

關於 Taxicab Numbers 及 Cabtaxi Numbers 兩整數列上界的探索

蘇柏奇

摘要: 若給定 $S = a^3 + b^3$, 在考慮搜尋正整數 (或整數) $x \geq y$, 使得 $S = a^3 + b^3 = x^3 + y^3$ 時, 我們證明 $a + b \equiv x + y \pmod{6}$, 提供一個參數函數 $r_i \rightarrow (x(r_i), y(r_i))$ 以表示所有搜尋標的。當 S 有多種雙立方和表法時, 預測 S 為 18 的倍數。以此為基礎, 可用來搜尋有 n 組雙正立方和 (或立方和) 表法的最小正整數 $Ta(n)$ (或 $Ca(n)$) 的上界及其對應表法。根據這方法所得 $Ca(n)$, $11 \leq n \leq 16$, 的上界, 已收錄於「整數列線上百科」(On-Line Encyclopedia of Integer Sequences, OEIS, 2013年6月)。我們同時給出 $Ca(43), \dots, Ca(55), Ta(23), Ta(24)$ 的上界及其完整雙立方和表法, 其中 $Ca(43), Ca(44)$ 及 $Ta(23)$ 的上界分別於2014年8月及10月收錄於 OEIS, 在 $Ta(n), Ca(n)$ 搜尋的漫漫道路上, 提供一個嶄新的進展。

一、前言

當你在街頭看到一部車牌號碼為 1729 的計程車時, 腦海裡是否浮現一些圖像? 是樂透的明牌, 或是其它? 但在印度裔天才數學家 Ramanujan 的腦海裡浮現的卻是

$$1729 = 1^3 + 12^3 = 10^3 + 9^3$$

也就是說, 1729 有兩組雙正立方和表法, 他並且進一步指出小於 1729 的數都沒有這種性質。因為這一段 Hardy 與 Ramanujan 間關於計程車車牌號碼的軼事, 1729 這個數也被稱為 Hardy-Ramanujan Number [4]。事實上, 早在 1657 年 Bernard Frenicle de Bessy 已提及 $1729 = 1^3 + 12^3 = 10^3 + 9^3$ 為有兩組正立方和表示法的最小正整數的事實。

有 n 組雙正立方和表法的最小正整數稱為「the n^{th} taxicab number」, 記作 $Ta(n)$; 對於自然數 n , $Ta(n)$ 的存在性已由 Fermat 予以證明了, 見 Hardy 與 Wright 的著作 [2, 定理 412]。有 n 組雙立方和 (不必然為正數) 的最小正整數稱為「the n^{th} cabtaxi number」, 記

作 $Ca(n)$ 。顯而易見 $Ca(n) \leq Ta(b)$ 。具體地來說, Dardis [4] 於 1994 年求得 $Ta(5)$ 。但卻在十年之後方得完全決定 $Ta(6)$: 1997 年 Wilson [4] 得 $Ta(6)$ 的一個上界

$$\begin{aligned} Ta(6) &\leq 8230545258248091551205888 \\ &= 2^9 \cdot 3^3 \cdot 7 \cdot 13 \cdot 19^3 \cdot 31 \cdot 67^3 \cdot 79 \cdot 109^3 \end{aligned}$$

2002 年 Rathbun [4] 下修為

$$\begin{aligned} Ta(6) &\leq 24153319581254312065344 \\ &= 2^6 \cdot 3^3 \cdot 7^4 \cdot 13 \cdot 19 \cdot 43 \cdot 73 \cdot 79^3 \cdot 97 \cdot 157 \end{aligned}$$

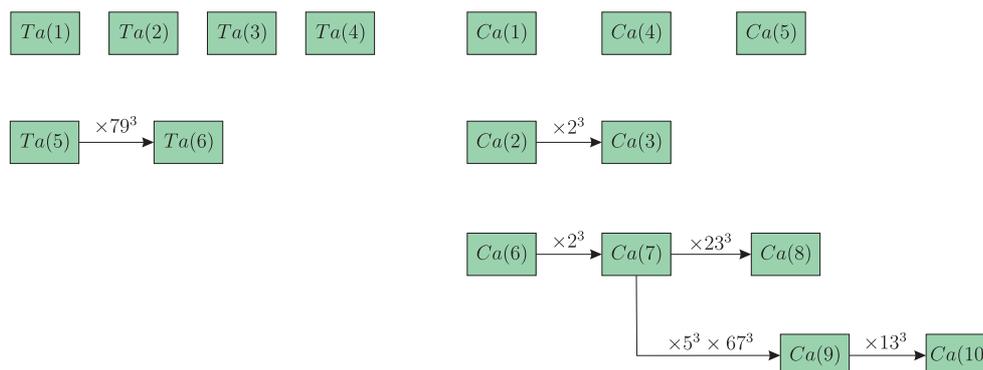
2003 年 Calude [4] 等人證明這個上界即為 $Ta(6)$ 的機率大於 99%。最後由 Hollerbachu [4] 於 2008 年證明此數即為 $Ta(6)$ 。

這個過程顯示, 決定 $Ta(n)$ 和 $Ca(n)$ 並非輕而易舉之事。它們的搜尋分別列為「整數列線上百科」(On-Line Encyclopedia of Integer Sequences, OEIS) 的 A011541 及 A047696 兩個問題。截至目前為止, 已知的 $Ta(n)$ 和 $Ca(n)$ 如表 1 所示, $Ta(n)$ 之間和 $Ca(n)$ 之間的倍增關係如圖 1 所示。

