

与 Sidon 序列有关的一个组合数学问题初探*

Tentative Study a Combinatorial Problem Related to Sidon Sequences

陈红¹, 梁文忠¹, 黎贞崇², 罗海鹏²

CHEN Hong¹, LIANG Wen-zhong¹, LI Zhen-chong², LUO Hai-peng²

(1. 梧州学院, 广西梧州 543002; 2. 广西科学院, 广西南宁 530007)

(1. Wuzhou University, Wuzhou, Guangxi, 543002, China; 2. Guangxi Academy of Sciences, Nanning, Guangxi, 530007, China)

摘要: 给出与 Sidon 序列有关的一个组合数学问题的求解算法, 并根据该算法得出该组合问题在 $[4, 16]$ 内的准确值.

关键词: 组合数学 Sidon 序列 算法

中图分类号: O157.5 **文献标识码:** A **文章编号:** 1002-7378(2009)02-0081-02

Abstract: This paper studies the solution algorithm for a difficult combinatorial problem related to Sidon sequence. According to the solution algorithm, the accurate value of this problem in $[4, 16]$ is obtained.

Key words: combinatorial mathematics, Sidon sequence, algorithm

在组合数学中, 有一类问题具有这样的特点: 证明了某种函数的存在性之后, 要确定这函数的准确值非常困难, 例如经典 Ramsey 数问题^[1]. 本文初探一个与 Sidon 序列有关的组合数学问题.

1 一个组合数学问题

1992 年, 葛军^[2]提出问题: 一堆书放入 n 个抽屉 (允许有空抽屉), 为了使任意两个抽屉里书的数目之差不同, 问至少要有多少本书. 1993 年, 杨之^[3]在综述性著作《问题或猜想》中把这道题列为第 168 题, 并且简称 whc168. 以下记 whc168 的解答为 $g(n)$.

实际上, 要研究这个问题, 首先必须证明 $g(n)$ 的存在性. 由于这并非不证自明的, 因此我们补充证明如下:

当 $n = 1$ 时, 由 1 个空抽屉即得 $g(1) \leq 0$. 显然, $g(1) = 0$.

当 $n = 2$ 时, 两个抽屉分别放置 0, 1 本书, 即得 $g(2) \leq 1$, 显然 $g(2) = 1$.

当 $n = 3$ 时, 3 个抽屉分别放置 0, 1, 3 本书, 即得 $g(3) \leq 4$. 易知对于异于 0, 1, 3 的并且符合要求的其他放置方法都有 $g(3) \geq 4$, 故有 $g(3) = 4$.

当 $n \geq 4$ 时, 考虑一个简单的放置方法: n 个抽屉分别放置 $2, 2^2, 2^3, \dots, 2^n$ 本书. 我们断言, 任意两个抽屉里书的数目之差不同. 假设这个断言不真, 则有 4 个抽屉里书的数目之差相同, 即 $2^a - 2^b = 2^c - 2^d$, 其中 $a > c > b > d \geq 1$, 则有 $2^{a-d} - 2^{b-d} = 2^{c-d} - 1$, 导致偶数等于奇数, 矛盾.

上述放置方法由于未曾考虑“允许空抽屉”, 因此肯定不是最好的方法, 故有上界:

$$g(n) \leq 2 + 2^2 + 2^3 + \dots + 2^n = 2^{n+1} - 2.$$

考虑到优于上述结论的放置方法只有有限个, 这些方法所需要的书的数目只需要取总和不大 $2^{n+1} - 2$ 的有限个数值, 其总和的最小值就是 $g(n)$. 这就证明 whc168 的解答是存在的.

虽然函数 $g(n)$ 的存在性不难证明, 但对于给定的 $n \geq 4$, 要确定 $g(n)$ 的准确值就非常困难. 近 10 年来, 学术界尚未见有文献报道过这个问题的研究进展.

实际上, whc168 与组合数学中著名的 Sidon 序列问题有关. 所谓 Sidon 序列^[4~5], 是指具有性质: $a_1 < a_2 < \dots$, 其中任意两项的和 $a_i + a_j (i \leq j)$ 各不

收稿日期: 2008-04-25

作者简介: 陈红 (1962-), 女, 硕士, 副教授, 主要从事图论与组合数学研究.

* 国家自然科学基金项目 (60563008)、广西自然科学基金项目 (桂科自 0728051) 和梧州学院科研项目 (2007B007) 资助.

相同的一列整数. 1932年, Simon Sidon^[4]在研究傅里叶级数时, 提出了该问题. 此问题也引起了 Erdős 的关注. 此后数 10 年来, 学术界关于这个问题的研究进展非常缓慢. 近年来由于计算机科学的快速发展, Sidon 序列问题又重新引起学术界的兴趣, 动态综述文献^[5]收录了有关成果. 但这些成果主要是研究对于给定的正整数 n , 寻找 Sidon 序列 $a_1 < a_2 < \dots < a_n$, 使 $a_n - a_1$ 达到最小值.

注意到, 由 $a + b = c + d$ 即得 $a - d = c - b$, 因此, whc168 实际上是要寻找在所有 n 元 Sidon 序列中, 使 $a_1 + a_2 + \dots + a_n$ 达到最小值的那些序列, 从而确定函数 $g(n)$ 的准确值. 虽然 whc168 与 Sidon 问题稍有不同, 但两者都以 Sidon 序列为基础, 并且都具有深刻的组合数学背景, 因此它们都是极其困难的问题.

