} \right].$$

由于当 $r > \left[\frac{\log 2n}{\log p} \right]$ 时， $p^r > 2n$ ，所以

$$a_p = \sum_{r=1}^{\left[\frac{\log 2n}{\log p} \right]} \left(\left[\frac{2n}{p^r} \right] - 2 \left[\frac{n}{p^r} \right] \right).$$

下面来证明

$$\left[\frac{2n}{p^r} \right] - 2 \left[\frac{n}{p^r} \right] \leq 1. \quad (3.11)$$

我们定义 $\{x\} = x - [x]$ ，并称 $\{x\}$ 为 x 的分数部分，显见有 $0 \leq \{x\} < 1$ ，所以

$$\left[\frac{2n}{p^r} \right] - 2 \left[\frac{n}{p^r} \right] = 2 \left\{ \frac{n}{p^r} \right\} - \left\{ \frac{2n}{p^r} \right\}, \quad (3.12)$$

若 $\left\{ \frac{n}{p^r} \right\} \leq \frac{1}{2}$ ，则 (3.11) 已经证明，所以只要讨论 $\left\{ \frac{n}{p^r} \right\} > \frac{1}{2}$

的情形。现设

$$\left\{\frac{n}{p^r}\right\} = \frac{1}{2} + \lambda, \quad 0 < \lambda < \frac{1}{2}.$$

将它代入(3.12)便得

$$\left[\frac{2n}{p^r}\right] - 2\left[\frac{n}{p^r}\right] = 1 + 2\lambda - \{1 + 2\lambda\} = 1 + 2\lambda - 2\lambda = 1$$

所以不论何种情形, (3.11)恒成立。由(3.11)立即推出

$$a_p \leq \sum_{r=1}^{\left[\frac{\log 2n}{\log p}\right]} 1 \leq \left[\frac{\log 2n}{\log p}\right] \leq \frac{\log 2n}{\log p}, \quad (3.13)$$

再由(3.10)及(3.13)得到

$$\log N = \sum_{p \leq 2n} a_p \log p \leq \sum_{p \leq 2n} \log 2n = \log 2n \sum_{p \leq 2n} 1.$$

上面的不等式即为

$$\log N \leq \pi(2n) \log 2n. \quad (3.14)$$

另一方面, 若 $n < p \leq 2n$, 则 $p \mid (2n)!$, $(p, (n!)^2) = 1$, 所以必有 $p \mid N$, 从而有不等式

$$N \geq \prod_{n < p \leq 2n} p. \quad (3.15)$$

将上式两边取对数得到

$$\log N \geq \sum_{n < p \leq 2n} \log p > \log n \sum_{n < p \leq 2n} 1 = (\pi(2n) - \pi(n)) \log n.$$

由上式及(3.14)引理得证.

引理 3.2 下面的不等式成立:

$$n \log 2 \leq \log N \leq 2n \log 2. \quad (3.16)$$

证 因为 N 是 $(1+x)^{2n}$ 的展开式中 x^n 的系数, 故有

$$N \leq (1+1)^{2n} = 2^{2n}.$$

另一方面,

$$\begin{aligned} N &= \frac{(2n)!}{(n!)^2} = \frac{2n(2n-1)\cdots(n+1)}{n!} = \\ &= 2\left(2 + \frac{1}{n-1}\right) \cdots \left(2 + \frac{n-1}{1}\right) \geq 2^n. \end{aligned}$$

即我们证明了

$$2^n \leq N \leq 2^{2n}. \quad (3.17)$$

两边取对数, 得(3.16).

引理 3.3 设 $k \geq 0$, 则有下面的不等式

$$\pi(2^{k+1}) \leq 2^k.$$

证 当 $x > 9$ 时, 由奇、偶数的讨论知

$$\pi(x) \leq \frac{x}{2},$$

而

$$\pi(2) = 1 = 2^0, \quad \pi(2^2) = 2^1, \quad \pi(2^3) = 2^2.$$

引理得证.

有了上面几个引理后, 我们就可以来证明契比雪夫不等式了.

设 $x \geq 6$, 令 $n = \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor$, 则有

$$2n \leq x < 3n.$$

由(3.14)及(3.16)得到

$$\pi(x) \log x \geq \pi(2n) \log 2n \geq \log N \geq n \log 2 > \frac{\log 2}{3} x > \frac{x}{5}.$$

当 $2 \leq x \leq 6$ 时, $\frac{x}{\log x}$ 的最大值是 $\frac{6}{\log 6}$, 因此有下面的不等式

$$\frac{x}{5\log x} \leq \frac{6}{5\log 6} < 1 \leq \pi(2) \leq \pi(x),$$

所以我们证明了当 $x \geq 2$ 时有

$$\pi(x) \geq \frac{x}{5\log x}. \quad (3.18)$$

另一方面, 由(3.10)及(3.16)还可得到

$$(\pi(2n) - \pi(n)\log n) \leq \log N \leq 2n \log 2.$$

以 $n = 2^k$ 代入上式, 有

$$k(\pi(2^{k+1}) - \pi(2^k)) \leq 2^{k+1}.$$

再利用引理 3.3 的结果 $\pi(2^{k+1}) \leq 2^k$, 可以得到下面的不等式

$$(k+1)\pi(2^{k+1}) - k\pi(2^k) \leq 2^{k+1} + \pi(2^{k+1}) \leq 3 \times 2^k.$$

任意给定一个正整数 m , 在上式中逐一取 $k = 0, 1, 2, \dots, m-1$ 而得到 m 个不等式, 将这些不等式加起来即得

$$m\pi(2^m) \leq 3(1 + 2 + \dots + 2^{m-1}) < 3 \times 2^{m-1}. \quad (3.19)$$

对任一 $x \geq 2$, 必有 m 存在, 使得 $2^{m-1} \leq x < 2^m$. 所以有 $\frac{1}{m} < \log 2 / \log x$, 再由(3.19)立即得到

$$\pi(x) \leq \pi(2^m) \leq \frac{1}{m} \times 3 \times 2^m \leq 6 \log 2 \frac{x}{\log x} \leq 5 \frac{x}{\log x}.$$

结合(3.18)我们证明了, 当 $x \geq 2$ 时, 不等式

$$\frac{x}{5\log x} \leq \pi(x) \leq \frac{5x}{\log x} \quad (3.20)$$

成立.

契比雪夫不等式是素数分布理论中的一个重要结果, 它的证明方法可以说是完全初等的. 下面来给出契比雪夫不等

式的几个应用:

(1) 当 $n \geq 2$ 时,

$$\frac{1}{10} n \log n \leq p_n \leq 20n \log n.$$

证 因为 $\pi(p_n) = n$, 所以在 (3.20) 中令 $x = p_n$ 就得到下面的不等式

$$\frac{p_n}{5 \log p_n} \leq n \leq \frac{5p_n}{\log p_n}. \quad (3.21)$$

由左边的不等式得到

$$p_n \leq 5n \log p_n \quad (3.22)$$

将上式两边取对数, 得到

$$\log p_n \leq \log 5n + \log \log p_n.$$

由于当 $x > 1$ 时, $\log x < \frac{x}{2}$, 所以 $\log \log p_n < \frac{1}{2} \log p_n$,

即由上面的不等式可以推出

$$\frac{1}{2} \log p_n \leq \log 5n.$$

当 $n \geq 5$ 时, 由上面的不等式还可推出

$$\log p_n \leq 4 \log n. \quad (3.23)$$

所以由 (3.22) 及 (3.23) 得到

$$p_n \leq 20n \log n, \quad n \geq 5. \quad (3.24)$$

再由 (3.21) 的右边得到

$$p_n \geq \frac{1}{5} n \log p_n. \quad (3.25)$$

所以当 $n \geq 25$ 时有

$$\log p_n \geq \log\left(\frac{1}{5}n\right) + \log \log p_n \geq \log\left(\frac{n}{5}\right). \quad (3.26)$$

由此可推出：当 $n \geq 25$ 时，

$$\log p_n \geq \log \sqrt{n} = \frac{1}{2} \log n. \quad (3.27)$$

由(3.25)及(3.27)得到

$$p_n \geq \frac{1}{10} n \log n, \quad (n \geq 25). \quad (3.28)$$

上式及(3.24)推出当 $n \geq 25$ 时，有下面的不等式

$$\frac{1}{10} n \log n \leq p_n \leq 20n \log n. \quad (3.29)$$

当 $2 \leq n \leq 25$ 时，对应的素数为

3, 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29, 31, 37, 41,

43, 47, 53, 59, 61, 67, 71, 73, 79, 83, 89, 97.

将其直接代入，不难看出(3.29)亦成立，所以我们证明了当 $n \geq 2$ 时，有

$$\frac{1}{10} n \log n \leq p_n \leq 20n \log n. \quad (3.30)$$

$$(2) \sum_{p \leq x} \frac{1}{p} \leq 16 \log \log x, \quad (x > 9). \quad (3.31)$$

证 显然有

$$\sum_{p \leq x} \frac{1}{p} \leq \sum_{p \leq p_{[x]}} \frac{1}{p} \leq \sum_{k \leq [x]} \frac{1}{p_k}.$$

由不等式(3.30)得到

$$\sum_{k \leq [x]} \frac{1}{p_k} = \sum_{k \leq 10} \frac{1}{p_k} + \sum_{10 < k \leq [x]} \frac{1}{p_k} \leq \sum_{10 < k \leq x} \frac{10}{k \log k} + 3.$$

而

$$\begin{aligned}\sum_{10 < k \leq x} \frac{1}{k \log k} &= \sum_{10 < k \leq x} \int_{k-1}^k \frac{dt}{k \log k} \leq \sum_{9 \leq k \leq x} \int_{k-1}^k \frac{dt}{k \log k} \\ &\leq \int_9^x \frac{dt}{t \log t} \leq \log \log x.\end{aligned}$$

即我们证明了

$$\sum_{p \leq x} \frac{1}{p} \leq 10 \log \log x + 3, \quad (x > 9).$$

由于当 $x > 9$ 时, $2 \log \log x > 1$, 所以

$$\sum_{p \leq x} \frac{1}{p} \leq 16 \log \log x, \quad (x > 9).$$

利用上面的不等式, 我们可以证明

$$(3) \quad \prod_{p \leq x} \left(1 - \frac{1}{p}\right) \geq \frac{1}{\log^{32} x}, \quad (x > 9). \quad (3.32)$$

证 令

$$y = \prod_{p \leq x} \left(1 - \frac{1}{p}\right),$$

则

$$\log y = \log \prod_{p \leq x} \left(1 - \frac{1}{p}\right) = \sum_{p \leq x} \log \left(1 - \frac{1}{p}\right). \quad (3.33)$$

因为当 $0 \leq \alpha \leq 1/2$ 时, $2\alpha + \log(1 - \alpha) \geq 0$, 所以

$$\log \left(1 - \frac{1}{p}\right) \geq -\frac{2}{p}.$$

将上面的不等式代入(3.33)得到

$$\log y \geqslant -2 \sum_{p \leqslant x} \frac{1}{p},$$

再将(3.31)代入上式得到

$$\log y \geqslant -32 \log \log x.$$

即

$$y \geqslant \frac{1}{\log^{32} x}, \quad (x > 9).$$

上面我们得到的几个不等式当然是很粗糙的,但是对于后面的需要,这些不等式也够用了.下面我们利用不等式(3.32)来证明欧拉函数 $\varphi(n)$ 的一个性质.

定理 3.1 当 $n > 27$ 时,

$$\varphi(n) > n(3 \log \log n)^{-32}. \quad (3.34)$$

证 设 n 的标准分解式为

$$n = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \cdots p_k^{\alpha_k},$$

若我们用 $\omega(n)$ 记作 n 的不同素因子的个数,则有 $k = \omega(n)$.

由定理 2.16 知

$$\varphi(n) = n \prod_{p|n} \left(1 - \frac{1}{p}\right).$$

显然,当 $\omega(n) \leqslant 5$ 时定理是成立的,下面假定 $\omega(n) > 5$. 因为

$$\prod_{p|n} \left(1 - \frac{1}{p}\right) \geqslant \prod_{p \leqslant p_{\omega(n)}} \left(1 - \frac{1}{p}\right).$$

利用不等式(3.32)得到

$$\prod_{p|n} \left(1 - \frac{1}{p}\right) \geqslant \frac{1}{\log^{32} p_{\omega(n)}}, \quad p_{\omega(n)} > 9. \quad (3.35)$$

下面我们要对 $\omega(n)$ 来进行估计, 由 n 的标准分解式看出

$$n \geq p_1 p_2 \cdots p_k \geq \prod_{p \leq p_{\omega(n)}} p.$$

所以将上式两边取对数有

$$\log n \geq \sum_{p \leq p_{\omega(n)}} \log p \geq \log 2 \sum_{p \leq p_{\omega(n)}} 1 = \log 2 \omega(n).$$

即证明了

$$\omega(n) \leq \frac{\log n}{\log 2} \leq 2 \log n.$$

由上面的不等式及(3.30)又得到

$$p_{\omega(n)} \leq 10 \omega(n) \log \omega(n) \leq 20 \log n \log \omega(n).$$

因为有 $\omega(n) \leq n$, 所以当 $n > 9$ 时有

$$p_{\omega(n)} \leq 20 \log^2 n \leq \log^7 n.$$

再将上面的不等式代入(3.35)式, 得到当 $n > 27$ 时,

$$\prod_{p|n} \left(1 - \frac{1}{p}\right) \geq \frac{1}{(\log 7 + \log \log n)^{32}} \geq \frac{1}{(3 \log \log n)^{32}}.$$

所以, 当 $n > 27$ 时(3.34)成立, 证毕.

上面的结果虽然很不精确, 但在第五章中还要用到.

3.4 阶的估计

本节要介绍阶的概念及其计算, 它是研究解析数论的必不可少的工具, 必须熟练掌握.