表 1: 已知的 $Ta(n)$, $Ca(n)$

$Ta(n)$	$Ca(n)$
$Ta(1) = 2$	$Ca(1) = 1$
$Ta(2) = 7 \cdot 13 \cdot 19$	$Ca(2) = 7 \cdot 13$
$Ta(3) = 3^3 \cdot 7 \cdot 31 \cdot 67 \cdot 223$	$Ca(3) = 2^3 \cdot 7 \cdot 13$
$Ta(4) = 2^{10} \cdot 3^3 \cdot 7 \cdot 13 \cdot 19 \cdot 31 \cdot 37 \cdot 127$	$Ca(4) = 2^3 \cdot 3^3 \cdot 7^3 \cdot 37$
$Ta(5) = 2^6 \cdot 3^3 \cdot 7^4 \cdot 13 \cdot 19 \cdot 43 \cdot 73 \cdot 97 \cdot 157$	$Ca(5) = 3^3 \cdot 7 \cdot 13 \cdot 31 \cdot 79$
$Ta(6) = 2^6 \cdot 3^3 \cdot 7^4 \cdot 13 \cdot 19 \cdot 43 \cdot 73 \cdot 79^3 \cdot 97 \cdot 157$	$Ca(6) = 3^3 \cdot 7^4 \cdot 19 \cdot 31 \cdot 37$
	$Ca(7) = 2^3 \cdot 3^3 \cdot 7^4 \cdot 19 \cdot 31 \cdot 37$
	$Ca(8) = 2^3 \cdot 3^3 \cdot 7^4 \cdot 19 \cdot 23^3 \cdot 31 \cdot 37$
	$Ca(9) = 2^3 \cdot 3^3 \cdot 5^3 \cdot 7^4 \cdot 19 \cdot 31 \cdot 37 \cdot 67^3$
	$Ca(10) = 2^3 \cdot 3^3 \cdot 5^3 \cdot 7^4 \cdot 13^3 \cdot 19 \cdot 31 \cdot 37 \cdot 67^3$

若一數有 n 組雙正立方和 (或雙立方和) 表法, 即得此數為 $Ta(n)$ (或 $Ca(n)$) 的上界。此上界有可能下修, 若要證實此數為具有 n 組表法之數的最小值 (即為 $Ta(n)$ 或 $Ca(n)$), 則需確認小於此上界的所有數值至多具有 $n - 1$ 組表法。在 $Ta(n)$, $Ca(n)$ 上界的搜尋進展上, Boyer 於 2008 年發表 $Ta(7), \dots, Ta(19)$ 及 $Ca(11), \dots, Ca(30)$ 的上界 [1]。根據 Boyer 網頁 [5] 的資料, Moore 下修 $Ca(11), Ca(12), Ca(14)$ 的上界, Boyer 及 Wroblewski 下修 $Ta(11), \dots, Ta(19)$ 及 $Ca(13), Ca(15), \dots, Ca(30)$ 的上界, 並再給出 $Ta(20), \dots, Ta(22)$ 及 $Ca(31), \dots, Ca(42)$ 的上界。

圖 1: 已知的 $Ta(n)$ 間和 $Ca(n)$ 間的倍增關係

本文藉著觀察滿足 $x_1^3 + y_1^3 = x_2^3 + y_2^3$ 關係式的四個整數 x_1, y_1, x_2, y_2 之間的關係，進而說明 $Ta(n)$, $Ca(n)$ 表法的一些規律，例如： $x + y \equiv a + b \pmod{6}$ 的關係（見引理一），在搜尋 $Ta(n)$, $Ca(n)$ 的上界時扮演重要的篩選條件。我們推測 $Ta(n)$, $n \geq 7$ ，以及 $Ca(n)$, $n \geq 11$ ，都是 18 的倍數（見 3.3），進而提供一組可用來篩選滿足 $S = a^3 + b^3 = x^3 + y^3$ 關係的正整數解（或整數解） x, y 的條件（見定理二）。當 $S = a^3 + b^3$ 為 18 的倍數時，我們提出了「 Ta, Ca 篩選演算法」，用來決定 $Ta(n)$ 及 $Ca(n)$ 的上界。根據這演算法所得 $Ca(n)$, $11 \leq n \leq 16$ 的上界，已於 2013 年 6 月收錄於 OEIS。以定理二所提供的篩選條件，及 Boyer 所提供的 $Ta(n)$, $Ca(n)$ 上界的雙立方和表法為基礎，我們修正 Ta, Ca 篩選演算法，提供「局部篩選」的機制（見第四節），以求有效降低計算量。根據這項局部篩選演算法，我們分別得到 $Ca(43), \dots, Ca(55), Ta(23), Ta(24)$ 的上界及其雙立方和表法（見第五節），其中 $Ca(43), Ca(44)$ 及 $Ta(23)$ 的上界分別於 2014 年 8 月及 10 月收錄於 OEIS，在 $Ta(n)$, $Ca(n)$ 的搜尋道路上，提供一個嶄新的進展。

二、 $BTa(n)$ 之間和 $BCa(n)$ 之間的倍增關係

Wilson [3] 和 Boyer [1] 提出採用「倍增法(magnification technique)」來搜尋 $Ta(n)$, $Ca(n)$ 的上界（見 2.1），我們以倍增的方式臚列目前已知 $Ta(n)$, $Ca(n)$ 的上界間的倍增關係（見 2.2），並做進一步的分析（見 2.3）。

2.1. 倍增法

在搜尋 $Ta(n)$ 及 $Ca(n)$ 的歷程中，「倍增法」是一個常用且有效的方法，它利用已知有 n 組雙立方和表法的數，來搜尋有 $n + 1$ 組表法的數（見 Wilson [3] 和 Boyer [1]）。

