

Golomb 算法與埃及單位分數

文耀光

1. 引言

如何將真分數分解成相異「單位分數」(即分子為1的分數)的問題,作者曾於「古埃及的單位分數問題」一文中已有論述,所介紹的方法包括有「埃及方法」(Egyptian Method)、「斐波那契法」(Fibonacci's Algorithm)及「史都華法」(Stewart's Method; 又稱 Splitting Algorithm)等,都是很簡單和有效的方法。不過除了這些方法外,由數學家 Golomb 於1962年提出的另一個方法(簡稱 Golomb 算法),亦很值得為讀者介紹。其法僅利用了一些初等數論的結果,便能夠把任意的真分數展成單位分數之和,是一個很不錯的方法。本文將會為大家介紹 Golomb 算法的理論背景、證明和一些應用例子,並比較 Golomb 算法與斐波那契法的優劣。

2. Golomb 算法

Golomb算法是建基於以下的定理:

定理1: 若 a, b, c 為整數,不定方程 $ax + by = c$ 有整數解的充要條件是 c 能被 $\gcd(a, b)$ 整除。

推論1: 若 a, b 為互質正整數,則存在整數 x, y 使得 $ax - by = 1$ 。

Golomb算法: 設 a, b 為互質正整數,且 $a < b$ 。分數 a/b 可用以下的步驟分解成若干個相異單位分數之和:

(步驟一) 求滿足不定方程 $ax - by = 1$ 的整數解 m, n , 而 m 為可能解中的最小正整數。把 a/b 記作:

$$\frac{a}{b} = \frac{1}{bm} + \frac{n}{m}$$

若 $n = 1$, 則分解完成。不然,要進行步驟二。

(步驟二) 仿照步驟一把 $\frac{n}{m}$ 分解成一個單位分數及另一個分數。重複此步驟,直至所有的分數都化成單位分數為止。

證明: 由於 $\gcd(a, b) = 1$, 根據推論一可知存在整數 x, y 使得 $ax - by = 1$ 。若只取正數的 x , 則根據最小自然數原理, 必定存在最小正整數 m 及其對應的整數 n 使得 $am - bn = 1$ 。

因此 $\frac{a}{b} = \frac{am}{bm} = \frac{1}{bm} + \frac{n}{m}$ 。再由 $\gcd(a, b) = 1$ 及 $0 < a < b$, 易知 $n < m$, 且引用定理一可推出 $\gcd(m, n) = 1$ 。現在要進一步證明 $m < b$, 才可以肯定有限次執行步驟二之後, 能將原分數展成互異的單位分數之和。證明可以採用反證法進行如下:

情況一: 若 $m = b$, 那麼由 $am - bn = 1$ 及定理一推出 m 整除 1, 但 $m = b$ 及 $b > 1$, 故不可能。

情況二: 若 $m > b$, 那麼存在正整數 s 使得 $m = b + s$ 。但 $a(m - b) - b(n - a) = 1$, 故知 s 與 $n - a$ 是滿足方程 $ax - by = 1$ 的整數解, 且 s 比 m 更小, 因此 m 不可能是解中的最小正數, 故有矛盾。

由以上證明顯示, 經 Golomb 法所得的單位分數之分母, 會構成一嚴格單調下降的數列, 此點可在下述例子中更清楚看到。

例 1: 把 $3/7$ 分解成單位分數之和。

解:

$$\begin{aligned}\frac{3}{7} &= \frac{1 + 2 \times 7}{7 \times 5} = \frac{1}{35} + \frac{2}{5} \quad (\because 3 \times 5 - 7 \times 2 = 1) \\ &= \frac{1}{35} + \frac{1 + 5}{5 \times 3} = \frac{1}{35} + \frac{1}{15} + \frac{1}{3} \quad (\because 2 \times 3 - 5 = 1)\end{aligned}$$