符号 O : 设 $f(x)$ 是任一函数, $g(x)$ 是一正值函数, 若能找到一个正数 A (它是与 x 无关的常数), 使得对充分大的 x 恒有

$$|f(x)| \leq Ag(x),$$

则我们说, 当 $x \rightarrow \infty$ 时,

$$f(x) = O(g(x)).$$

例如由契比雪夫不等式可推出

$$\pi(x) = O\left(\frac{x}{\log x}\right) \quad (3.36)$$

及

$$\sum_{p \leq x} \frac{1}{p} = O(\log \log x). \quad (3.37)$$

由定理 3.1 知, 当 $n \rightarrow \infty$ 时, 有

$$\frac{1}{\varphi(n)} = O\left(\frac{(\log \log n)^{32}}{n}\right). \quad (3.38)$$

例 3.1 对任意正整数 n , 下面的估计式成立

$$x^n = O(e^x). \quad (3.39)$$

证 因为

$$e^x = 1 + x + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^3}{3!} + \cdots + \frac{x^n}{n!} + \cdots$$

所以当 $x \rightarrow \infty$ 时, 有

$$x^n \leq n! e^x,$$

此即

$$x^n = O(e^x).$$

因为对任意正数 α , 恒有 n 存在, 使得 $\alpha \leq n$, 故对任意正数 α , 有

$$x^\alpha = O(e^x). \quad (3.40)$$

现在我们作一变换, 令

$$x = \log y$$

则(3.40)就变成, 当 $y \rightarrow \infty$ 时对任意正数 α 有

$$\log^\alpha y = O(y). \quad (3.41)$$

如果在(3.40)中令 $x = c \sqrt{\log y}$, 这里 c 为任一正常数, 则得到

$$\log^{\frac{\alpha}{2}} y = O(e^{c \sqrt{\log y}}).$$

由于 α 的任意性, 上式可改写成

$$\log^\alpha y = O(e^{c \sqrt{\log y}}). \quad (3.42)$$

例如可取 $\alpha = 100$, $c = 1/8$, 则从上式得到

$$\log^{100} y = O(e^{\frac{1}{8} \sqrt{\log y}}). \quad (3.43)$$

由于 α 可任意大, 故由(3.41)还可推出:
对任给 $\varepsilon > 0$, 估计式

$$\log y = O(y^\varepsilon) \quad (3.44)$$

成立. 及

$$\log \log y = O(\log^\varepsilon y). \quad (3.45)$$

上面几个式子是非常基本的, 必须熟练掌握.

若当 $x \rightarrow \infty$ 时 $f(x)$ 为一有界量, 则记作

$$f(x) = O(1).$$

即此时可取 $g(x) \equiv 1$. 例如

$$\sin x = O(1),$$

$$\frac{1}{x} = O(1),$$

$$\frac{\log x}{x} = O(1),$$

$$\frac{x}{x-4} = O(1),$$

$$\frac{\pi(x)}{\frac{x}{\log x}} = O(1).$$

等等.

若

$$f_1(x) = O(g_1(x))$$

$$f_2(x) = O(g_2(x))$$

则有

$$f_1(x) + f_2(x) = O(g_1(x) + g_2(x)),$$

$$f_1(x) \cdot f_2(x) = O(g_1(x) \cdot g_2(x)).$$

例如

$$\sin x = O(1),$$

$$\frac{1}{\sqrt{x}} = O(1),$$

所以

$$\sin x + \frac{1}{\sqrt{x}} = O(1),$$

$$\frac{\sin x}{\sqrt{x}} = O(1).$$

上面引进的这些简单运算可以使一些很复杂的量用一简单的符号来表示。例如我们很易看出下面式子的正确性：

$$\frac{\log^2 x}{x} + \sin^3 x + \frac{5x^4}{x^6 + 10} + \frac{18x^5}{e^x} = O(1).$$

上面我们是对 $x \rightarrow \infty$ 的极限过程来引进符号 O 的，实际上 $x \rightarrow \infty$ 也可以换成 $x \rightarrow 0$ ，或 $x \rightarrow a$ (a 为某一实数)，例如当 $x \rightarrow 0$ 时，有

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin x}{x} = 1.$$

所以当 $x \rightarrow 0$ 时,

$$\sin x = O(|x|).$$

下面几个式子也是显然成立的:

$$x^2 = O(|x|), \quad x \rightarrow 0.$$

$$e^x = O(1), \quad x \rightarrow 0.$$

$$\frac{3}{2+x} = O(1), \quad x \rightarrow 0.$$

等等.

例 3.2 当 $x \rightarrow 0$ 时, 有

$$e^{2\pi i x} - 1 = O(|x|). \quad (3.46)$$

证 因为

$$\begin{aligned} e^{2\pi i x} &= \cos 2\pi x + i \sin 2\pi x = \\ &= 1 - 2 \sin^2 \pi x + i \sin 2\pi x, \end{aligned}$$

所以

$$\begin{aligned} e^{2\pi i x} - 1 &= -2 \sin^2 \pi x + i \sin 2\pi x, \\ |e^{2\pi i x} - 1| &\leq 2 \sin^2 \pi x + |\sin 2\pi x|. \end{aligned}$$

因为当 $x \rightarrow 0$ 时, 有

$$\begin{aligned} \sin 2\pi x &= O(|x|) \\ \sin^2 \pi x &= O(x^2). \end{aligned}$$

故

$$e^{2\pi i x} - 1 = O(|x|) + O(x^2) = O(|x|).$$

由定义我们可以看出, 在使用符号 O 时, 必须指明自变量 x 向何值趋近. 当然, 在不易混淆的场合也可以省略 $x \rightarrow a$. 总之, 一般地说, 符号 O 必须指明自变量 x 的变化范围, 例如

$$e^x = O(1), \quad x \rightarrow 0.$$

但

$$e^x \neq O(1), \quad x \rightarrow \infty.$$

而

$$\sin x = O(1)$$

对所有的实数 x 恒成立.

符号 o : 若

$$\lim_{x \rightarrow a} \frac{f(x)}{g(x)} = 0,$$

则我们说, 当 $x \rightarrow a$ 时

$$f(x) = o(g(x)).$$

例如

$$\pi(x) = o(x), \quad \text{当 } x \rightarrow \infty,$$

$$\sin x = o(1), \quad \text{当 } x \rightarrow 0,$$

$$\sqrt{x} = o(x), \quad \text{当 } x \rightarrow \infty,$$

$$\log^{10} x = o(\sqrt{x}), \quad \text{当 } x \rightarrow \infty.$$

等等.

符号 \sim : 若

$$\lim_{x \rightarrow a} \frac{f(x)}{g(x)} = 1,$$

则我们说, 当 $x \rightarrow a$ 时

$$f(x) \sim g(x)^*$$

例如

$$\pi(x) \sim \frac{x}{\log x}, \quad x \rightarrow \infty$$

* 此处 $g(x)$ 不一定要取正值.

$$\sqrt{x+2} \sim \sqrt{x}, \quad x \rightarrow \infty;$$

$$\sin x \sim x, \quad x \rightarrow 0;$$

$$\frac{1}{x + \log x} \sim \frac{1}{x}, \quad x \rightarrow \infty;$$

$$\int_2^x \frac{dt}{\log t} \sim \frac{x}{\log x}, \quad x \rightarrow \infty.$$

现在来证明上面最后一个式子:

$$\begin{aligned} \int_2^x \frac{dt}{\log t} &= \frac{t}{\log t} \Big|_2^x + \int_2^x \frac{dt}{\log^2 t} = \\ &= \frac{x}{\log x} - \frac{2}{\log 2} + \int_2^{\sqrt{x}} \frac{dt}{\log^2 t} + \int_{\sqrt{x}}^x \frac{dt}{\log^2 t} = \\ &= \frac{x}{\log x} + O(1) + O(\sqrt{x}) + O\left(\frac{x}{\log^2 x}\right) = \\ &= \frac{x}{\log x} + O\left(\frac{x}{\log^2 x}\right). \end{aligned} \quad (3.47)$$

由上式可立即推出

$$\int_2^x \frac{dt}{\log t} \sim \frac{x}{\log x}. \quad (3.48)$$

但由(3.48)不能推出(3.47).

显然, (3.47)较(3.48)的估计更为精密. 因为

$$\text{Li } x = \int_2^x \frac{dt}{\log t} + O(1),$$

所以由(3.47)知

$$\text{Li } x = \frac{x}{\log x} + O\left(\frac{x}{\log^2 x}\right). \quad (3.49)$$

根据高斯的建议用 $\text{Li } x$ 去渐近表示 $\pi(x)$ 应更为精密. 事实上在薛尔伯格的初等方法出现以前, 素数定理已有了很大的改进. 例如瓦莱·泊桑就已经证明了

$$\pi(x) = \text{Li } x + O(xe^{-c_1\sqrt{\log x}}). \quad (3.50)$$

这里 c_1 为一正常数.

(3.50) 的证明用到了精深的解析方法, 它的证明已超出了本书的范围. 经过许多数学家的努力, 目前最好的结果是

$$\pi(x) = \text{Li } x + O\left(xe^{-c_2 \log^3 x (\log \log x)^{-\frac{3}{5}}}\right). \quad (3.51)$$

对我们研究哥德巴赫猜想来说, 目前只要用 (3.50) 的估计就够了.

3.5 等差数列中之素数分布

3, 7, 11, 19, ..., 487

都为 $4m+3$ 形式的素数. 自然发生一个问题, 即有此性质之素数是否有无限多个? 回答是肯定的.

定理 3.1 形如 $4m+3$ 的素数个数无限.

证 用反证法. 若形如 $4m+3$ 的素数个数只有有限个, 记为

$$p_1, p_2, \dots, p_n, \quad 3 = p_1 < p_2 < \dots < p_n.$$

我们令

$$N = 4p_2p_3\cdots p_n + p_1, \quad (3.52)$$

显然, N 为 $4m+3$ 形式的数. 若 N 为素数, 这就得到了矛盾. 若 N 为合数, 则它一定有一个 $4k+3$ 的素因子 (因为 $4k+1$ 的数相乘亦为 $4k+1$ 形式的数), 设为 p . 它必为全体

素数 p_1, p_2, \dots, p_n 中的一个. 但由于 $p_i \nmid n, 1 \leq i \leq n$, 所以 $p \neq p_i, 1 \leq i \leq n$, 这亦得到了矛盾. 所以形如 $4m+3$ 的素数一定有无限多个, 证毕.

另外, 我们发现

$$5, 13, 17, 29, \dots, 10006721$$

都为形如 $4m+1$ 的素数, 我们亦能证明形如 $4m+1$ 的素数个数亦为无限. 事实上对此问题, 狄义赫里证明了下面的一般定理:

定理 3.2 设 l, k 为两个互素的自然数, 则形如 $l+kn$ 之素数个数无限.

对等差数列中素数分布的研究是一个十分困难但又非常重要的问题, 它是研究哥德巴赫猜测的基本工具. 若我们用 $\pi(x; k, l)$ 表示在等差数列 $l+kn$ 中不超过 x 的素数个数, 则现在已经证明了下面的定理:

定理 3.3 若 $k \leq \log^{20} x^*$, 则有

$$\pi(x; k, l) = \frac{\text{Li } x}{\varphi(k)} + O(xe^{-c_2 \sqrt{\log x}}). \quad (3.53)$$

这里 $\varphi(k)$ 为欧拉函数, c_2 为一正常数.

定理 3.3 是解析数论中一个重要的定理, 它是经过了许多少数数学家的努力才得到的, 是我们研究哥德巴赫猜测的基本定理. 由于定理的证明要用到极为深刻的解析方法, 我们在这里就不再给出它们的证明了.

* 这儿的条件 $k \leq \log^{20} x$, 仅是为了叙述方便, 事实上当 $k \leq \log^A x$ 时定理亦成立, 其中 A 为一任意固定的正常数.

第四章 素数定理的初等证明

本章的目的就是用初等方法证明

$$\pi(x) \sim \frac{x}{\log x}. \quad (4.1)$$

4.1 问题的转化

回顾契比雪夫所引进的两个函数 $\psi(x)$ 及 $\vartheta(x)$:

$$\vartheta(x) = \sum_{p \leq x} \log p,$$

$$\psi(x) = \sum_{n \leq x} \Lambda(n).$$

由 $\Lambda(n)$ 的定义(3.7)式不难看出

$$\psi(x) = \sum_{\substack{p \\ p^m \leq x}} \sum_m \log p = \vartheta(x) + \vartheta\left(x^{\frac{1}{2}}\right) + \cdots + \vartheta\left(x^{\frac{1}{k}}\right).$$

这里 $k \leq \left[\frac{\log x}{\log 2} \right]$.

由 $\vartheta(x)$ 的定义立即得到

$$\vartheta(x) = O(x \log x),$$

所以

$$\psi(x) = \vartheta(x) + O\left(x^{\frac{1}{2}} \log^2 x\right), \quad (4.2)$$

为了证明契比雪夫的下面两个式子

$$\frac{\psi(x)}{\pi(x)} \sim \log x, \quad (4.3)$$

$$\frac{\vartheta(x)}{\pi(x)} \sim \log x. \quad (4.4)$$

我们先来证明下面一个常用的定理：

定理 4.1 设 $f(t)$ 为区间 $[1, x]$ 上的连续可微函数，

$$\underline{s(x) = \sum_{n \leq x} c_n.}$$

则有

$$\underline{\sum_{n \leq x} c_n f(n) = s(x)f(x) - \int_1^x s(t)f'(t)dt.} \quad (4.5)$$

证

$$\begin{aligned} s(x)f(x) - \sum_{n \leq x} c_n f(n) &= \sum_{n \leq x} c_n (f(x) - f(n)) = \\ &= \sum_{n \leq x} c_n \int_n^x f'(t)dt = \\ &= \sum_{n \leq x} c_n \int_1^x g(n;t)f'(t)dt, \end{aligned}$$

这里

$$g(n;t) = \begin{cases} 1, & \text{若 } n \leq t \leq x; \\ 0, & \text{若 } t < n. \end{cases}$$

所以我们得到

$$s(x)f(x) - \sum_{n \leq x} c_n f(n) = \int_1^x \sum_{n \leq x} c_n g(n;t)f'(t)dt,$$

但

$$\sum_{n \leq x} c_n g(n; t) = \sum_{n \leq t} c_n = s(t),$$

由此即证明了

$$s(x)f(x) - \sum_{n \leq x} c_n f(n) = \int_1^x s(t)f'(t)dt.$$

定理证毕.