若 S 有 n 組雙立方和表法 $S = x_i^3 + y_i^3$, $i = 1, \dots, n$ ，將 S 乘上一個立方數 k^3 ，不難得知 Sk^3 至少有 n 組表法 $Sk^3 = (kx_i)^3 + (ky_i)^3$, $i = 1, \dots, n$ 。若能找到一個 k ，使有第 $n + 1$

組表法 $Sk^3 = x_{n+1}^3 + y_{n+1}^3$, $(x_{n+1}, y_{n+1}) \neq (x_i, y_i)$, $1 \leq i \leq n$, 則 Sk^3 有 $n+1$ 組雙立方和表法, 因而提供 $Ta(n+1)$ 或 $Ca(n+1)$ 的上界。我們稱這樣的 k 為 S 的一個「倍增數」。若同時使用 h 個倍增數, 有可能多出 h 組表法, 亦即: 若 S 有 n 組表法, 且 $k_i, i = 1, \dots, h$ 為 S 的倍增數, 則 $S \cdot k_1^3 \cdot k_2^3 \cdots k_h^3$ 可能有 $n+h$ 組或更多的表法。例如: $Ta(6)$ 有 6 組表法, $101^3 \cdot Ta(6)$ 及 $127^3 \cdot Ta(6)$ 分別有 7 組表法, 得 $101^3 \cdot 127^3 \cdot Ta(6)$ 有 8 組表法。再例如: 當 $k = 23, 29, 38, 43$ 時, $k^3 \cdot Ca(10)$ 分別有 11 組表法, 而 $23^3 \cdot 29^3 \cdot 38^3 \cdot 43^3 \cdot Ca(10)$ 有 14 組表法。根據定理二, 倍增法可以作進一步的推展 (見第三節)。

2.2. $BTa(n), BCa(n)$ 間的倍增關係

目前已知 $Ta(n), n = 1, \dots, 6, Ca(n), n = 1, \dots, 10$ (見表一) 及 $Ta(n), 7 \leq n \leq 22, Ca(n), 11 \leq n \leq 42$ 等的上界, 將目前已知 $Ta(n)$ 及 $Ca(n)$ 的上界分別記為 $BTa(n)$ 及 $BCa(n)$, 並且將已知由小至大第 k 個上界分別記為 $BTa(n, k)$ 及 $BCa(n, k)$ 。我們以 $Ta(6)$ 及 $Ca(10)$ 的值為基礎, 以「連續倍增」的方式表示比值 $BTa(n)/B Ta(n-1)$ 及 $BCa(n)/BCa(n-1)$, 如表 2、表 3。

表 2: 相鄰 $BTa(n)$ 的比值

n	$BTa(n)/B Ta(n-1)$
7	101^3
8	127^3
9	139^3
10	$13^3 \cdot 29^3$
11	(1)
12	$3^3 \cdot 19^3$
13	$3^3 \cdot 61^3$
14	397^3
15	503^3
16	$2^3 \cdot 607^3$
17	4261^3
18	$37^3 \cdot 181^3$
19	$5^6 \cdot 457^3 \cdot 521^3 / 4261^3$
20	4261^3
21	$127^3 \cdot 197^3$
22	$11^3 \cdot 31^3 \cdot 103^3$

表 3: 相鄰 $BCa(n)$ 的比值

n	$BCa(n)/BCa(n-1)$	n	$BCa(n)/BCa(n-1)$
11	(2)	27	5^6
12	19^3	28	$7^3 \cdot 13^3 \cdot 97^3 / 5^6 \cdot 17^3$
13	(3)	29	17^3
14	(4)	30	5^6
15	(5)	31	29^3
16	19^3	32	43^3
17	$2^6 \cdot 31^3 / 19^3$	33	181^3
18	19^3	34	193^3
19	(6)	35	$397^3 \cdot 457^3 / 181^3 \cdot 193^3$
20	(7)	36	181^3
21	(8)	37	$101^3 \cdot 229^3 / 181^3$
22	$37^3 / 3^3$	38	181^3
23	3^3	39	163^3
24	17^3	40	193^3
25	$139^3 / 17^3$	41	223^3
26	17^3	42	307^3

上表中部分比值略顯複雜, 例如:

- (1) $BTa(11)/BTa(10) = 2^3 \cdot 5^3 \cdot 13^2 \cdot 17^3 \cdot 31 \cdot 37 \cdot 97^2 \cdot 109^3 / 19 \cdot 29^3 \cdot 101^3 \cdot 127^3$
- (2) $BCa(11)/BCa(10) = 2^4 \cdot 3^3 \cdot 37^2 \cdot 43 \cdot 61^3 \cdot 7 / 5^3 \cdot 7 \cdot 13^2 \cdot 31 \cdot 67^2$
- (3) $BCa(13)/BCa(12) = 2^2 \cdot 3^3 \cdot 7 \cdot 13^3 \cdot 109 \cdot 193 / 19 \cdot 43 \cdot 61^2 \cdot 67$
- (4) $BCa(14)/BCa(13) = 2^4 \cdot 19 \cdot 31^3 \cdot 43 \cdot 61^2 \cdot 67 / 3^3 \cdot 7 \cdot 13^3 \cdot 109 \cdot 193$
- (5) $BCa(15)/BCa(14) = 3^3 \cdot 7 \cdot 13^3 \cdot 73^3 \cdot 109 \cdot 193 / 2^4 \cdot 19 \cdot 31^3 \cdot 43 \cdot 61^2 \cdot 67$
- (6) $BCa(19)/BCa(18) = 5^3 \cdot 11^3 \cdot 37 \cdot 43 \cdot 61^2 \cdot 67^3 \cdot 109^2 \cdot 157 / 2^6 \cdot 13 \cdot 19^6 \cdot 31^2 \cdot 73^2 \cdot 193$
- (7) $BCa(20)/BCa(19) = 2^6 \cdot 5^3 \cdot 13 \cdot 19^3 \cdot 31^2 \cdot 73^2 \cdot 103^3 \cdot 193 / 11^3 \cdot 37 \cdot 43 \cdot 61^2 \cdot 67^3 \cdot 109^2 \cdot 157$
- (8) $BCa(21)/BCa(20) = 11^3 \cdot 43 \cdot 61^2 \cdot 67^3 \cdot 79^3 \cdot 109^2 \cdot 157 / 2^6 \cdot 5^3 \cdot 13 \cdot 31^2 \cdot 37^2 \cdot 73^2 \cdot 103^3 \cdot 193$