2 求解 $g(n)$ 的一种算法

显然, $g(n)$ 问题必须考虑允许有空抽屉. 设 n 个抽屉分别放置 a_1, a_2, \dots, a_n 本书, 其中 $a_1 = 0 < a_2 < \dots < a_n$. 如果任意两个抽屉里书的数目之差不同, 我们就称 a_1, a_2, \dots, a_n 是好数列, 实际上它与 Sidon 序列有关.

算法 1

步骤 1: 给定 $n \geq 4, a_1 = 0, a_2 = 1, i = 2, k = 1, M = 2^{n+1} - 2$.

步骤 2: 令 $a_{i+1} = a_i + k$, 如果 a_1, a_2, \dots, a_i 不是好数列, 令 $k = k + 1$, 转到步骤 2.

步骤 3: 如果 $S = a_1 + a_2 + \dots + a_i \geq M$, 转到步骤 6.

步骤 4: 令 $i = i + 1$. 如果 $i < n$, 令 $k = 1$, 转到步骤 2.

步骤 5: 如果 $S < M$, 令 $M = S$, 打印 M 与数列 a_1, a_2, \dots, a_n .

步骤 6: 令 $i = i - 1$, 如果 $i \geq 2$, 令 $a_i = a_i + 1, k = 1$, 转到步骤 2.

步骤 7: 令 $g(n) = M$, 运算结束.

在算法 1 中, 由步骤 1 赋予初始数值, 由步骤 2 ~ 步骤 6 并根据字典排列法依次生成好数列. 在步骤 5 中满足条件 $S < M$ 的好数列称为优秀数列, 其中最后打印出来的优秀数列称为最佳数列.

例 1 给定 $n = 4$, 则由步骤 5 打印第 1 个优秀数列是 $0, 1, 3, 7$. 以后再也没有优秀数列, 故有 $g(4) = 11$.

实际上, 由好数列 $0, 1, 4, 6$ 也可以实现 $g(4) =$

11, 但这个好数列排序在 $0, 1, 3, 7$ 之后, 此时已有 $M = 11$, 因而后者未能在步骤 5 中满足条件 $S < M$, 失去了成为优秀数列的机会. 由此可见, 实现 $g(n)$ 的最佳数列并非唯一.

例 2 给定 $n = 5$, 则由步骤 5 打印第 1 个优秀数列是 $0, 1, 3, 7, 12$. 以后再也没有优秀数列, 故有 $g(5) = 23$.

例 3 给定 $n = 6$, 则由步骤 5 打印第 1 个优秀数列是 $0, 1, 3, 7, 12, 20$, 此时 $S = 43$. 第 2 个优秀数列是 $0, 1, 3, 8, 12, 18$, 此时 $S = 42$. 以后再也没有优秀数列, 故有 $g(6) = 42$.

3 主要结果

定理 1 $g(4) = 11, g(5) = 23, g(6) = 42, g(7) = 73, g(8) = 113, g(9) = 171, g(10) = 245, g(11) = 335, g(12) = 440, g(13) = 582, g(14) = 753, g(15) = 947, g(16) = 1180$.

根据算法 1, $g(n)$ 的计算所得结果如表 1 所示.

表 1 $4 \leq n \leq 16$ 时 $g(n)$ 的准确值及最佳数列

n	$g(n)$	最佳数列
4	11	0, 1, 3, 7
5	23	0, 1, 3, 7, 12
6	42	0, 1, 3, 8, 12, 18
7	73	0, 1, 3, 7, 12, 20, 30
8	113	0, 1, 3, 8, 14, 18, 30, 39
9	171	0, 1, 3, 8, 14, 18, 30, 39, 58
10	245	0, 1, 3, 11, 15, 20, 36, 43, 49, 67
11	335	0, 1, 3, 10, 16, 21, 35, 43, 47, 71, 88
12	440	0, 1, 4, 6, 18, 26, 33, 42, 61, 72, 82, 95
13	582	0, 2, 8, 9, 13, 29, 32, 47, 57, 69, 83, 100, 133
14	753	0, 2, 5, 6, 17, 25, 35, 49, 71, 80, 87, 108, 121, 147
15	947	0, 1, 3, 7, 17, 25, 36, 48, 63, 76, 97, 102, 134, 154, 184
16	1180	0, 1, 3, 8, 12, 28, 38, 51, 57, 72, 104, 118, 135, 159, 177, 217

由表 1 即可以得到定理 1. 我们在 CPU 为 AMD3600+ 的电脑上完成表 1 运算所需要的时间约为 20h.

参考文献:

- [1] Graham R L, Rothschild B L, Spencer J H. Ramsey theory[M]. New York: John Wiley & Sons, 1990.
- [2] 葛军. 数学问题征解[J]. 数学通讯, 1992(7): 39.
- [3] 杨之. 初等数学研究的问题与课题[M]. 长沙: 湖南教育出版社, 1993.
- [4] Sidon S. Ein Satz über trigonometrische Polynome und seine Anwendungen in der theorie der Fourier-Reihen[J]. Math Annalen, 1932, 106: 536-539.
- [5] O'Bryant K. A complete annotated bibliography of work related to Sidon sequences[J]. Electronic Journal of Combinatorics Dynamic Survey, 2004 (11): 1-39. <http://www.combinatorics.org/Surveys/ds11.pdf>.

(责任编辑: 尹 闯)