上面的定理通常称为阿贝尔变换. 下面我们利用(4.5)式来证明(4.4)式. 为此, 令

$$f(t) = \log t,$$

$$c_n = \begin{cases} 1, & n = p; \\ 0, & n \neq p. \end{cases}$$

此时

$$\sum_{n \leq x} c_n f(n) = \sum_{p \leq x} \log p = \vartheta(x).$$

而

$$\sum_{n \leq x} c_n = \sum_{p \leq x} 1 = \pi(x).$$

由(4.5)式得到

$$\vartheta(x) = \sum_{p \leq x} \log p = \pi(x) \log x - \int_1^x \frac{\pi(t)}{t} dt. \quad (4.6)$$

下面我们来证明

$$\int_1^x \frac{\pi(t)}{t} dt = O\left(\frac{x}{\log x}\right). \quad (4.7)$$

因为

$$\int_1^x \frac{\pi(t)}{t} dt = \int_1^{\sqrt{x}} \frac{\pi(t)}{t} dt + \int_{\sqrt{x}}^x \frac{\pi(t)}{t} dt,$$

由契比雪夫定理知道

$$\pi(t) = O\left(\frac{t}{\log t}\right),$$

所以

$$\int_{\sqrt{x}}^x \frac{\pi(t)}{t} dt = O\left(\int_{\sqrt{x}}^x \frac{dt}{\log t}\right) = O\left(\frac{x}{\log x}\right).$$

而

$$\int_1^{\sqrt{x}} \frac{\pi(t)}{t} dt = O(\sqrt{x}).$$

故

$$\int_1^x \frac{\pi(t)}{t} dt = O(\sqrt{x}) + O\left(\frac{x}{\log x}\right) = O\left(\frac{x}{\log x}\right).$$

此即(4.7)式. 将(4.7)式代入(4.6)式得到

$$\vartheta(x) = \pi(x) \log x + O\left(\frac{x}{\log x}\right),$$

所以

$$\frac{\vartheta(x)}{\pi(x)} = \log x + O\left(\frac{x}{\pi(x) \log x}\right).$$

再利用契比雪夫定理

$$\pi(x) \geq 0.2 \frac{x}{\log x}, \quad (4.8)$$

我们就得到

$$\frac{\vartheta(x)}{\pi(x)} = \log x + O(1), \quad (4.9)$$

所以

$$\frac{\vartheta(x)}{\pi(x)} \sim \log x, \quad (x \rightarrow \infty). \quad (4.10)$$

再由(4.2)式得到

$$\frac{\psi(x)}{\pi(x)} = \frac{\vartheta(x)}{\pi(x)} + O\left(\frac{x^{\frac{1}{2}} \log^2 x}{\pi(x)}\right),$$

由上式及(4.8)式就得到

$$\frac{\psi(x)}{\pi(x)} = \frac{\vartheta(x)}{\pi(x)} + O\left(x^{-\frac{1}{2}} \log^3 x\right).$$

再由(4.10)式知

$$\frac{\psi(x)}{\pi(x)} \sim \log x, \quad (x \rightarrow \infty). \quad (4.11)$$

从上面的讨论我们立即推出下面的定理:

定理 4.2 素数定理与下面两个式子等价:

$$\vartheta(x) \sim x, \quad \psi(x) \sim x.$$

本章要证明 $\psi(x) \sim x$. 为此, 需要下一节中的辅助定理:

4.2 几个辅助定理

定理 4.3 设 $x > 1$, 则下式成立

$$\sum_{n \leq x} \frac{1}{n} = \log x + \gamma + O\left(\frac{1}{x}\right). \quad (4.12)$$

这里 γ 为一个常数, 即所谓欧拉常数.

证 不妨假定 x 是正整数, 有

$$\begin{aligned} \sum_{n \leq x} \frac{1}{n} - \log x &= \sum_{n \leq x} \frac{1}{n} - \int_1^x \frac{dt}{t} = \\ &= \sum_{n \leq x} \frac{1}{n} - \sum_{n \leq x-1} \int_n^{n+1} \frac{1}{t} = \sum_{n \leq x-1} \int_n^{n+1} \left(\frac{1}{n} - \frac{1}{t} \right) dt + \frac{1}{x}. \end{aligned}$$

现在我们来考察

$$\sum_{n \leq x-1} \int_n^{n+1} \left(\frac{1}{n} - \frac{1}{t} \right) dt. \quad (4.13)$$

显然

$$0 \leq \int_n^{n+1} \left(\frac{1}{n} - \frac{1}{t} \right) dt \leq \frac{1}{n^2}.$$

因为

$$\sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n^2}$$

收敛, 所以(4.13)是有上界的递增函数, 因此它必有一极限 γ . 且这个和与 γ 的差不超过

$$\sum_{n \geq x} \frac{1}{n^2}. \quad (4.14)$$

下面我们利用公式(4.5)来估计(4.14)的上界. 为此我们取 $y > x$, 再令

$$f(t) = \frac{1}{t^2}, \quad c_n = \begin{cases} 1, & x \leq n < y; \\ 0, & \text{其它.} \end{cases}$$

所以

$$s(t) = \sum_{x \leq n < t} 1, \quad (x < t \leq y).$$

由(4.5)式得到

$$\sum_{x \leq n < y} \frac{1}{n^2} = -\frac{s(y)}{y^2} + 2 \int_x^y \frac{s(t)}{t^3} dt, \quad (4.15)$$

因为 $|s(t)| \leq t$, 所以由上式得到

$$\sum_{x \leq n < y} \frac{1}{n^2} \leq \frac{1}{y} + 2 \int_x^y \frac{dt}{t^2} \leq \frac{2}{x}.$$

上式表明对任意 y , 均有

$$\sum_{x \leq n < y} \frac{1}{n^2} \leq \frac{2}{x}.$$

故当 $y \rightarrow \infty$ 时, 就得到

$$\sum_{n > x} \frac{1}{n^2} = O\left(\frac{1}{x}\right).$$

因此(4.12)获证.

定理 4.4 设 $x \geq 2$, 则有

$$\sum_{n \leq x} \log n = \left(x + \frac{1}{2}\right) \log x - x + C + O\left(\frac{1}{x}\right). \quad (4.16)$$

这里 C 为一常数.

证 我们首先考察下面的积分

$$\int_{n-\frac{1}{2}}^{n+\frac{1}{2}} \log t \, dt.$$

显见,

$$\begin{aligned} \int_{n-\frac{1}{2}}^{n+\frac{1}{2}} \log t \, dt &= \int_n^{n+\frac{1}{2}} \log t \, dt + \int_{n-\frac{1}{2}}^n \log t \, dt = \\ &= \int_0^{\frac{1}{2}} \log(n+t) \, dt + \int_0^{\frac{1}{2}} \log(n-t) \, dt = \\ &= \int_0^{\frac{1}{2}} \log(n^2 - t^2) \, dt = \\ &= \int_0^{\frac{1}{2}} \log n^2 \, dt + \int_0^{\frac{1}{2}} \log\left(1 - \frac{t^2}{n^2}\right) \, dt = \end{aligned}$$

$$= \log n + c_n,$$

这里

$$c_n = \int_0^{\frac{1}{2}} \log \left(1 - \frac{t^2}{n^2} \right) dt,$$

不妨设 x 为整数, 由上式得到

$$\sum_{n \leq x} \log n + \sum_{n \leq x} c_n = \sum_{n \leq x} \int_{n-\frac{1}{2}}^{n+\frac{1}{2}} \log t \, dt = \int_{\frac{1}{2}}^{x+\frac{1}{2}} \log t \, dt.$$

所以

$$\sum_{n \leq x} \log n = \int_{\frac{1}{2}}^{x+\frac{1}{2}} \log t \, dt - \sum_{n \leq x} c_n, \quad (4.17)$$

而

$$\begin{aligned} \int_{\frac{1}{2}}^{x+\frac{1}{2}} \log t \, dt &= \left(t \log t - t \right) \Big|_{\frac{1}{2}}^{x+\frac{1}{2}} = \left(x + \frac{1}{2} \right) \log \left(x + \frac{1}{2} \right) - \\ &\quad - \left(x + \frac{1}{2} \right) - \frac{1}{2} \log \frac{1}{2} + \frac{1}{2}. \end{aligned} \quad (4.18)$$

因为

$$\left| \int_0^{\frac{1}{2}} \log \left(1 - \frac{t^2}{n^2} \right) dt \right| \leq \frac{1}{n^2},$$

所以级数

$$\sum_{n=1}^{\infty} c_n \quad (4.19)$$

收敛.

与前面同样的讨论知

$$\sum_{n > x} C_n = O\left(\frac{1}{x}\right). \quad (4.20)$$

因此

$$\sum_{n \leq x} C_n = \sum_{n=1}^{\infty} C_n + O\left(\frac{1}{x}\right). \quad (4.21)$$

将(4.18), (4.21)代入(4.17)得到

$$\sum_{n \leq x} \log n = \left(x + \frac{1}{2}\right) \log x - x + C + O\left(\frac{1}{x}\right), \quad (4.22)$$

这里 C 为某一常数. 定理证毕.

定理 4.5 设 $x \geq 2$, 则

$$\sum_{n \leq x} \frac{\Lambda(n)}{n} = \log x + O(1). \quad (4.23)$$

证: 不妨设 x 为整数, 由公式(2.20)知

$$x! = \prod_{p \leq x} p^{\left[\frac{x}{p}\right] + \left[\frac{x}{p^2}\right] + \cdots}.$$

两边取对数, 得到

$$\log x! = \sum_{p \leq x} \left(\sum_{k=1}^{\infty} \left[\frac{x}{p^k} \right] \right) \log p$$

因为当 $k > \left[\frac{\log x}{\log p} \right]$ 时, $\left[\frac{x}{p^k} \right] = 0$. 所以

$$\log x! = \sum_{p \leq x} \left(\sum_{k=1}^{\infty} \frac{x}{p^k} \log p \right) + O \left(\sum_{p \leq x} \left[\frac{\log x}{\log p} \right] \log p \right).$$

显然

$$\sum_{p \leq x} \left[\frac{\log x}{\log p} \right] \log p \leq \pi(x) \log x = O(x).$$

故

$$\begin{aligned} \log x! &= \sum_{p \leq x} \left(\sum_{k=1}^{\infty} \frac{x}{p^k} \log p \right) + O(x) = \\ &= x \sum_{n \leq x} \frac{\Lambda(n)}{n} + O(x). \end{aligned} \quad (4.24)$$

再由(4.16)知

$$\log x! = x \log x + O(x),$$

所以

$$\sum_{n \leq x} \frac{\Lambda(n)}{n} = \log x + O(1).$$

定理 4.6 下面的公式成立

$$\sum_{d \mid n} \mu(d) = \begin{cases} 1, & n=1; \\ 0, & n>1. \end{cases} \quad (4.25)$$

证 当 $n=1$ 时, 显然有

$$\sum_{d \mid n} \mu(d) = \mu(1) = 1.$$

现设 $n>1$, 且 $n = p_1^{a_1} p_2^{a_2} \cdots p_k^{a_k}$, 则有

$$\begin{aligned} \sum_{d \mid n} \mu(d) &= \mu(1) + \left(\mu(p_1) + \mu(p_2) + \cdots + \mu(p_k) \right) + \\ &\quad + \left(\mu(p_1 p_2) + \mu(p_1 p_3) + \cdots \right) + \left(\mu(p_1 p_2 p_3) + \cdots \right) + \cdots = \\ &= 1 - k + \binom{k}{2} - \binom{k}{3} + \cdots = (1-1)^k = 0. \end{aligned}$$

证毕.

定理 4.7 设 $\Phi(m)$ 是任一数论函数, 令

$$F(m) = \sum_{d|m} \Phi(d), \quad (4.26)$$

则有

$$\Phi(m) = \sum_{d|m} \mu(d) F\left(\frac{m}{d}\right). \quad (4.27)$$

证 由(4.26)知

$$F\left(\frac{m}{d}\right) = \sum_{d_1|\frac{m}{d}} \Phi(d_1), \quad (4.28)$$

以 $\mu(d)$ 乘上式两边并对 m 的所有除数 d 求和, 我们得到

$$\sum_{d|m} \mu(d) F\left(\frac{m}{d}\right) = \sum_{d|m} \sum_{d_1|\frac{m}{d}} \mu(d) \Phi(d_1).$$

现在将上式右边求和的次序交换一下, 得到

$$\sum_{d|m} \sum_{d_1|\frac{m}{d}} \mu(d) \Phi(d_1) = \sum_{d_1|m} \Phi(d_1) \sum_{d|\frac{m}{d_1}} \mu(d),$$

由(4.25)知

$$\sum_{d|\frac{m}{d_1}} \mu(d) = \begin{cases} 1, & d_1 = m; \\ 0, & d_1 \neq m. \end{cases}$$

所以

$$\sum_{d_1|m} \Phi(d_1) \sum_{d|\frac{m}{d_1}} \mu(d) = \Phi(m).$$

定理得证.