然而, 在大多數的情形下, $BCa(n)$ 和 $BCa(n-1)$ 之間呈現簡單的倍增關係, 例如: $BCa(29)/BCa(28) = 17^3$, $BCa(31)/BCa(30) = 29^3$ 等, 如圖 2 所示。以倍增模式呈現 $Ta(5)$, $Ta(6)$, $BTa(7)$, ..., $BTa(22)$ 之關係, 及 $BCa(19)$, $BCa(21)$, ..., $BCa(42)$ 之關係, 見附錄圖 9、圖 10。

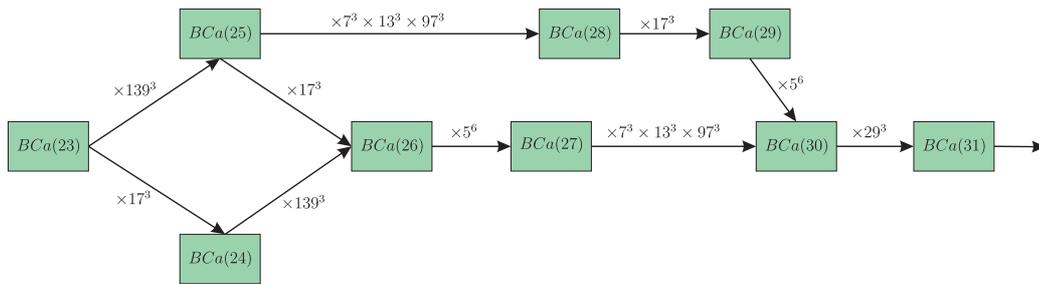


圖 2: $BCa(23), \dots, BCa(31)$ 之間的倍增關係

2.3. 連續倍增法的進一步分析

利用倍增法, 通常可由具有 n 組表法的最小數, 得到具有 $n+1$ 組表法的數。但有時由有 n 種表法的數之中稍大的數 $BTa(n, k)$ 或 $BCa(n, k)$, 利用連續倍增的模式, 因其倍增數較小, 也可能下修 $Ta(n+h)$ 或 $Ca(n+h)$ 的上界。

例一: 在已知有 9 組雙立方和表法的整數列裡, 由小而大

第 2 個為 $2^6 \cdot 3^3 \cdot 7^7 \cdot 19 \cdot 31 \cdot 73 \cdot 97 \cdot 139$, 記為 $BCa(9, 2)$,

第 3 個為 $2^7 \cdot 3^6 \cdot 7^3 \cdot 13 \cdot 19 \cdot 37^3 \cdot 43 \cdot 67$, 記為 $BCa(9, 3)$,

雖然 $BCa(9, 3)$ 約為 $BCa(9, 2)$ 的 1.4 倍, 略大於 $BCa(9, 2)$, 但 $61^3 < 13^3 \cdot 17^3$, 因此以 $BCa(9, 3)$ 及其倍增數, 反能下修 $Ca(11)$ 的上界。

$$Ca(11) \leq BCa(11) = 61^3 \cdot BCa(9, 3) < 13^3 \cdot 17^3 \cdot BCa(9, 2).$$

目前已知的上界中, 與 $BCa(9, 3)$ 有關的 $BCa(n)$ 如圖 3 所示。

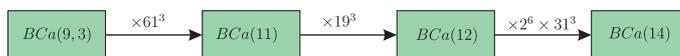


圖 3: 與 $BCa(9, 3)$ 有關的 $BCa(n)$

例二: 在已知有 10 組雙立方和表法的整數列裡, 由小而大, 第 5 個為

$$2^9 \cdot 3^3 \cdot 7^4 \cdot 13^4 \cdot 19^3 \cdot 61 \cdot 109 \cdot 193, \quad \text{記爲 } BCa(10, 5).$$

與 $BCa(10, 5)$ 有關的上界如圖 4 所示。

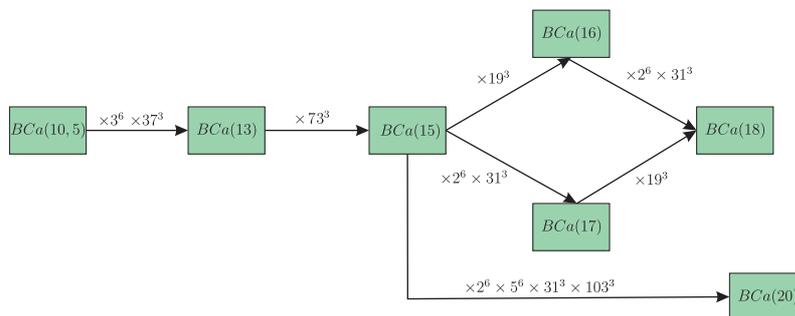


圖 4: 與 $BCa(10, 5)$ 有關的 $BCa(n)$

三、整數雙立方和參數表法的探索

在這一節裡, 我們將先進行一項實驗, 根據實驗的數據發現整數立方和表法間的一些關係, 接著予以證明。

3.1. 整數雙立方和表法之間的關係

首先觀察滿足 $S = x_1^3 + y_1^3 = x_2^3 + y_2^3$ 關係式的四個整數 x_1, y_1, x_2, y_2 之間的關係, 並設 $s = x_2 - x_1 \geq 0, t = y_1 - y_2 \geq 0$, 所得數據節錄如表 4 所示。我們首先注意到表中 $(x_1 + y_1) - (x_2 + y_2)$ 之值皆為 6 的倍數。