例 2: 把 $5/121$ 分解成單位分數之和。

解:

$$\begin{aligned}\frac{5}{121} &= \frac{1 + 121 \times 4}{121 \times 97} = \frac{1}{11737} + \frac{4}{97} \quad (\because 5 \times 97 - 121 \times 4 = 1) \\ &= \frac{1}{11737} + \frac{1 + 97 \times 3}{97 \times 73} = \frac{1}{11737} + \frac{1}{7081} + \frac{3}{73} \quad (\because 4 \times 73 - 97 \times 3 = 1) \\ &= \frac{1}{11737} + \frac{1}{7083} + \frac{1 + 73 \times 2}{73 \times 49} = \frac{1}{11737} + \frac{1}{7081} + \frac{1}{3577} + \frac{2}{49} \quad (\because 3 \times 49 - 73 \times 2 = 1) \\ &= \frac{1}{11737} + \frac{1}{7083} + \frac{1 + 73 \times 2}{73 \times 49} = \frac{1}{11737} + \frac{1}{7081} + \frac{1}{3577} + \frac{1 + 49}{49 \times 25} \quad (\because 2 \times 25 - 49 \times 1 = 1) \\ &= \frac{1}{11737} + \frac{1}{7081} + \frac{1}{3577} + \frac{1}{1225} + \frac{1}{25}\end{aligned}$$

如果使用斐波那契法, 以上兩題的答案將會是:

$$\frac{3}{7} = \frac{1}{3} + \frac{1}{11} + \frac{1}{231}$$

及

$$\frac{5}{121} = \frac{1}{25} + \frac{1}{757} + \frac{1}{763309} + \frac{1}{873960180913} + \frac{1}{1527612795642093418846225},$$

明顯比 Golomb 法所得的分母較大。

3. 算法分析及比較

由上述證明可見, Golomb 算法的最大分母為 bm , 而 $m < b$, 故知展開時的最大分母不會大於 $b(b-1)$ 。另外, 由於 $am - bn = 1$, $m < b$ 及 $a < b$, 可知 $n < a$ 。因此展開後的項數不會大於 a 。根據 Bleicher 與 Erdős 的分析, 雖然斐波那契法的展開項數亦不會大於 a , 但所得的最大分母是以指數增長 (exponential growth) 的, 故其所求得之分母一般會比較大。

下表總結了一些測試結果¹, 希望可以深化讀者對這兩個算法的認識。

表一: Golomb算法的測試結果

例子	最大分母值	總項數
4/23	138	2
5/121	11737	5
17/101	606	2
19/123	1599	3
59/121	9680	21
20/46201	971232571	20
21/23	253	11

表二: Fibonacci法的測試結果

例子	最大分母值	總項數
4/23	138	2
5/121	$> 1.5 \times 10^{24}$	5
17/101	606	2
19/123	8323	3
59/121	20328	4
20/46201	$> 1.3 \times 10^{56}$	5
21/23	644046	5

4. 結語

對任意真分數 a/b 而言, 由於引用 Golomb 算法展成單位分數之和後, 其最大分母不會大於 $b(b-1)$, 而涉及的項數亦不大於 a , 故一般比斐波那契法較佳。不過要徹底解決最優分解問題: 即要求所得的單位分數展開式, 其項數或最大分母比其他可能解為小, 目前仍有待數學家進一步的努力。

參考文獻

1. Bleicher Beck & Crowe, Excursions into Mathematics, Massachusetts: A K Peters, 2000.
2. Bleicher & Erdos, Denominators of Egyptian Fractions, Journal of Number Theory, 8(1976), 157-168.
3. M. N. Bleicher, A New Algorithm for the Expansion of Egyptian Fractions, Journal of Number Theory, 4(1972), 342-382.
4. S. W. Golomb, An Algebraic Algorithm for the Representation Problems of the Ahmes Papyrus, American Mathematics Monthly, 69(1962), 785-786.
5. 文耀光,「古埃及的單位分數問題」, 數學傳播, 26卷4期, 民91年12月。
6. 文耀光、吳銳堅、梁志強,「基礎數學引論」, 香港教育圖書公司, 2000。

—本文作者現任職於香港教育學院數學系—

¹ 測試是採用了 Bleicher (1972) 論文中提及的例子, 不過其文章出現的錯誤已在表二中作出修訂。