利用定理 4.7 还可证明下面的公式:

$$\sum_{d|n} \mu(d) \log \frac{n}{d} = \Lambda(n). \quad (4.29)$$

为此我们只要证明

$$\sum_{d|n} \Lambda(d) = \log n. \quad (4.30)$$

设 $n = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \cdots p_k^{\alpha_k}$ 为 n 的标准分解式, 则

$$\begin{aligned} \sum_{d|n} \Lambda(n) &= \sum_{s_1=0}^{\alpha_1} \sum_{s_2=0}^{\alpha_2} \cdots \sum_{s_k=0}^{\alpha_k} \Lambda(p_1^{s_1} p_2^{s_2} \cdots p_k^{s_k}) = \\ &= \sum_{s_1=1}^{\alpha_1} \Lambda(p_1^{s_1}) + \sum_{s_2=1}^{\alpha_2} \Lambda(p_2^{s_2}) + \cdots + \sum_{s_k=1}^{\alpha_k} \Lambda(p_k^{s_k}) = \\ &= \sum_{s_1=1}^{\alpha_1} \log p_1 + \sum_{s_2=1}^{\alpha_2} \log p_2 + \cdots + \sum_{s_k=1}^{\alpha_k} \log p_k = \\ &= \alpha_1 \log p_1 + \alpha_2 \log p_2 + \cdots + \alpha_k \log p_k = \\ &= \log n. \end{aligned}$$

所以由定理 4.7 知 (4.29) 成立. 因为

$$\begin{aligned} \sum_{d|n} \mu(d) \log \frac{n}{d} &= \log n \sum_{d|n} \mu(d) - \sum_{d|n} \mu(d) \log d = \\ &= - \sum_{d|n} \mu(d) \log d, \end{aligned}$$

故下面的公式亦成立:

$$\Lambda(n) = - \sum_{d|n} \mu(d) \log d. \quad (4.31)$$

有了上面这几个辅助公式, 下面我们来建立一个非常有用的不等式——薛尔伯格不等式。

4.3 薛尔伯格不等式

下面的定理称谓薛尔伯格不等式:

定理 4.8 设 $x \geq 1$, 则

$$\psi(X) \log x + \sum_{n \leq x} \psi\left(\frac{x}{n}\right) \Lambda(n) = 2x \log x + O(x). \quad (4.32)$$

公式(4.32)的证明依赖于下面的定理:

定理 4.9 设 $F(x)$ 是确定在 $x \geq 1$ 上的任意一个函数, 而

$$G(x) = \sum_{n \leq x} F\left(\frac{x}{n}\right) \log x, \quad (x \geq 1).$$

则

$$\sum_{n \leq x} \mu(n) G\left(\frac{x}{n}\right) = F(x) \log x + \sum_{n \leq x} F\left(\frac{x}{n}\right) \Lambda(n). \quad (4.33)$$

证

$$\begin{aligned} \sum_{n \leq x} \mu(n) G\left(\frac{x}{n}\right) &= \sum_{n \leq x} \mu(n) \sum_{m \leq \frac{x}{n}} F\left(\frac{x}{mn}\right) \log \frac{x}{mn} = \\ &= \sum_{d \leq x} F\left(\frac{x}{d}\right) \sum_{n | d} \mu(n) \log \frac{x}{n}. \end{aligned} \quad (4.34)$$

上式最后一步是令 $d = mn$, 然后交换求和次序而得到. 但

$$\sum_{n | d} \mu(n) \log \frac{x}{n} = \log x \sum_{n | d} \mu(n) - \Lambda(d),$$

将上式代入(4.34)得到

$$\sum_{n \leq x} \mu(n) G\left(\frac{x}{n}\right) = \sum_{d \leq x} F\left(\frac{x}{d}\right) \log x \sum_{n | d} \mu(n) -$$

$$\sum_{d \leq x} F\left(\frac{x}{d}\right) \Lambda(d) = F(x) \log x + \sum_{d < x} F\left(\frac{x}{d}\right) \Lambda(d).$$

上式即为(4.33).

有了(4.33)我们就可以来证明(4.32)了.

现在我们在定理 4.7 内令

$$F(x) = \psi(x) - x + \gamma + 1,$$

这里 γ 为欧拉常数(参看(4.12)). 则有

$$\begin{aligned} G(x) &= \sum_{n \leq x} F\left(\frac{x}{n}\right) \log x = \sum_{n \leq x} \psi\left(\frac{x}{n}\right) \log x - \\ &\quad - \sum_{n \leq x} \frac{x}{n} \log x + \sum_{n \leq x} (\gamma + 1) \log x. \end{aligned} \quad (4.35)$$

而

$$\begin{aligned} \sum_{n \leq x} \psi\left(\frac{x}{n}\right) &= \sum_{n \leq x} \sum_{\substack{m \leq \frac{x}{n} \\ m \mid \frac{x}{n}}} \Lambda(m) = \sum_{m \mid x} \Lambda(m) = \\ &= \sum_{n \leq x} \sum_{d \mid n} \Lambda(d) = \sum_{d \leq x} \log n = \\ &= x \log x - x + O(\log x). \end{aligned}$$

将上式代入(4.35)并利用定理 4.3, 得到

$$\begin{aligned} \sum_{n \leq x} F\left(\frac{x}{n}\right) \log x &= x \log^2 x - x \log x + O(\log^2 x) - \\ &\quad - x \log^2 x - \gamma x \log x + O(\log x) + (\gamma + 1)x \log x + \\ &\quad + O(\log x) = O(\log^2 x). \end{aligned}$$

所以

$$G(x) = \sum_{n \leq x} F\left(\frac{x}{n}\right) \log x = O(\log^2 x) = O(\sqrt{x}).$$

而

$$\sum_{n \leq x} \mu(n) G\left(\frac{x}{n}\right) = O\left(\sum_{n \leq x} \sqrt{\frac{x}{n}}\right) = O\left(\sqrt{x} \sum_{n \leq x} \frac{1}{\sqrt{n}}\right),$$

利用定理 4.1, 我们容易证明

$$\sum_{n \leq x} \frac{1}{\sqrt{n}} = O(\sqrt{x}).$$

所以

$$\sum_{n \leq x} \mu(n) G\left(\frac{x}{n}\right) = O(x).$$

将上式代入(4.33)就得到

$$F(x) \log x + \sum_{n \leq x} F\left(\frac{x}{n}\right) \log x = O(x). \quad (4.36)$$

将 $F(x) = \psi(x) - x + \gamma + 1$ 代入上式即得

$$\begin{aligned} & (\psi(x) - x + \gamma + 1) \log x + \sum_{n \leq x} \left(\psi\left(\frac{x}{n}\right) - \frac{x}{n} + \gamma + 1 \right) \Lambda(n) = \\ & = O(x). \end{aligned}$$

上式亦可写成

$$\begin{aligned} \psi(x) \log x + \sum_{n \leq x} \psi\left(\frac{x}{n}\right) \Lambda(n) &= x \log x + x \sum_{n \leq x} \frac{\Lambda(n)}{n} - \\ &- (\gamma + 1) \left(\sum_{n \leq x} \Lambda(n) + \log x \right) + O(x). \end{aligned}$$

再利用(4.23)及 $\psi(x) = O(x)$, 即得

$$\psi(x) \log x + \sum_{n \leq x} \psi\left(\frac{x}{n}\right) \Lambda(n) = 2x \log x + O(x).$$

定理 4.8 得证.

由定理 4.8 容易得到下面的等价形式

$$\begin{aligned} \sum_{n \leq x} \Lambda(n) \log n + \sum_{mn \leq x} \Lambda(m) \Lambda(n) &= \\ &= 2x \log x + O(x). \end{aligned} \quad (4.37)$$

为了证明 (4.37)，我们在定理 4.1 中取 $c_n = \Lambda(n)$ ， $f(t) = \log t$ ，则得到

$$\begin{aligned} \sum_{n \leq x} \Lambda(n) \log n &= \psi(x) \log x - \int_1^x \frac{\psi(t)}{t} dt = \\ &= \psi(x) \log x + O(x). \end{aligned} \quad (4.38)$$

而

$$\begin{aligned} \sum_{n \leq x} \psi\left(\frac{x}{n}\right) \Lambda(n) &= \sum_{n \leq x} \Lambda(n) \sum_{m \leq \frac{x}{n}} \Lambda(m) = \\ &= \sum_{mn \leq x} \Lambda(m) \Lambda(n). \end{aligned} \quad (4.39)$$

由 (4.32)，(4.38)，(4.39) 立即推出 (4.37)。

下面我们从 (4.32) 出发，再作进一步的研究。

为此令

$$\psi(x) - x = R(x).$$

将上式代入 (4.32) 得到，

$$\begin{aligned} x \log x + R(x) \log x + \sum_{n \leq x} R\left(\frac{x}{n}\right) \Lambda(n) + x \sum_{n \leq x} \frac{\Lambda(n)}{n} &= \\ &= 2x \log x + O(x), \end{aligned}$$

将

$$\sum_{n \leq x} \frac{\Lambda(n)}{n} = \log x + O(1)$$

代入上式, 得

$$R(x)\log x + \sum_{n \leq x} R\left(\frac{x}{n}\right) \Lambda(n) = O(x). \quad (4.40)$$

由 $R(x)$ 的定义知道, $\psi(x) \sim x$ 等价于

$$R(x) = o(x). \quad (4.41)$$

在(4.40)中用 $\frac{x}{n}$ 及 m 分别代替 x 与 n , 得到

$$R\left(\frac{x}{n}\right)\log \frac{x}{n} + \sum_{m \leq \frac{x}{n}} \Lambda(m) R\left(\frac{x}{mn}\right) = O\left(\frac{x}{n}\right). \quad (4.42)$$

用 $\log x$ 乘(4.40), 用 $\Lambda(n)$ 乘(4.42)再对 $n \leq x$ 求和, 可得

$$\begin{aligned} & \log x \left\{ R(x)\log x + \sum_{n \leq x} R\left(\frac{x}{n}\right) \Lambda(n) \right\} - \\ & - \sum_{n \leq x} \Lambda(n) R\left(\frac{x}{n}\right) \log \frac{x}{n} - \\ & - \sum_{n \leq x} \Lambda(n) \left\{ \sum_{m \leq \frac{x}{n}} \Lambda(m) R\left(\frac{x}{mn}\right) \right\} = \\ & = O(x \log x) + O\left(x \sum_{n \leq x} \frac{\Lambda(n)}{n}\right). \end{aligned}$$

将上式化简, 并利用

$$\sum_{n \leq x} \frac{\Lambda(n)}{n} = \log x + O(1),$$

得到

$$R(x)\log^2 x + \sum_{n \leq x} \Lambda(n) R\left(\frac{x}{n}\right) \log n +$$

$$+ \sum_{m|n \leq x} \Lambda(m) \Lambda(n) R\left(\frac{x}{mn}\right) = O(x \log x).$$

上式又可写成

$$|R(x)| \log^2 x \leq \sum_{n \leq x} a_n \left| R\left(\frac{x}{n}\right) \right| + O(x \log x). \quad (4.43)$$

这里

$$a_n = \Lambda(n) \log n + \sum_{n=lm} \Lambda(l) \Lambda(m). \quad (4.44)$$

由(4.37)知

$$\begin{aligned} \sum_{n \leq x} a_n &= \sum_{n \leq x} \Lambda(n) \log n + \sum_{lm \leq x} \Lambda(l) \Lambda(m) = \\ &= 2x \log x + O(x). \end{aligned} \quad (4.45)$$

定理 4.19 下面不等式成立.

$$\begin{aligned} |R(x)| \log^2 x &\leq 2 \int_1^x \left| R\left(\frac{x}{t}\right) \right| \log t dt + \\ &+ O(x \log x). \end{aligned} \quad (4.46)$$

证 不难看出, 要证明(4.46)只需顺次证明下面两个式子:

$$\begin{aligned} \sum_{n \leq x} a_n \left| R\left(\frac{x}{n}\right) \right| - 2 \sum_{2 \leq n \leq x} \left| R\left(\frac{x}{n}\right) \right| \int_{n-1}^n \log t dt &= \\ &= O(x \log x). \end{aligned} \quad (4.47)$$

$$\begin{aligned} \sum_{2 \leq n \leq x} \left| R\left(\frac{x}{n}\right) \right| \int_{n-1}^n \log t dt &= \int_1^x \left| R\left(\frac{x}{t}\right) \right| \log t dt + \\ &+ O(x \log x). \end{aligned} \quad (4.48)$$

我们先来证明(4.47), 设 $t_2 > t_1 > 0$, 则

$$\begin{aligned} \left| |R(t_2)| - |R(t_1)| \right| &\leq |R(t_2) - R(t_1)| = |\psi(t_2) - \\ &\quad - \psi(t_1) + t_1 - t_2| \leq \psi(t_2) + t_2 - \psi(t_1) - t_1 = \\ &\quad = F(t_2) - F(t_1). \end{aligned}$$

这里

$$F(t) = \psi(t) + t = O(t).$$

显然, $F(t)$ 是非负的增函数.

令

$$C_n = a_n - 2 \int_{n-1}^n \log t dt \quad (n > 1).$$

那么, (4.47) 就是要证明

$$\sum_{n \leq x} C_n \left| R\left(\frac{x}{n}\right) \right| = O(x \log x). \quad (4.49)$$

再设 $S(1) = 0$, 有

$$\begin{aligned} S(x) &= \sum_{2 \leq n \leq x} C_n = \sum_{n \leq x} a_n - 2 \int_1^{[x]} \log t dt = \\ &= 2x \log x + O(x) - 2x \log x + 2x = \\ &= O(x). \end{aligned} \quad (4.50)$$

于是, 利用和、差变换及 (4.49), (4.50), 得到

$$\begin{aligned} \sum_{2 \leq n \leq x} C_n \left| R\left(\frac{x}{n}\right) \right| &= \sum_{2 \leq n \leq x} (S(n) - S(n-1)) \left| R\left(\frac{x}{n}\right) \right| = \\ &= \sum_{2 \leq n \leq x} S(n) \left| R\left(\frac{x}{n}\right) \right| - \sum_{2 \leq n \leq x} S(n-1) \left| R\left(\frac{x}{n}\right) \right| = \\ &= \sum_{2 \leq n \leq x} S(n) \left| R\left(\frac{x}{n}\right) \right| - \sum_{n \leq x-1} S(n) \left| R\left(\frac{x}{n+1}\right) \right| = \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
&= \sum_{n \leq x-1} S(n) \left(\left| R\left(\frac{x}{n}\right) \right| - \left| R\left(\frac{x}{n+1}\right) \right| \right) + \\
&\quad + S(x) \left| R\left(\frac{x}{[x]}\right) \right| = \\
&= O\left(\sum_{n \leq x-1} n \left\{ F\left(\frac{x}{n}\right) - F\left(\frac{x}{n+1}\right) \right\} \right) + O(x) = \\
&= O\left(\sum_{n \leq x-1} F\left(\frac{x}{n}\right) \right) + O(x) = \\
&= O\left(x \sum_{n \leq x} \frac{1}{n} \right) + O(x) = O(x \log x).
\end{aligned}$$

于是(4.47)得证

现在来证明(4.48)，不难看出

$$\begin{aligned}
&\left| \left| R\left(\frac{x}{n}\right) \right| \int_{n-1}^n \log t dt - \int_{n-1}^n \left| R\left(\frac{x}{t}\right) \right| \log t dt \right| \leq \\
&\leq \int_{n-1}^n \left| \left| R\left(\frac{x}{n}\right) \right| - \left| R\left(\frac{x}{t}\right) \right| \right| \log t dt \leq \\
&\leq \int_{n-1}^n \left(F\left(\frac{x}{n-1}\right) - F\left(\frac{x}{n}\right) \right) \log t dt \leq \\
&\leq \log n \left(F\left(\frac{x}{n-1}\right) - F\left(\frac{x}{n}\right) \right) \leq \\
&\leq (n-1) \left(F\left(\frac{x}{n-1}\right) - F\left(\frac{x}{n}\right) \right),
\end{aligned}$$

其中最后一步用到了不等式 $\log n \leq n-1$ 。这样我们就得到了

$$\begin{aligned}
& \sum_{2 \leq n \leq x} \left| \left| R\left(\frac{x}{n}\right) \right| \left| \int_{n-1}^n \log t dt - \int_{n-1}^n \left| R\left(\frac{x}{t}\right) \right| \log t dt \right| \right| \leq \\
& \leq \sum_{2 \leq n \leq x} (n-1) \left(F\left(\frac{x}{n-1}\right) - F\left(\frac{x}{n}\right) \right) \leq \\
& \leq \sum_{n \leq x} F\left(\frac{x}{n}\right) + O(x) = O(x \log x).
\end{aligned}$$

定理 4.10 证毕.