我們將在引理一證明前述 $(x_1 + y_1) - (x_2 + y_2)$ 之值皆為 6 的倍數性質, 在搜尋 $Ta(n), Ca(n)$ 時, 多提供了一個篩選條件。

引理一: 若 x_1, y_1, x_2, y_2 為整數且 $x_1^3 + y_1^3 = x_2^3 + y_2^3$, 則 $x_1 + y_1 \equiv x_2 + y_2 \pmod{6}$ 。

證明: 因為 $a^3 - a = (a - 1)a(a + 1)$ 為三個連續整數之積, 故必為 6 之倍數, 即得 $a^3 \equiv a \pmod{6}$ 對所有整數 a 皆成立。所以等式 $x_1^3 + y_1^3 = x_2^3 + y_2^3$ 在模 6 之下立得 $x_1 + y_1 \equiv x_2 + y_2 \pmod{6}$ 。證畢。

表 4: 滿足 $S = x_1^3 + y_1^3 = x_2^3 + y_2^3$ 的整數解

S	x_1	x_2	y_1	y_2	$(x_1 + y_1) - (x_2 + y_2)$
1729	10	9	12	1	6
4104	15	9	16	2	6
20683	24	19	27	10	6
39312	33	15	34	2	12
40033	33	16	34	9	6
65728	33	31	40	12	12
64232	36	26	39	17	6
134379	43	38	51	12	18
149389	50	29	53	8	18
171288	54	24	55	17	6

根據引理一, $Ta(n)$, $Ca(n)$ 的 n 組雙立方和表法 $x_i^3 + y_i^3$, $1 \leq i \leq n$, 滿足一些規律性, 並且根據觀察 $Ta(n)$, $4 \leq n \leq 6$, $BTa(n)$, $7 \leq n \leq 22$, $Ca(n)$, $7 \leq n \leq 10$, 以及 $BCa(n)$, $11 \leq n \leq 42$ 各組表法之和, 分別為 $x_i + y_i \equiv 0 \pmod{6}$, $i = 1, 2, \dots, n$ 。另外, 當 $6 \mid a + b$ 時, 由 $a^3 + b^3 = (a + b)((a + b)^2 - 3ab)$, 得 $18 \mid a^3 + b^3$ 。我們據以推測 $Ta(n)$, $n \geq 7$ 以及 $Ca(n)$, $n \geq 11$ 等都是 18 之倍數。

另一個支持上述推測的理由來自於倍增法。當我們從某一個為 6 的倍數的 $BTa(n)$, $BCa(n)$ 出發, 經過倍增法得到的較高階的 $BTa(n)$, $BCa(n)$ 也為 6 的倍數。此外, 因為 $Ta(n)$, $Ca(n)$ 為有相同表法數之中最小的數值, 故出現較小之質因數 2, 3 的機率很大。

3.2. 整數各組雙立方和的參數表法

我們在定理二提供各組雙立方和表法的單一參數表示法, 作為第四節提出篩選演算法的基礎。當 S 為 18 的倍數時, 我們據此寫成「 Ta , Ca 篩選演算法」(見第四節)。

已知 $S = a^3 + b^3$, $a \geq b$ 為正整數, 我們試著從演算法的角度, 考慮如何篩選合於 $S = a^3 + b^3 = x^3 + y^3$ 關係的正整數 $x \geq y$ 。首先, 我們引進一個參數 $k = x + y$, 亦即要針對合適的 k 來求解方程式組:

$$\begin{cases} x + y = k, \\ x^3 + y^3 = S. \end{cases}$$

如此一來, 可將 x, y 表示為 k (和 S) 的函數。因為 $y = k - x$, 代入得 $x^3 + (k - x)^3 = S$, 展開化簡得 $3x^2 - 3kx + (k^3 - S)/k = 0$ 。因此,

$$\begin{aligned} x &= (3k + \sqrt{(3k)^2 - 4 \cdot 3 \cdot (k^3 - S)/k})/6, \\ y &= (3k - \sqrt{(3k)^2 - 4 \cdot 3 \cdot (k^3 - S)/k})/6. \end{aligned}$$

x, y 為正有理數的充要條件是根號裡的數為非負完全平方, 即 $-3k^2 + 12S/k \geq 0$ 為完全平

方。因爲 $-3k^2 + 12S/k \geq 0$ 及 $k^3 = (x+y)^3 > x^3 + y^3 = S$, 得 $\sqrt[3]{S} < k \leq \sqrt[3]{4S}$ 。若令 $k = x + y = 6r$ 代入前一段中得到的 $x = (3k + \sqrt{(3k)^2 - 4 \cdot 3 \cdot (k^3 - S)/k})/6$, $y = (3k - \sqrt{(3k)^2 - 4 \cdot 3 \cdot (k^3 - S)/k})/6$ 即可得出

$$\begin{aligned}x &= 3r + \sqrt{-3r^2 + (S/18r)}, \\y &= 3r - \sqrt{-3r^2 + (S/18r)}.\end{aligned}$$

x, y 爲正整數的充要條件是 $-3r^2 + S/18r$ 爲完全平方, 並且因 $-3r^2 + S/18r \geq 0$ 及 $(6r)^3 = (x+y)^3 > x^3 + y^3 = S$, 得 $\sqrt[3]{S/216} < r \leq \sqrt[3]{S/54}$ 。總結以上的推演如下:

定理二: 若 $S = x^3 + y^3$, $x + y = k$ 且 $x \geq y$, 則

$$x = \frac{3k + \sqrt{-3k^2 + 12S/k}}{6}, \quad y = \frac{3k - \sqrt{-3k^2 + 12S/k}}{6}.$$

- (1) $x = \frac{3k + \sqrt{-3k^2 + 12S/k}}{6}$, $y = \frac{3k - \sqrt{-3k^2 + 12S/k}}{6}$ 均爲正有理數, 若且唯若 $k \mid S$, $\sqrt[3]{S} < k \leq \sqrt[3]{4S}$, 且 $-3k^2 + 12S/k$ 爲完全平方數。
- (2) 當 $k = 6r$ 時, $x = 3r + \sqrt{-3r^2 + (S/18r)}$, $y = 3r - \sqrt{-3r^2 + (S/18r)}$ 爲正整數, 若且唯若 $18 \mid S$, $r \mid S/18$, $\sqrt[3]{S/216} < r \leq \sqrt[3]{S/54}$ 且 $-3r^2 + (S/18r)$ 爲完全平方數。

在定理二 (1), (2) 的三個篩選條件中, 以第三個「完全平方數」的條件最爲關鍵, 見第四節的討論。若有 $r = r_1, r_2, \dots, r_n$ 等 n 個 r 值通過篩選, 則參數函數

$$r_1 \rightarrow (x_i, y_i) = (x(r_i), y(r_i))$$

提供 S 的 n 組雙立方和表法 $S = x(r_i)^3 + y(r_i)^3$, $1 \leq i \leq n$ 。因此, 根據定理二 (2), 我們將「倍增法」(見2.1) 修正爲: 若 S 爲 18 的倍數且 S 有 n 組雙立方和表法, 若能選到 k 及對應的 r_{n+1} , 滿足 $-3r_{n+1}^2 + (Sk^3/18r_{n+1})$ 爲完全平方數的條件, 則 Sk^3 有第 $n+1$ 組雙立方和表法。

四、 Ta, Ca 篩選演算法及局部篩選演算法

在這一節裡, 我們將以定理二 (2) 的參數函數表法作爲篩選的基礎, 提供 Ta, Ca 篩選演算法 (見4.1)。由此演算法所得 $Ca(n)$, $n = 11, \dots, 16$ 的上界及其表法, 已收錄於 *OEIS* (見4.2)。爲降低計算的負擔, 我們根據 $BTa(n)$, $BCa(n)$ 之參數 r 的特性, 修正提出「局部篩選演算法」(見4.3)。根據局部篩選演算法所得結果的分析見 4.4。

4.1. Ta, Ca 篩選演算法

若令 $S = Ta(n)$ (或 $Ca(n)$), 定理二 (2) 中關於 r 值的三個條件, 可用以篩選出滿足 $Sk^3 = x^3 + y^3$ 關係的 (x, y) 所對應的參數 r 值, 進一步由參數函數 $r_i \rightarrow (x(r_i), y(r_i))$ 得雙立方和表法, 以此為基礎, 我們提供了一個篩選演算法如下。其中, 用 counter 來計次, 表示已經搜尋到多少個參數 r 值。

Ta 篩選演算法:

1. 輸入 $S = a^3 + b^3, k$, 令 $counter = 0$.
2. 對 $Sk^3/18$ 作質因數分解, 列出 $Sk^3/18$ 的所有正因數: $r_1 < r_2 < \dots < r_t$.
3. 令 i 由 1 至 t ,

若 $\sqrt[3]{Sk^3/216} < r_i < \sqrt[3]{Sk^3/54}$,

若 $-3r_i^2 + Sk^3/18r_i$ 為完全平方數,

輸出 r_i , 以及 $x = 3r_i + \sqrt{-3r_i^2 + Sk^3/18r_i}, y = 3r_i - \sqrt{-3r_i^2 + Sk^3/18r_i}$,

$counter \leftarrow counter + 1, i \leftarrow i + 1$, 回到 3

不然, $i \leftarrow i + 1$, 回到 3

不然, $i \leftarrow i + 1$, 回到 3

4. 輸出 $counter$ 。

若將 Ta 篩選演算法之 $\sqrt[3]{Sk^3/216} < r \leq \sqrt[3]{Sk^3/54}$ 修正為 $0 < r \leq \sqrt[3]{Sk^3/54}$, 則可求得滿足 $Sk^3 = k^3(a^3 + b^3) = x^3 + y^3$ 的整數解 (x, y) 所對應的參數 r 值, 即得「 Ca 篩選演算法」。利用前述演算法, 雖然無法立即證明所得的數即為 $Ca(counter), Ta(counter)$, 但可以求得相關上界。值得注意的是通常當 k 為質數時, 較容易得到 counter 增加的情況。我們以 $Ta(6)$ 以及 $k = 101$ 為例, 說明前述演算法。

例四: 以

$$S = Ta(6) = 2^6 \cdot 3^3 \cdot 7^4 \cdot 13 \cdot 19 \cdot 43 \cdot 73 \cdot 79^3 \cdot 97 \cdot 157, \quad k = 101$$

為例, Sk^3 有 143,360 個正因數, $Sk^3/18$ 有 61,440 個正因數, 其中有 629 個正因數介於 $\sqrt[3]{Sk^3/216}, \sqrt[3]{Sk^3/54}$ 之間, 最後僅有 7 個 r 滿足 $-3r^2 + Sk^3/18r$ 為平方數的條件。根據 Ta 篩選演算法, 得 7 組雙立方和表示, 因此 $Ta(7) \leq 101^3 \cdot Ta(6)$ 。