定理 4.10 可以改写成下面的形式:

定理 4.11 记

$$V(\xi) = e^{-\xi} R(e^{\xi}) = e^{-\xi} \psi(e^{\xi}) - 1.$$

则下面的不等式成立:

$$\xi^2 |V(\xi)| \leq 2 \int_0^{\xi} d\xi \int_0^{\xi} |V(\eta)| d\eta + O(\xi). \quad (4.51)$$

证 在(4.46)中令 $x = e^{\xi}$, $t = xe^{-\eta}$, 则

$$\begin{aligned}
\int_1^x \left| R\left(\frac{x}{t}\right) \right| \log t dt &= x \int_0^{\xi} |R(e^{\eta})| e^{-\eta} (\xi - \eta) d\eta = \\
&= x \int_0^{\xi} |V(\eta)| (\xi - \eta) d\eta = x \int_0^{\xi} d\xi \int_0^{\xi} |V(\eta)| d\eta.
\end{aligned}$$

所以将(4.48)两边除以 x 得到

$$\xi^2 |V(\xi)| \leq 2 \int_0^{\xi} d\xi \int_0^{\xi} |V(\eta)| d\eta + O(\xi)$$

定理得证.

4.4 函数 $V(\xi)$ 的性质

因为 $\psi(x) = O(x)$, 故 $V(\xi) = e^{-\xi} R(e^{\xi}) = e^{-\xi} \psi(e^{\xi}) - 1$ 是

有界的, 因此我们可以令

$$\alpha = \overline{\lim}_{\xi \rightarrow \infty} |V(\xi)|, \quad (4.52)$$

$$\beta = \overline{\lim}_{\xi \rightarrow \infty} \frac{1}{\xi} \int_0^{\xi} |V(\eta)| d\eta. \quad (4.53)$$

由上极限的定义知

$$|V(\xi)| \leq \alpha + o(1), \quad (\xi \rightarrow \infty) \quad (4.54)$$

$$\int_0^{\xi} |V(\eta)| d\eta \leq \beta \xi + o(\xi), \quad (\xi \rightarrow \infty) \quad (4.55)$$

将(4.55)代入(4.51)得到

$$\begin{aligned} \xi^2 |V(\xi)| &\leq 2 \int_0^{\xi} (\beta \xi + o(\xi)) d\xi + O(\xi) = \\ &= \beta \xi^2 + o(\xi^2). \end{aligned}$$

两边除以 ξ^2 , 即得

$$|V(\xi)| \leq \beta + o(1). \quad (4.56)$$

由(4.52)及(4.56)推出

$$\alpha \leq \beta. \quad (4.57)$$

另一方面由 $V(\xi)$ 的定义看出, 素数定理等价于

$$V(\xi) = o(1), \quad (\xi \rightarrow \infty)$$

即有

$$\alpha = 0. \quad (4.58)$$

因为可用反证法, 若 $\alpha > 0$, 则必有

$$\beta < \alpha. \quad (4.59)$$

它与(4.57)矛盾.

定理 4.12 对任意正数 ξ_1, ξ_2 , 一定存在一个与它们无关的正数 A , 使得

$$\left| \int_{\xi_1}^{\xi_2} V(\eta) d\eta \right| < A. \quad (4.60)$$

证 我们来考虑积分

$$\int_0^{\xi} V(\eta) d\eta.$$

为此令 $\xi = \log x$, $\eta = \log t$, 则有

$$\begin{aligned} \int_0^{\xi} V(\eta) d\eta &= \int_1^x \left(\frac{\psi(t)}{t^2} - \frac{1}{t} \right) dt = \\ &= \int_1^x \frac{\psi(t)}{t^2} dt - \log x = \\ &= \int_1^x \left(\sum_{n \leq t} \Lambda(n) \right) \frac{dt}{t^2} - \log x = \\ &= \sum_{n \leq x} \Lambda(n) \int_n^x \frac{dt}{t^2} - \log x = \\ &= \sum_{n \leq x} \Lambda(n) \left(\frac{1}{n} - \frac{1}{x} \right) - \log x = \\ &= \sum_{n \leq x} \frac{\Lambda(n)}{n} - \frac{\psi(x)}{x} - \log x = \\ &= O(1). \end{aligned}$$

定理得证.

定理 4.13 若 $\eta_0 > 0$ 为 $V(\eta)$ 的零点, 即 $V(\eta_0) = 0$, 则有

$$\int_0^{\alpha} |V(\eta_0 + t)| dt \leq \frac{1}{2} \alpha^2 + O(\eta_0^{-1}). \quad (4.61)$$

证 因为

$$\sum_{n \leq x} \psi \left(\frac{x}{n} \right) \Lambda(n) = \sum_{m, n \leq x} \Lambda(m) \Lambda(n),$$

所以薛尔伯格不等式可写成

$$\psi(x) \log x + \sum_{mn \leq x} \Lambda(m) \Lambda(n) = 2x \log x + O(x). \quad (4.62)$$

现设 $x > x_0 > 1$, 则

$$\psi(x_0) \log x_0 + \sum_{mn \leq x_0} \Lambda(m) \Lambda(n) = 2x_0 \log x_0 + O(x_0). \quad (4.63)$$

将(4.62)减去(4.63)得到

$$\begin{aligned} \psi(x) \log x - \psi(x_0) \log x_0 + \sum_{x_0 < mn \leq x} \Lambda(m) \Lambda(n) &= \\ &= 2(x \log x - x_0 \log x_0) + O(x). \end{aligned}$$

因为

$$\sum_{x_0 < mn \leq x} \Lambda(m) \Lambda(n) \geq 0,$$

所以下面不等式成立

$$\begin{aligned} 0 &\leq \psi(x) \log x - \psi(x_0) \log x_0 \leq \\ &\leq 2(x \log x - x_0 \log x_0) + O(x). \end{aligned}$$

又因为 $\psi(x) = x + R(x)$, 所以由上式还可得到

$$\begin{aligned} |R(x) \log x - R(x_0) \log x_0| &\leq \\ &\leq x \log x - x_0 \log x_0 + O(x). \end{aligned} \quad (4.64)$$

令 $x = e^{\eta_0+t}$ ($t > 0$), $x_0 = e^{\eta_0}$, 由假设 $V(\eta_0) = 0$, 所以 $R(x_0) = 0$,

将其代入(4.64)得到

$$|R(x)| \log x \leq x \log x - x_0 \log x_0 + O(x).$$

将上式两边除以 $x \log x$, 就有

$$\frac{|R(x)|}{x} \leq 1 - \frac{x_0 \log x_0}{x \log x} + O\left(\frac{1}{\log x}\right).$$

即

$$\begin{aligned}
|V(\eta_0 + t)| &\leq 1 - \frac{\eta_0}{\eta_0 + t} e^{-t} + O\left(\frac{1}{\eta_0}\right) = \\
&= 1 - e^{-t} + \left(1 - \frac{\eta_0}{\eta_0 + t}\right) e^{-t} + O\left(\frac{1}{\eta_0}\right) = \\
&= 1 - e^{-t} + \frac{1}{\eta_0 + t} \frac{t}{e^t} + O\left(\frac{1}{\eta_0}\right) = \\
&= 1 - e^{-t} + O\left(\frac{1}{\eta_0}\right).
\end{aligned}$$

再利用下面的不等式

$$1 - e^{-t} \leq t, \quad (\text{当 } t > 0).$$

这就证明了

$$|V(\eta_0 + t)| \leq t + O\left(\frac{1}{\eta_0}\right). \quad (4.65)$$

因此

$$\begin{aligned}
\int_0^a |V(\eta_0 + t)| dt &\leq \int_0^a \left| t + O\left(\frac{1}{\eta_0}\right) \right| dt \leq \\
&\leq \frac{1}{2} a^2 + O\left(\frac{1}{\eta_0}\right).
\end{aligned}$$

定理得证.

定理 4.14 若 $\alpha > 0$, 则必存在 $0 < \alpha_1 < \alpha$, 使得

$$\int_0^\xi |V(\eta)| d\eta \leq \alpha_1 \xi + o(\xi). \quad (4.66)$$

证 我们先来证明存在两个常数 $\delta > \alpha$ 及 $\alpha_1 < \alpha$, 使得对于任意正数 ξ , 恒有

$$\int_\xi^{\xi+\delta} |V(\eta)| d\eta \leq \alpha_1 \delta + o(1), \quad (\xi \rightarrow \infty). \quad (4.67)$$

我们取(A 由(4.60)定义)

$$\delta = \frac{3\alpha^2 + 4A + 2\alpha}{2\alpha} > \alpha + 1. \quad (4.68)$$

在区间 $[\xi, \xi + \delta - \alpha]$ 上 $V(\eta)$ 只可能有两种情形, 即有零点或无零点. 今分别讨论如下:

(1) 在 $[\xi, \xi + \delta - \alpha]$ 上有 r_0 , 使得 $V(r_0) = 0$. 因此, 当 $\xi \rightarrow \infty$ 时,

$$\begin{aligned} \int_{\xi}^{\xi+\delta} |V(\eta)| d\eta &= \int_{\xi}^{r_0} |V(\eta)| d\eta + \int_{r_0}^{r_0+\alpha} |V(\eta)| d\eta + \\ &+ \int_{r_0+\alpha}^{\xi+\delta} |V(\eta)| d\eta. \end{aligned} \quad (4.69)$$

由 α 的定义知

$$\int_{\xi}^{r_0} |V(\eta)| d\eta \leq (\eta_0 - \xi)\alpha + o(1).$$

$$\int_{r_0+\alpha}^{\xi+\delta} |V(\eta)| d\eta \leq (\xi + \delta - \eta_0 - \alpha)\alpha + o(1).$$

再由(4.61)得到

$$\int_{r_0}^{r_0+\alpha} |V(\eta)| d\eta \leq \int_0^{\alpha} |V(\eta_0 + t)| dt \leq \frac{1}{2}\alpha^2 + O\left(\frac{1}{\eta_0}\right).$$

由上面三式及(4.69)就有

$$\begin{aligned} \int_{\xi}^{\xi+\delta} |V(\eta)| d\eta &\leq -\frac{1}{2}\alpha^2 + \alpha\delta + o(1) = \\ &= \alpha\left(1 - \frac{\alpha}{2\delta}\right) + o(1) = \alpha_1\delta + o(1). \end{aligned} \quad (1)$$

这里

$$\alpha_1 = \alpha\left(1 - \frac{\alpha}{2\delta}\right) < \alpha. \quad (4.70)$$

(2) 在 $[\xi, \xi + \delta - \alpha]$ 上若 $V(\eta) \neq 0$. 因为函数 $V(\eta)$ 在连续点处是递减的, 而在不连续点则是递增的, 因此 $V(\eta)$ 只可能在区间 $[\xi, \xi + \delta - \alpha]$ 内变号一次, 设 $V(\eta)$ 在 $\eta = \eta_1$ 处变号, 则由 (4.60) 知

$$\int_{\xi}^{\xi + \delta - \alpha} |V(\eta)| d\eta = \left| \int_{\xi}^{\eta_1} V(\eta) d\eta \right| + \left| \int_{\eta_1}^{\xi + \delta - \alpha} V(\eta) d\eta \right| < 2A.$$

若这种 η_1 不存在, 则

$$\int_{\xi}^{\xi + \delta - \alpha} |V(\eta)| d\eta = \left| \int_{\xi}^{\xi + \delta - \alpha} V(\eta) d\eta \right| < A.$$

因此, 在这两种情形下都有

$$\begin{aligned} \int_{\xi}^{\xi + \delta} |V(\eta)| d\eta &= \int_{\xi}^{\xi + \delta - \alpha} |V(\eta)| d\eta + \int_{\xi + \delta - \alpha}^{\xi + \delta} |V(\eta)| d\eta < \\ &< 2A + \alpha^2 + o(1). \end{aligned}$$

但根据 δ 及 α_1 的取法, (参看 (4.68) 及 (4.70)) 我们有

$$2A + \alpha^2 \leq \alpha_1 \delta.$$

所以不论在何种情形, 我们都证明了 (4.67). 下面来证明从 (4.67) 可推出 (4.66).

$$\begin{aligned} \int_0^{\xi} |V(\eta)| d\eta &= \int_0^{\sqrt{\xi}} |V(\eta)| d\eta + \int_{\sqrt{\xi}}^{\xi} |V(\eta)| d\eta \leq \\ &\leq \int_{\sqrt{\xi}}^{\xi} |V(\eta)| d\eta + O(\sqrt{\xi}). \end{aligned} \quad (4.71)$$

$$\int_{\sqrt{\xi}}^{\xi} |V(\eta)| d\eta = \sum_{m=0}^{M-1} \int_{\sqrt{\xi} + m\delta}^{\sqrt{\xi} + (m+1)\delta} |V(\eta)| d\eta. \quad (4.72)$$

这里 $M \leq \xi/\delta$. 由 (4.67) 知

$$\int_{\sqrt{\xi} + m\delta}^{\sqrt{\xi} + (m+1)\delta} |V(\eta)| d\eta \leq \alpha_1 \delta + o(1)$$

$$\text{从而 } \sum_{m=0}^{M-1} \int_{\sqrt{\xi}+m\delta}^{\sqrt{\xi}+(m+1)\delta} |V(\eta)| d\eta \leq M\alpha_1\delta + o(M).$$

因为 $\delta > \alpha + 1$, 所以 $M \leq \xi$, 故有

$$M\alpha_1\delta + o(M) \leq \alpha_1\xi + o(\xi) \quad (4.73)$$

即

$$\int_{\sqrt{\xi}}^{\xi} |V(\eta)| d\eta \leq \alpha_1\xi + o(\xi). \quad (4.74)$$

将(4.74)代入(4.71)得

$$\int_0^{\xi} |V(\eta)| d\eta \leq \alpha_1\xi + o(\xi).$$

定理证毕.