4.2. Ca 篩選演算法所得結果的分析

根據「 Ca 篩選演算法」, 我們得到若干 $Ca(n)$ 的上界。令 $S = Ca(10)$, 當 $k = 23, 29, 38, 43, 46$ 時, 分別得 $\text{counter} = 11$, 經驗證得

$23^3 \cdot Ca(10)$ 有 11 組雙立方和表示法, 為 $Ca(11)$ 之上界,

$23^3 \cdot 29^3 \cdot Ca(10)$ 有 12 組雙立方和表法,

$23^3 \cdot 29^3 \cdot 38^3 \cdot Ca(10)$ 有 13 組雙立方和表法,

$23^3 \cdot 29^3 \cdot 38^3 \cdot 43^3 \cdot Ca(10)$ 有 14 組雙立方和表法,

前述得到 $Ca(12), Ca(13), Ca(14)$ 等的上界, 可由選擇不同的倍增數 k 予以下修。令 $S = Ca(10)$, 考慮 $k = 127$ 為小於乘積 23×29 的質數時, 得 $\text{counter} = 12$, 即 $127^3 \cdot Ca(10)$ 也有 12 組表法, 下修 $Ca(12)$ 的上界。令 $S = 127^3 \cdot Ca(10)$, 利用相同的方法得

$29^3 \cdot 127^3 \cdot Ca(10)$ 有 13 組雙立方和表示法, 為 $Ca(13)$ 之上界

$29^3 \cdot 43^3 \cdot 127^3 \cdot Ca(10)$ 有 14 組雙立方和表示法, 為 $Ca(14)$ 之上界

$29^3 \cdot 29^3 \cdot 38^3 \cdot 127^3 \cdot Ca(10)$ 有 15 組雙立方和表示法, 為 $Ca(15)$ 之上界

$29^3 \cdot 29^3 \cdot 38^3 \cdot 43^3 \cdot 127^3 \cdot Ca(10)$ 有 16 組雙立方和表示法, 為 $Ca(16)$ 之上界。

以 $Ca(10)$ 為基礎, 透過倍增的方式, 我們分別給出 $Ca(11), \dots, Ca(16)$ 的上界, 這些上界以有系統的方式求得, 雖不若 $BCa(n)$, $11 \leq n \leq 16$, 亦於 2013 年 6 月收錄於 *OEIS*。

定理三:

$$\begin{aligned} Ca(11) &\leq 23^3 \cdot Ca(10) \\ &= 2^3 \cdot 3^3 \cdot 5^3 \cdot 7^4 \cdot 13^3 \cdot 19 \cdot 23^3 \cdot 31 \cdot 37 \cdot 67^3 \\ &= 11358236731992639122907000, \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} Ca(12) &\leq 127^3 \cdot Ca(10) \\ &= 2^3 \cdot 3^3 \cdot 5^3 \cdot 7^4 \cdot 13^3 \cdot 19 \cdot 31 \cdot 37 \cdot 67^3 \cdot 127^3 \\ &= 1912223147184127402358643000, \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} Ca(13) &\leq 29^3 \cdot 127^3 \cdot Ca(10) \\ &= 2^3 \cdot 3^3 \cdot 5^3 \cdot 7^4 \cdot 13^3 \cdot 19 \cdot 29^3 \cdot 31 \cdot 37 \cdot 67^3 \cdot 127^3 \\ &= 46637210336673683216124944127000, \end{aligned}$$

$$Ca(14) \leq 29^3 \cdot 43^3 \cdot 127^3 \cdot Ca(10)$$

$$\begin{aligned}
&= 2^3 \cdot 3^3 \cdot 5^3 \cdot 7^4 \cdot 13^3 \cdot 19 \cdot 29^3 \cdot 31 \cdot 37 \cdot 43^3 \cdot 67^3 \cdot 127^3 \\
&= 3707984682237914531464445932705389000,
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
Ca(15) &\leq 2^3 \cdot 19^3 \cdot 23^3 \cdot 29^3 \cdot 127^3 \cdot Ca(10) \\
&= 2^6 \cdot 3^3 \cdot 5^3 \cdot 7^4 \cdot 13^3 \cdot 19^4 \cdot 23^3 \cdot 29^3 \cdot 31 \cdot 37 \cdot 67^3 \cdot 127^3 \\
&= 31136289927061691188910174934641764248000,
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
Ca(16) &\leq 2^3 \cdot 19^3 \cdot 23^3 \cdot 29^3 \cdot 43^3 \cdot 127^3 \cdot Ca(10) \\
&= 2^6 \cdot 3^3 \cdot 5^3 \cdot 7^4 \cdot 13^3 \cdot 19^4 \cdot 23^3 \cdot 29^3 \cdot 31 \cdot 37 \cdot 43^3 \cdot 67^3 \cdot 127^3 \\
&= 2475553003230893881356681278528562750065736000.
\end{aligned}$$

前述以 $Ca(10)$ 乘以適當倍增數而得到 $Ca(11), \dots, Ca(16)$ 的上界的現象, 亦可見於 $BCa(30)$ 乘以適當立方數而得到 $BCa(31), BCa(32), BCa(35), BCa(37), \dots, BCa(42)$, 見 5.1, 及自 $BCa(42)$ 乘以適當立方數而得到 $Ca(43), Ca(44), \dots, Ca(55)$ 的上界 (分別表為 $SCa(43), SCa(44), \dots, SCa(55)$, 見 5.2), 及自 $BTa(22)$ 乘以適當立方數而得到 $Ta(23), Ta(24)$ 的上界 (分別表為 $STa(23), STa(24)$, 見 5.3)。