从定理 4.14 我们可推出

$$\beta = \overline{\lim}_{\xi \rightarrow \infty} \frac{1}{\xi} \int_0^{\xi} |V(\eta)| d\eta \leq \alpha_1 < \alpha.$$

但这已与(4.57)矛盾, 所以必有

$$\alpha = 0.$$

至此素数定理得证.

利用素数定理我们很易改进前章的一些结果. 例如可以推出

$$1. \quad p_n \sim n \log n;$$

$$2. \quad \sum_{p \leq x} \frac{1}{p} \sim \log \log x.$$

等等.

第五章 三素数定理

哥德巴赫的第二个猜测，就是要证明任意不小于 9 的奇数都是三个素数之和。对这个猜测首先作出重要贡献的是英国数学家哈代与立脱伍特。在本世纪二十年代他们创造了一种方法，即所谓“圆法”。利用“圆法”及一个未经证实的猜测——黎曼猜测证明了任一充分大的奇数都是三个素数之和。虽然他们的工作是建立在一个未经证实的另一个猜测的基础之上的，但是他们的方法对后来的研究工作却产生了深远的影响。1937 年苏联数学家伊·维诺格拉陀夫利用“圆法”及他自己创造的“三角和方法”证明了任一充分大的奇数都是三个素数之和。这就是著名的哥德巴赫——维诺格拉陀夫定理。简称为三素数定理。本章的目的就是在大体上给出它的证明。

5.1 问题的转化

设 N 表示奇数，哥德巴赫的第二个猜想就是要证明当 $N \geq 9$ 时，方程

$$N = p_1 + p_2 + p_3 \quad (5.1)$$

有解。这里 p_1, p_2, p_3 都是素数。例如

$$31 = 3 + 11 + 17,$$

$$25 = 5 + 7 + 13.$$

等等。

方程(5.1)可以改写成下面的形式:

$$N - p_1 - p_2 - p_3 = 0. \quad (5.2)$$

哈代与立脱伍特首先把上面含有素数的方程的解的问题变成研究下面的积分是否大于零的问题:

$$\int_0^1 e^{2\pi i \alpha (p_1 + p_2 + p_3 - N)} d\alpha. \quad (5.3)$$

显然, 若 $N - p_1 - p_2 - p_3 = 0$, 则上面的积分等于 1. 如果 $N - p_1 - p_2 - p_3 \neq 0$, 则直接积分得到

$$\int_0^1 e^{2\pi i \alpha (p_1 + p_2 + p_3 - N)} d\alpha = \frac{e^{2\pi i \alpha (p_1 + p_2 + p_3 - N)}}{2\pi i (p_1 + p_2 + p_3 - N)} \Big|_0^1 = 0. \quad (5.4)$$

现在我们对所有不超过 N 的素数 p_1, p_2, p_3 将积分(5.3)求和得到

$$\sum_{p_1 \leq N} \sum_{p_2 \leq N} \sum_{p_3 \leq N} \int_0^1 e^{2\pi i \alpha (p_1 + p_2 + p_3 - N)} d\alpha,$$

根据上面的讨论, 我们看出, 如果用 $r(N)$ 来表示方程

$$N = p_1 + p_2 + p_3, \quad p_1, p_2, p_3 \leq N$$

的解的个数, 则有

$$r(N) = \sum_{p_1 \leq N} \sum_{p_2 \leq N} \sum_{p_3 \leq N} \int_0^1 e^{2\pi i \alpha (p_1 + p_2 + p_3 - N)} d\alpha. \quad (5.5)$$

若 $r(N) > 0$, 则说明哥德巴赫第二个猜想是正确的, 否则是错误的。(显然, 恒有 $r(N) \geq 0$).

再利用下面的关系

$$e^{2\pi i \alpha (p_1 + p_2 + p_3)} = e^{2\pi i \alpha p_1} \times e^{2\pi i \alpha p_2} \times e^{2\pi i \alpha p_3},$$

可将 $r(N)$ 写成下面的形式

$$\begin{aligned}
 r(N) &= \int_0^1 \left(\sum_{p_1 \leq N} e^{2\pi i \alpha p_1} \sum_{p_2 \leq N} e^{2\pi i \alpha p_2} \sum_{p_3 \leq N} e^{2\pi i \alpha p_3} \right) e^{-2\pi i \alpha N} d\alpha = \\
 &= \int_0^1 \left(\sum_{p \leq N} e^{2\pi i \alpha p} \right)^3 e^{-2\pi i \alpha N} d\alpha = \\
 &= \int_0^1 S^3(\alpha) e^{-2\pi i \alpha N} d\alpha. \tag{5.6}
 \end{aligned}$$

这里

$$S(\alpha) = \sum_{p \leq N} e^{2\pi i \alpha p}. \tag{5.7}$$

因此我们的问题已变成要证明:对奇数 $N \geq 9$, 下面的不等式

$$r(N) = \int_0^1 S^3(\alpha) e^{-2\pi i \alpha N} d\alpha > 0. \tag{5.8}$$

恒成立

5.2 圆 法

要证明 $r(N) > 0$ 确实是件非常困难的事, 因为我们对被积函数中的

$$S(\alpha) = \sum_{p \leq N} e^{2\pi i \alpha p}$$

的性质很不熟悉. 这两位英国数学家发现, 如果用有理数去逼近在区间 $[0, 1]$ 中的任一实数, 则当这些有理数的分母不太大时, 被积函数的绝对值较大. 因此他们用下面的方法来处理积分(5.6)(以下恒假定 N 为充分大的奇数).

首先, 由于被积函数是以 1 为周期的周期函数, 所以对任意的 $\tau \geq 1$, 积分(5.6)可以写成

$$r(N) = \int_{-\frac{1}{\tau}}^{1-\frac{1}{\tau}} S^3(\alpha) e^{-2\pi i \alpha N} d\alpha. \quad (5.9)$$

根据定理 2.21 知, 在区间 $\left[-\frac{1}{\tau}, 1-\frac{1}{\tau}\right)$ 内的每一个实数 α , 可以表示成下面的形式:

$$\alpha = \frac{a}{q} + \beta, \quad 1 \leq q \leq \tau, \quad (a, q) = 1, \quad |\beta| \leq \frac{1}{q\tau} \quad (5.10)$$

这里 $0 \leq a \leq q-1$, 而且仅当 $q=1$ 时, 才能使 $a=0$. 现在取 $\tau = N(\log N)^{-20}$, 对每一有理数

$$\frac{a}{q}, \quad (0 \leq a \leq q-1, \quad (a, q) = 1, \quad q \leq \log^{15} N)$$

以它为中心作一小区间, 其区间长度不超过 $\frac{2}{q\tau}$. 即使得该区间内的 α 应满足

$$\left| \alpha - \frac{a}{q} \right| \leq \frac{1}{q\tau}. \quad (5.11)$$

这种小区间我们记作 $\mathfrak{M}(a, q)$. 我们要证明这些小区间是两两不相交的.

引理 4.1 当 $(a_1 - a_2)^2 + (q_1 - q_2)^2 \neq 0$ 时, $\mathfrak{M}(a_1, q_1)$ 与 $\mathfrak{M}(a_2, q_2)$ 是不相交的.

证 由于 $q_1 \leq \log^{15} N$, $q_2 \leq \log^{15} N$, 所以 $\frac{a_1}{q_1}$ 与 $\frac{a_2}{q_2}$ 之间的距离不能太小, 即下式成立:

$$\left| \frac{a_1}{q_1} - \frac{a_2}{q_2} \right| = \left| \frac{a_1 q_2 - a_2 q_1}{q_1 q_2} \right| \geq \frac{1}{q_1 q_2}.$$

上面的不等式是由于, 当 $a_2 \neq a_1, q_2 \neq q_1$ 时,

$$|a_1 q_2 - q_1 a_2| \neq 0,$$

所以必有

$$|a_1 q_2 - a_2 q_1| \geq 1.$$

但另一方面, 显然

$$\frac{1}{q_1 \tau} + \frac{1}{q_2 \tau} < \frac{1}{q_1 q_2}.$$

故这些小区间是两两不相交的.

显然这些小区间都包含在区间 $\left[-\frac{1}{\tau}, 1 - \frac{1}{\tau}\right)$ 内, (上面的这种分割法, 只包含 0, 不包含 1, 所以我们将原来的区间 $\left[1 - \frac{1}{\tau}, 1\right]$ 换成了 $\left[-\frac{1}{\tau}, 0\right]$). 我们将这些小区间的全体记作 \mathfrak{M} , 在区间 $\left[-\frac{1}{\tau}, 1 - \frac{1}{\tau}\right)$ 中除去 \mathfrak{M} 剩下的部分记作 E ,

则有

$$r(N) = r_1(N) + r_2(N), \quad (5.12)$$

这里

$$r_1(N) = \int_{\mathfrak{M}} s^3(\alpha) e^{-2\pi i \alpha N} d\alpha, \quad (5.13)$$

$$r_2(N) = \int_E s^3(\alpha) e^{-2\pi i \alpha N} d\alpha. \quad (5.14)$$

我们的目的就是要证明 $r_1(N)$ 是 $r(N)$ 的主要部分, $r_2(N)$ 是次要部分, 从而推出当 N 为充分大的奇数时, 恒有

$$r(N) \geq r_1(N) - |r_2(N)| > 0.$$

哈代与立脱伍特称上面的方法为“圆法”。因为当 $0 \leq \alpha \leq 1$ 时 $0 \leq 2\pi\alpha \leq 2\pi$, 而

$$e^{2\pi i \alpha}$$

可以看成是长度为 1, 辐角为 $2\pi\alpha$ 的单位圆周上的点. 在区间 $[0, 1]$ 的两个端点 0, 1 都对应圆周上同一个点, 所以我们去掉右端点, 使它们之间建立了一一对应的关系. 这样, 对长度为 1 的直线段上的分割就对应在单位圆周上的分割. 这就是把这种方法称为“圆法”的来由.

5.3 主要部分的估计

定理 5.1 设 N 为充分大的奇数, 则下面的渐近公式成立:

$$r_1(N) = \frac{1}{2} \sigma(N) \frac{N^2}{\log^3 N} + O\left(\frac{N^2}{\log^4 N}\right),$$

其中

$$\sigma(N) = \prod_p \left(1 + \frac{1}{(p-1)^3}\right) \prod_{p|N} \left(1 - \frac{1}{p^2 - 3p + 3}\right),$$

\prod_p 表示通过所有素数的无穷乘积, $\prod_{p|N}$ 表示乘积只通过 N 的素因子, 且有 $\sigma(N) > 1$.

为了证明定理 5.1 我们需要下面的几个引理:

引理 5.1 设

$$\alpha = \frac{a}{q} + \beta, \quad (a, q) = 1, \quad q \leq \log^{15} N, \quad |\beta| \leq \frac{1}{q^{\frac{1}{2}}}$$

则有

$$S(\alpha) = \frac{\mu(q)}{\varphi(q)} \sum_{n=3}^N \frac{e^{2\pi i \beta n}}{\log n} + O\left(N e^{-c_4 \sqrt{\log N}}\right),$$

这里 $\mu(q)$, $\varphi(q)$ 分别表示茂隆乌斯函数及欧拉函数, c_4 为正的绝对常数.

证

$$\begin{aligned}
 S(a) &= S\left(\frac{a}{q} + \beta\right) = \sum_{p \leq N} e^{2\pi i \frac{a}{q} p} e^{2\pi i \beta p} = \\
 &= \sum_{\sqrt{N} < p \leq N} e^{2\pi i \frac{a}{q} p} e^{2\pi i \beta p} + O(\sqrt{N}) = \\
 &= \sum_{l=1}^q \sum_{\substack{\sqrt{N} < p \leq N \\ p \equiv l \pmod{q}}} e^{2\pi i \frac{a}{q} p} e^{2\pi i \beta p} + O(\sqrt{N}) = \\
 &= \sum_{\substack{l=1 \\ (l, q)=1}}^q e^{2\pi i \frac{a}{q} l} \sum_{\substack{\sqrt{N} < p \leq N \\ p \equiv l \pmod{q}}} e^{2\pi i \beta p} + O(\sqrt{N}).
 \end{aligned}$$

因为 $\sqrt{N} < p$, 而 $q \leq \log^{15} N$, 所以必有 $(p, q) = 1$, 亦即 $(l, q) = 1$.

由此得到

$$\begin{aligned}
 S(a) &= S\left(\frac{a}{q} + \beta\right) = \sum_{\substack{l=1 \\ (l, q)=1}}^q e^{2\pi i \frac{a}{q} l} \sum_{\substack{\sqrt{N} < p \leq N \\ p \equiv l \pmod{q}}} e^{2\pi i \beta p} + \\
 &+ O(\sqrt{N}). \tag{5.15}
 \end{aligned}$$

我们先来研究

$$T(l) = \sum_{\substack{\sqrt{N} < p \leq N \\ p \equiv l \pmod{q}}} e^{2\pi i \beta p}. \tag{5.16}$$

这就要用到定理 3.3 这一极为深刻的结果: 当 $q \leq \log^{15} n$ 时有

$$\pi(n; q, l) = \frac{\text{Lin}}{\varphi(q)} + O(ne^{-c\sqrt{\log n}}). \tag{5.17}$$

下面的式子是显然成立的:

$$\pi(n; q, l) - \pi(n-1; q, l) = \begin{cases} 1, & n = p \equiv l \pmod{q}; \\ 0, & \text{其它情形.} \end{cases}$$

将上式代入(5.16)并利用(5.17)就得到

$$\begin{aligned} T(l) &= \sum_{\substack{\sqrt{N} < p \leq N \\ p \equiv l \pmod{q}}} e^{2\pi i \beta p} = \\ &= \sum_{\sqrt{N} < n \leq N} (\pi(n; q, l) - \pi(n-1; q, l)) e^{2\pi i \beta n} = \\ &= \sum_{\sqrt{N} < n \leq N-1} \pi(n; q, l) (e^{2\pi i \beta n} - e^{2\pi i \beta (n+1)}) + \\ &\quad + \pi(N; q, l) e^{2\pi i \beta N} + O(\sqrt{N}) = \\ &= \sum_{\sqrt{N} < n \leq N-1} \frac{\text{Lin}}{\varphi(q)} (e^{2\pi i \beta n} - e^{2\pi i \beta (n+1)}) + \\ &\quad + O\left(N e^{-c_2 \sqrt{\log N}} \sum_{n \leq N} |e^{2\pi i \beta} - 1|\right) + \\ &\quad + \frac{\text{Lin} N}{\varphi(q)} e^{2\pi i \beta N} + O(N e^{-c_2 \sqrt{\log N}}) + O(\sqrt{N}) \end{aligned} \quad (5.18)$$

由(3.46)式知, 当 $|\beta|$ 很小时, 有

$$e^{2\pi i \beta} - 1 = O(|\beta|). \quad (5.19)$$

所以, 我们得到

$$\begin{aligned} T(l) &= \sum_{\sqrt{N} < n \leq N-1} \frac{\text{Lin}}{\varphi(q)} (e^{2\pi i \beta n} - e^{2\pi i \beta (n+1)}) + \\ &\quad + O(N^2 e^{-c_2 \sqrt{\log N}} |\beta|) + \frac{\text{Lin} N}{\varphi(q)} e^{2\pi i \beta N} + O(N e^{-c_2 \sqrt{\log N}}) = \\ &= \sum_{\sqrt{N} < n \leq N-1} \frac{\text{Lin}}{\varphi(q)} (e^{2\pi i \beta n} - e^{2\pi i \beta (n+1)}) + \frac{\text{Lin} N}{\varphi(q)} e^{2\pi i \beta N} + \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
& + O\left(\frac{N^2 e^{-c_2 \sqrt{\log N}}}{\tau}\right) + O(N e^{-c_2 \sqrt{\log N}}) = \\
& = \sum_{\sqrt{N} < n < N-1} \frac{\text{Li} N}{\varphi(q)} (e^{2\pi i \beta n} - e^{2\pi i \beta (n+1)}) + \frac{\text{Li} N}{\varphi(q)} e^{2\pi i \beta N} + \\
& \quad + O(N e^{-c_3 \sqrt{\log N}} \log^{20} N) + O(N e^{-c_4 \sqrt{\log N}}) = \\
& = \sum_{\sqrt{N} < n < N-1} \frac{\text{Li} N}{\varphi(q)} (e^{2\pi i \beta n} - e^{2\pi i \beta (n+1)}) + \frac{\text{Li} N}{\varphi(q)} e^{2\pi i \beta N} + \\
& \quad + O(N e^{-\frac{c_2}{2} \sqrt{\log N}}) = \frac{1}{\varphi(q)} \sum_{\sqrt{N} < n < N} (\text{Li} n - \text{Li}(n-1)) e^{2\pi i \beta n} + \\
& \quad + O(N e^{-c_5 \sqrt{\log N}}) = \\
& = \frac{1}{\varphi(q)} \sum_{\sqrt{N} < n < N} \left(\int_{n-1}^n \frac{dt}{\log t} \right) e^{2\pi i \beta t} + O(N e^{-c_6 \sqrt{\log N}}) = \\
& = \frac{1}{\varphi(q)} \sum_{3 \leq n < N} \frac{e^{2\pi i \beta n}}{\log n} + O\left(\frac{1}{\varphi(q)} \sum_{3 \leq n < N} \frac{1}{n \log^2 n}\right) + \\
& \quad + O(N e^{-c_7 \sqrt{\log N}}) = \frac{1}{\varphi(q)} \sum_{3 \leq n < N} \frac{e^{2\pi i \beta n}}{\log n} + \\
& \quad + O(N e^{-c_8 \sqrt{\log N}}). \tag{5.20}
\end{aligned}$$

在上式的推导中我们用到了两个简单的式子：

- 1) $\frac{1}{\log t} = \frac{1}{\log n} + O\left(\frac{1}{n \log^2 n}\right), \quad (n-1 < t < n).$
- 2) $\sum_{n=3}^{\infty} \frac{1}{n \log^2 n} = O(1).$

现将(5.20)代入(5.15)，就得到

$$S(\alpha) = S\left(\frac{a}{q} + \beta\right) = \sum_{\substack{l=1 \\ (l,q)=1}}^q e^{2\pi i \frac{a}{q} l} \frac{1}{\varphi(q)} \sum_{3 \leq n \leq N} \frac{e^{2\pi i \beta n}}{\log n} + \\ + O(qNe^{-c_3 \sqrt{\log N}}) = \frac{\mu(q)}{\varphi(q)} \sum_{3 \leq n \leq N} \frac{e^{2\pi i \beta n}}{\log n} + O(Ne^{-c_4 \sqrt{\log N}}).$$

(这里显然可取 $c_3 = \frac{1}{2} c_2$, $c_4 = \frac{1}{2} c_3$, 参看 (3.42) 式). 引理

得证.

由引理 5.1 可以推出

$$S^3\left(\frac{a}{q} + \beta\right) = \frac{\mu^3(q)}{\varphi^3(q)} \left(\sum_{3 \leq n \leq N} \frac{e^{2\pi i \beta n}}{\log n} \right)^3 + O(N^3 e^{-c_4 \sqrt{\log N}}) \\ = \frac{\mu^3(q)}{\varphi^3(q)} M^3(\beta) + O(N^3 e^{-c_4 \sqrt{\log N}}). \quad (5.21)$$

这里

$$M(\beta) = \sum_{3 \leq n \leq N} \frac{e^{2\pi i \beta n}}{\log n}.$$

由 (5.13) 及 (5.21) 可以得到

$$r_1(N) = \int_{\mathfrak{M}} S^3(\alpha) e^{-2\pi i \alpha N} d\alpha = \\ = \sum_{q \leq \log^{14} N} \sum_{\substack{a=1 \\ (a,q)=1}}^q \int_{-\frac{1}{q^2}}^{\frac{1}{q^2}} S^3\left(\frac{a}{q} + \beta\right) e^{-2\pi i \left(\frac{a}{q} + \beta\right) N} d\beta = \\ = \sum_{q \leq \log^{14} N} \frac{\mu^3(q)}{\varphi^3(q)} \sum_{\substack{a=1 \\ (a,q)=1}}^q e^{-2\pi i \frac{a}{q} N} \int_{-\frac{1}{q^2}}^{\frac{1}{q^2}} M^3(\beta) e^{-2\pi i \beta N} d\beta +$$

$$\begin{aligned}
& + O\left(\sum_{q \leq \log^{14} N} q \times \frac{1}{q^{\tau}} \times N^3 e^{-\bar{c}_4 \sqrt{\log N}}\right) = \\
& = \sum_{q \leq \log^{14} N} \frac{\mu^3(q)}{\varphi^3(q)} \sum_{\substack{a=1 \\ (a,q)=1}}^q e^{-2\pi i \frac{a}{q} N} \int_{-\frac{1}{q^{\tau}}}^{\frac{1}{q^{\tau}}} M^3(\beta) e^{-2\pi i \beta N} d\beta + \\
& + O(N^2 e^{-c_5 \sqrt{\log N}})
\end{aligned} \tag{5.22}$$

(可取 $c_5 = \frac{1}{2}c_4$).

现在的问题变成了研究积分

$$\int_{-\frac{1}{q^{\tau}}}^{\frac{1}{q^{\tau}}} M^3(\beta) e^{-2\pi i \beta N} d\beta.$$

为此, 我们先证明下面的引理:

引理 5.2 设

$$M_0(\beta) = \frac{1}{\log N} \sum_{3 \leq n \leq N} e^{2\pi i \beta n}.$$

则有

$$\int_{-\frac{1}{q^{\tau}}}^{\frac{1}{q^{\tau}}} |M^3(\beta) - M_0^3(\beta)| d\beta = O\left(\frac{N^2}{\log^4 N}\right).$$

证

$$\begin{aligned}
& \int_{-\frac{1}{q^{\tau}}}^{\frac{1}{q^{\tau}}} |M^3(\beta) - M_0^3(\beta)| d\beta \leq 2 \max_{\beta \leq \frac{1}{q^{\tau}}} |M(\beta) - M_0(\beta)| \times \\
& \times \int_{-\frac{1}{q^{\tau}}}^{\frac{1}{q^{\tau}}} (|M_0(\beta)|^2 + |M(\beta)|^2) d\beta.
\end{aligned}$$

因为

$$\begin{aligned}
 |M(\beta) - M_0(\beta)| &\leq \sum_{3 \leq n \leq N} \left(\frac{1}{\log n} - \frac{1}{\log N} \right) \leq \\
 &\leq \sum_{3 \leq n \leq N} \left(\int_{n-1}^n \frac{dt}{\log t} - \frac{1}{\log N} \right) = \\
 &= \int_2^N \frac{dt}{\log t} - \frac{N-2}{\log N} = \frac{N}{\log N} + O\left(\frac{N}{\log^2 N}\right) - \frac{N}{\log N} = \\
 &= O\left(\frac{N}{\log^2 N}\right) \quad (\text{可参看(3.48)}). \quad (5.23)
 \end{aligned}$$

而

$$\begin{aligned}
 \int_{-\frac{1}{2}}^{\frac{1}{2}} |M(\beta)|^2 d\beta &= \int_{-\frac{1}{2}}^{\frac{1}{2}} \sum_{3 \leq n_1 \leq N} \frac{e^{2\pi i \beta n_1}}{\log n_1} \sum_{3 \leq n_2 \leq N} \frac{e^{-2\pi i \beta n_2}}{\log n_2} d\beta = \\
 &= \sum_{3 \leq n_1 \leq N} \frac{1}{\log n_1} \sum_{3 \leq n_2 \leq N} \frac{1}{\log n_2} \int_{-\frac{1}{2}}^{\frac{1}{2}} e^{2\pi i \beta (n_1 - n_2)} d\beta.
 \end{aligned}$$

因为

$$\int_{-\frac{1}{2}}^{\frac{1}{2}} e^{2\pi i \beta (n_1 - n_2)} d\beta = \begin{cases} 1, & n_1 = n_2, \\ 0, & n_1 \neq n_2. \end{cases}$$

故

$$\int_{-\frac{1}{2}}^{\frac{1}{2}} |M(\beta)|^2 d\beta = \sum_{3 \leq n \leq N} \frac{1}{\log^2 n} = O\left(\frac{N}{\log^2 N}\right). \quad (5.24)$$

上式最后一步是由于

$$\sum_{3 \leq n \leq N} \frac{1}{\log^2 n} = \sum_{3 \leq n \leq \sqrt{N}} \frac{1}{\log^2 n} + \sum_{\sqrt{N} < n \leq N} \frac{1}{\log^2 n} =$$

$$= O(\sqrt{N}) + O\left(\frac{N}{\log^2 N}\right) = O\left(\frac{N}{\log^2 N}\right).$$

同样可得

$$\begin{aligned} \int_{-\frac{1}{2}}^{\frac{1}{2}} |M_0(\beta)|^2 d\beta &= \frac{1}{\log^2 N} \int_{-\frac{1}{2}}^{\frac{1}{2}} \sum_{3 \leq n_2 \leq N} \sum_{3 \leq n_1 \leq N} e^{2\pi i \beta (n_1 - n_2)} d\beta = \\ &= \frac{1}{\log^2 N} \sum_{3 \leq n \leq N} 1 = O\left(\frac{N}{\log^2 N}\right). \end{aligned} \quad (5.25)$$

由(5.22), (5.23)及(5.24)得到

$$\int_{-\frac{1}{q^r}}^{\frac{1}{q^r}} |M^3(\beta) - M_0^3(\beta)| d\beta = O\left(\frac{N^2}{\log^4 N}\right). \quad (5.26)$$

所以

$$\begin{aligned} \int_{-\frac{1}{q^r}}^{\frac{1}{q^r}} M^3(\beta) e^{-2\pi i \beta N} d\beta &= \int_{-\frac{1}{q^r}}^{\frac{1}{q^r}} M_0^3(\beta) e^{-2\pi i \beta N} d\beta + \\ &+ \int_{-\frac{1}{q^r}}^{\frac{1}{q^r}} (M^3(\beta) - M_0^3(\beta)) e^{-2\pi i \beta N} d\beta = \\ &= \int_{-\frac{1}{q^r}}^{\frac{1}{q^r}} M_0^3(\beta) e^{-2\pi i \beta N} d\beta + O\left(\frac{N^2}{\log^4 N}\right). \end{aligned} \quad (5.27)$$

引理 5.3 设 $q \leq \log^{15} N$, 则

$$\begin{aligned} \int_{-\frac{1}{q^r}}^{\frac{1}{q^r}} M_0^3(\beta) e^{-2\pi i \beta N} d\beta &= \int_{-\frac{1}{2}}^{\frac{1}{2}} M_0^3(\beta) e^{-2\pi i \beta N} d\beta + \\ &+ O\left(\frac{N^2}{\log^{10} N}\right). \end{aligned}$$

证

$$\int_{-\frac{1}{2}}^{\frac{1}{2}} M_0^3(\beta) e^{-2\pi i \beta N} d\beta = \int_{-\frac{1}{2}}^{-\frac{1}{q\tau}} M_0^3(\beta) e^{-2\pi i \beta N} d\beta + \\ + \int_{-\frac{1}{q\tau}}^{\frac{1}{q\tau}} M_0^3(\beta) e^{-2\pi i \beta N} d\beta + \int_{\frac{1}{q\tau}}^{\frac{1}{2}} M_0^3(\beta) e^{-2\pi i \beta N} d\beta.$$

由定理 2.20 得到, 当 $-\frac{1}{q\tau} < |\beta| \leq \frac{1}{2}$ 时有

$$M_0(\beta) = \sum_{3 \leq n \leq N} e^{2\pi i \beta n} \leq \frac{1}{2|\beta|}.$$

所以

$$\left| \int_{\frac{1}{q\tau}}^{\frac{1}{2}} M_0^3(\beta) e^{-2\pi i \beta N} d\beta \right| \leq \int_{\frac{1}{q\tau}}^{\frac{1}{2}} \frac{d\beta}{\beta^3} = O(q^2 \tau^2) = \\ = O\left(\frac{N^2}{\log^{10} N}\right).$$

同样可得

$$\left| \int_{-\frac{1}{2}}^{-\frac{1}{q\tau}} M_0^3(\beta) e^{-2\pi i \beta N} d\beta \right| = O\left(\frac{N^2}{\log^{10} N}\right).$$

引理得证.

引理 5.4

$$\int_{-\frac{1}{2}}^{\frac{1}{2}} M_0^3(\beta) e^{-2\pi i \beta N} d\beta = \frac{N^2}{2 \log^3 N} + O\left(\frac{N}{\log^3 N}\right).$$

证

$$\int_{-\frac{1}{2}}^{\frac{1}{2}} M_0^3(\beta) e^{-2\pi i \beta N} d\beta =$$

$$\begin{aligned}
&= \frac{1}{\log^3 N} \sum_{3 \leq n_1 \leq N} \sum_{3 \leq n_2 \leq N} \sum_{3 \leq n_3 \leq N} \int_{-\frac{1}{2}}^{\frac{1}{2}} e^{-2\pi i \beta (N - n_1 - n_2 - n_3)} d\beta = \\
&= \frac{1}{\log^3 N} \sum_{\substack{N = n_1 + n_2 + n_3 \\ 3 \leq n_1, n_2, n_3 \leq N}} 1.
\end{aligned}$$

对于固定的 n_3 , $3 \leq n_3 \leq N-6$, 方程

$$n_1 + n_2 = N - n_3;$$

$$3 \leq n_1, n_2 \leq N-6$$

共有 $N - n_3 - 5$ 个解答; 所以

$$\sum_{\substack{N = n_1 + n_2 + n_3 \\ 3 \leq n_1, n_2, n_3 \leq N}} 1 = \sum_{n_3=3}^{N-6} (N - n_3 - 5) = \frac{N^2}{2} + O(N).$$

由此得

$$\int_{-\frac{1}{2}}^{\frac{1}{2}} M_0^3(\beta) e^{-2\pi i \beta N} d\beta = \frac{N^2}{2 \log^3 N} + O\left(\frac{N}{\log^3 N}\right).$$

由引理 5.2, 引理 5.3 及引理 5.4 可得到下面的估计式:

$$\int_{-\frac{1}{q\tau}}^{\frac{1}{q\tau}} M^3(\beta) e^{-2\pi i \beta N} d\beta = \frac{N^2}{2 \log^3 N} + O\left(\frac{N^2}{\log^4 N}\right).$$

将它代入(5.22), 得到

$$\begin{aligned}
r_1(N) &= \frac{N^2}{2 \log^3 N} \sum_{q \leq \log^{\frac{1}{2}} N} \frac{\mu^3(q)}{\varphi^3(q)} \sum_{\substack{a=1 \\ (a,q)=1}}^q e^{-2\pi i \frac{a}{q} N} + \\
&+ O\left(\frac{N^2}{\log^4 N} \sum_{q=1}^{\log^{\frac{1}{2}} N} \frac{1}{\varphi^2(q)}\right).
\end{aligned}$$

利用定理 3.1 有

$$\begin{aligned}\sum_{q=1}^{\infty} \frac{1}{\varphi^2(q)} &= O\left(\sum_{q=1}^{\infty} \frac{(\log \log q)^{3/2}}{q^2}\right) = \\ &= O\left(\sum_{q=1}^{\infty} \frac{1}{q^{3/2}}\right) = O(1).\end{aligned}$$

故得

$$r_1(N) = \frac{N^2}{2 \log^3 N} \sum_{q \leq \log^{1/2} N} \frac{\mu^3(q)}{\varphi^3(q)} \sum_{\substack{a=1 \\ (a,q)=1}}^q e^{-2\pi i \frac{a}{q} N} + O\left(\frac{N^2}{\log^4 N}\right) \quad (5.28)$$

而

$$\sum_{q \leq \log^{1/2} N} \frac{\mu^3(q)}{\varphi^3(q)} \sum_{\substack{a=1 \\ (a,q)=1}}^q e^{-2\pi i \frac{a}{q} N} = \sum_{q=1}^{\infty} \frac{\mu^3(q)}{\varphi^3(q)} \sum_{\substack{a=1 \\ (a,q)=1}}^q e^{-2\pi i \frac{a}{q} N} + I, \quad (5.29)$$

这里

$$I = O\left(\sum_{q > \log^{1/2} N} \frac{1}{\varphi^2(q)}\right).$$

再利用定理 3.1, 可得

$$\sum_{q > \log^{1/2} N} \frac{1}{\varphi^2(q)} = O\left(\sum_{q > \log^{1/2} N} \frac{1}{q^{3/2}}\right),$$

但

$$\sum_{q > \log^{1/2} N} \frac{1}{q^{3/2}} = O\left(\int_{\log^{1/2} N}^{\infty} \frac{dt}{t^{3/2}}\right) = O(\log^{-1/2} N),$$

所以

$$I = O(\log^{-1/2} N).$$

将上式代入(5.29)及(5.28)得

$$r_1(N) = \frac{1}{2} \sigma(N) \frac{N^2}{\log^3 N} + O\left(\frac{N^2}{\log^4 N}\right) \quad (5.30)$$

这里

$$\delta(N) = \sum_{q=1}^{\infty} \frac{\mu^3(q)}{\varphi^3(q)} \sum_{\substack{a=1 \\ (a,q)=1}}^q e^{-2\pi i \frac{a}{q} N} \quad (5.31)$$

其中 $\delta(N)$ 称作“奇异级数”. 下面我们来证明, 对于奇数 N 恒有

$$\delta(N) > 1.$$

在第二章内我们已经知道了 $\mu(q)$, $\varphi(q)$ 及 $\sum_{\substack{a=1 \\ (a,q)=1}}^q e^{-2\pi i \frac{a}{q} N}$

都是可乘函数, 所以

$$r(q) = \frac{\mu^3(q)}{\varphi^3(q)} \sum_{\substack{a=1 \\ (a,q)=1}}^q e^{-2\pi i \frac{a}{q} N}$$

亦为可乘函数. 由 (3.4) 式知道

$$\sum_{q=1}^{\infty} r(q) = \prod_p (1 + r(p) + r(p^2) + \cdots).$$

因为

$$\mu(p) = -1, \quad \varphi(p) = p-1,$$

由定理 2.17 得

$$\sum_{a=1}^{p-1} e^{-2\pi i \frac{a}{p} N} = \begin{cases} p-1, & p|N, \\ -1, & p \nmid N, \end{cases}$$

这里 $p \nmid N$ 表示 p 除不尽 N . 因此我们有

$$r(p) = \begin{cases} -\frac{1}{(p-1)^2}, & p|N, \\ \frac{1}{(p-1)^3}, & p \nmid N. \end{cases}$$

因为 $\mu(p^m) = 0$, $m \geq 2$, 所以 $r(p^m) = 0$, $m \geq 2$.

由此得到

$$\mathfrak{G}(N) = \sum_{q=1}^{\infty} r(q) = \prod_{p \nmid N} \left(1 - \frac{1}{(p-1)^2}\right) \prod_{p \nmid N} \left(1 + \frac{1}{(p-1)^3}\right).$$

显见

$$\begin{aligned} \prod_{p \nmid N} \left(1 - \frac{1}{(p-1)^2}\right) &> \prod_{2 \leq n \leq N} \left(1 - \frac{1}{n^2}\right) = \prod_{2 \leq n \leq N} \left(1 - \frac{1}{n}\right) \left(1 + \frac{1}{n}\right) = \\ &= \frac{1}{2} \frac{N+1}{N} > \frac{1}{2}, \end{aligned}$$

而

$$\prod_{p \nmid N} \left(1 + \frac{1}{(p-1)^3}\right) > 2.$$

(这里我们都用到了 N 为奇数的条件). 所以有

$$\mathfrak{G}(N) > 1.$$

因为

$$\prod_{p \nmid N} \left(1 + \frac{1}{(p-1)^3}\right) = \prod_p \left(1 + \frac{1}{(p-1)^3}\right) \prod_{p \mid N} \left(1 + \frac{1}{(p-1)^3}\right)^{-1},$$

所以

$$\begin{aligned} \mathfrak{G}(N) &= \prod_p \left(1 + \frac{1}{(p-1)^3}\right) \prod_{p \nmid N} \left(1 - \frac{1}{(p-1)^2}\right) \left(1 + \frac{1}{(p-1)^3}\right)^{-1} = \\ &= \prod_p \left(1 + \frac{1}{(p-1)^3}\right) \prod_{p \nmid N} \left(1 - \frac{1}{p^2 - 3p + 3}\right). \end{aligned} \quad (5.32)$$

至此, 定理 5.1 得证.

5.4 三素数定理

在前面我们已经证明了

$$r_1(N) = \mathfrak{o}(N) \frac{N^2}{2 \log^3 N} + O\left(\frac{N^2}{\log^4 N}\right).$$

且 $\mathfrak{o}(N) > 1$. 若我们能证明

$$r_2(N) = O\left(\frac{N^2}{\log^4 N}\right), \quad (5.33)$$

则当 N 充分大时, 就有

$$r(N) > r_1(N) - |r_2(N)| > \frac{1}{4} \frac{N^2}{\log^3 N}. \quad (5.34)$$

所以现在的关键在于证明(5.33)式. 但显然有

$$|r_2(N)| \leq \int_E |S^3(\alpha)| d\alpha \leq \max_{\alpha \in E} |S(\alpha)| \int_0^1 |S(\alpha)|^2 d\alpha. \quad (5.35)$$

这里 $\max_{\alpha \in E}$ 表示当 α 属于集合 E 时取的最大值.

但是

$$\begin{aligned} \int_0^1 |S(\alpha)|^2 d\alpha &= \int_0^1 \sum_{p_1 \leq N} e^{2\pi i \alpha p_1} \sum_{p_2 \leq N} e^{-2\pi i \alpha p_2} d\alpha = \\ &= \sum_{p_1 \leq N} \sum_{p_2 \leq N} \int_0^1 e^{2\pi i \alpha (p_1 - p_2)} d\alpha = \\ &= \sum_{p \leq N} 1 = \pi(N) = O\left(\frac{N}{\log N}\right). \end{aligned} \quad (5.36)$$

由上式我们可以看出, 若下面的估计式

$$\max_{a \in E} |S(a)| = O\left(\frac{N}{\log^3 N}\right) \quad (5.37)$$

成立，则由(5.35)，(5.36)及(5.37)可得到

$$r_2(N) = O\left(\frac{N^2}{\log^4 N}\right).$$

所以关键是要证明(5.37)。这就要用到下面的定理。

定理 5.2 设 $(a, q) = 1$,

$$\left|a - \frac{a}{q}\right| \leq \frac{1}{q\tau}, \quad q > \log^{15} N, \quad \tau = N \log^{-20} N,$$

则有

$$\sum_{p \leq N} e^{2\pi i a p} = O\left(\frac{N}{\log^3 N}\right).$$

而定理 5.2 就是著名的伊·维诺格拉陀夫定理。但它的证明已超出了本书的范围，就不在这里给出了。这样，我们就给出了充分大的奇数可以表示成三素数之和的大致证明步骤。这是经过许多数学家的艰苦劳动才得到的。但这还没有完全解决哥德巴赫的第二个猜测，因为有人经过计算指出：这里的“充分大”是要大于 $e^{16.01}$ 的奇数才行，但目前世界上最快的电子计算机也还不能证明当 $N \leq e^{16.01}$ 时的奇数都能表示成三个素数之和。

第六章 大偶数理论介绍

现在, 作为本书即将结束的尾声, 对哥德巴赫第一个猜想的成果再作一简要的介绍.

设 N_1 表示大偶数, 令

$$r_1(N_1) = \sum_{N_1 = p_1 + p_2} 1,$$

则有

$$r_1(N_1) = \int_0^1 S^2(\alpha) e^{-2\pi i \alpha N_1} d\alpha, \quad (6.1)$$

这里

$$S(\alpha) = \sum_{p \leq N_1} e^{2\pi i \alpha p} \quad (6.2)$$

我们用圆法来处理积分(6.1), 与前章相同, 得到

$$r_1(N_1) = \int_{\mathfrak{M}} S^2(\alpha) e^{-2\pi i \alpha N_1} d\alpha + \int_E S^2(\alpha) e^{-2\pi i \alpha N_1} d\alpha.$$

我们可以证明

$$\int_{\mathfrak{M}} S^2(\alpha) e^{-2\pi i \alpha N_1} d\alpha = 2 \prod_{p > 2} \left(1 - \frac{1}{(p-1)^2}\right) \prod_{\substack{p \mid N \\ p > 2}} \left(1 + \frac{1}{p-2}\right) \frac{N^2}{\log N_1}.$$

但困难是前章的方法不能用来处理积分

$$\int_E S^2(\alpha) e^{-2\pi i \alpha N_1} d\alpha.$$

尽管如此, 利用圆法及三角和方法, 华罗庚教授在 1938 年证

明了下面的定理:

定理 1 设任给正数 C , 一定存在 $X_0(C)$ 使当 $X \geq X_0$ 时, 在区间 $[1, X]$ 内的偶数, 除了不超过 $O\left(\frac{X}{\log^C X}\right)$ 个例外值外, 所有的偶数, 都能表示成两个素数之和.

上面的定理在很大程度上说明了哥德巴赫猜想是正确的. 通常我们把可以表示成两个素数和的偶数称为哥德巴赫数, 所以定理 1 告诉我们“几乎”所有的偶数都是哥德巴赫数.

1975 年两个英国数学家把定理 1 中的 $O\left(\frac{X}{\log^C X}\right)$ 改进成为 $O(X^{1-\delta})$, 这里 δ 为某一很小的正数. 最近陈景润与作者证明了这里的 $\delta \geq 0.011$.

另一方面的结果是关于小区间内的哥德巴赫数, 当前最好的结果是:

定理 2 设 X 为充分大, 则当 $h \geq X^{\frac{7}{12}} \log^7 X$ 时, 在 $[X, X+h]$ 内必有哥德巴赫数.

关于大偶数理论方面, 目前进展的最佳结果就是陈氏定理:

定理 3 设 $R(N_1)$ 表示 $p \leq N_1$ 的数目, 它使得 $N_1 - p$ 至多有二个素因子, 则有

$$R(N_1) > 0.8 \prod_{\substack{p \leq N_1 \\ p \geq 2}} \left(1 + \frac{1}{p-2}\right) \frac{N_1}{\log^2 N_1}.$$

用同样的方法他还证明了

定理 3' 有无穷多个素数 p , 使得 $p+2$ 的素因子至多有 2 个.

是否有无穷多个素数 p 存在,使得 $p + 2$ 亦为素数? 此即著名的双生素数问题,其困难程度与哥德巴赫猜想可以说是相同的,也是一个至今尚未解决的难题。