4.3. 局部篩選演算法

如上所述, 根據「 Ca 篩選演算法」, 對於較小的 n , 不難得到其 n 組雙立方和表法。然而隨著 n 的增加, Ta, Ca 篩選演算法所需的運算時間呈指數成長, 對上界的探索極為不利。我們修正原有的 Ta, Ca 篩選演算法, 得到「局部篩選演算法」。

利用「倍增法」搜尋具有 $n+1$ 組表法的 $S = k^3 \cdot BCa(n)$ 時, 即搜尋 $Ca(n+1)$ 的上界時, 關鍵在於找到與 $BCa(n)$ 各參數的 k 倍不同, 稱為「新增解」的第 $n+1$ 個參數 r_{n+1} 。因此, 局部篩選演算法中並無 counter 之參數。以下分別說明「局部篩選演算法」兩個用以降低計算時間的方法。

首先, 使用 Ca 篩選演算法時, 在計算出所有 $S/18$ 的因數 r 後, 針對小於 $\sqrt[3]{S/54}$ 的 r 值進行後續篩檢, 這種方法需要大量大數值的計算。在使用局部篩選演算法搜尋新增解時, 我們以參數之指數和的範圍來取代參數 r 本身的範圍, 僅算出指數和落在指定區間的參數 r , 進行後續篩選。說明如下: 已知 $r_i = \prod_{j=1}^m p_j^{\beta_{i,j}}$, $1 \leq i \leq n$ 為 $BCa(n) = \prod_{i=1}^m p_i^{\alpha_i}$ 之 n 組雙立方和表法所對應的參數, 計算各參數之指數的和 $a_i = \sum_{j=1}^m \beta_{i,j}$, $1 \leq i \leq n$, 並設定 L, U 為滿足 $L \leq a_i \leq U$, $1 \leq i \leq n$, 的兩正整數。不難得知 $S = k^3 \cdot BCa(n)$ 已有 n 個參數 $kr_i = k \cdot \prod_{j=1}^m p_j^{\beta_{i,j}}$, $1 \leq i \leq n$, 其指數和的範圍介於 $L+1, U+1$ 之間, 我們據以推測新增解 r_{n+1} 之指數和的範圍亦介於 $L+1, U+1$ 之間。

此外, 在原來的篩選演算法中, 針對所有合於 $0 \leq \beta_1 \leq \alpha_1 - 1$, $0 \leq \beta_2 \leq \alpha_2 - 2$ (因為 r 為 $S/18$ 的因數), $0 \leq \beta_i \leq \alpha_i$, $i = 3, \dots, m$, $0 \leq \beta_{m+1} \leq 3$ 關係的每一個序對 $(\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_{m+1})$, 就 $r = k^{\beta_{m+1}} \cdot \prod_{i=1}^m p_i^{\beta_i}$ 檢查相關運算後是否為完全平方。「局部篩選演算」則進一步縮小各個 β_i 的選取範圍。我們歸納出諸 $BCa(n)$, $BTa(n)$ 新增解 $r_{n+1} = k^{\beta_{m+1}} \cdot \prod_{i=1}^m p_i^{\beta_i}$ 的標準分解式的若干規律, 如: $0 \leq \beta_i \leq \alpha_i/2$, $i = 3, \dots, m$, 以及 $\beta_{m+1} = 0, 3$ 。對於每個 β_i , $i = 3, \dots, m$, 僅搜尋 $0 \leq \beta_i \leq \alpha_i/2$, 排除了大約一半的可能性。因此, 搜尋的次數遽降為全部 (海選) 搜尋的 $1/2^{m-1}$ (m 為 $BCa(n)$ 的質因數個數)。

局部篩選演算法:

1. 輸入質數 p_i , 非負整數 α_i , $i = 1, \dots, m$, 其中 $p_1 = 2$, $p_2 = 3$ ($BCa(n) = \prod_{i=1}^m p_i^{\alpha_i}$), k (倍增數, $S = k^3 \cdot \prod_{i=1}^m p_i^{\alpha_i}$) 及 L, U (指數和的篩選區間)。
2. 輸入 β_i , $i = 1, \dots, m+1$, 其中 $0 \leq \beta_1 \leq \alpha_1 - 1$, $0 \leq \beta_2 \leq \alpha_2 - 2$, $0 \leq \beta_i \leq \alpha_i/2$, $i = 3, \dots, m$, $\beta_{m+1} = 0, 3$. (篩選對象)
3. 對每一個序對 $(\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_{m+1})$, 令 $r = k^{\beta_{m+1}} \cdot \prod_{i=1}^m p_i^{\beta_i}$, $a = \sum_{i=1}^{m+1} \beta_i$,
若 $L \leq a \leq U$,
若 $-3r^2 + S/18r$ 為完全平方數,
輸出 r , 以及 $x = 3r + \sqrt{-3r^2 + S/18r}$, $y = 3r - \sqrt{-3r^2 + S/18r}$,
回到 3,
不然, 回到 3,
不然, 回到 3.

利用「局部篩選演算」進行上界搜尋時, L , U 及 β_i 的設定具有關鍵影響, 固可避免大量的大數值計算, 但亦需承擔漏失「搜尋標的」的風險。然而考慮排除這些可能性後所得到計算上的效益, 卻極為值得。

4.4. 局部篩選演算法所得結果的分析

文獻顯示 Boyer 在 2008 年求得 $Ta(22)$ 及 $Ca(42)$ 的具體上界, 但未見其對應的雙方和表法。本節以 $BCa(23)$ 的 23 個 r 值為基礎, 分別給出 $BCa(24)$, $BCa(25)$, $BCa(26)$ 的 r_i 值, 提供具體說明並進而討論 r 值的結構。至於 $Ca(30), \dots, Ca(42)$ 上界的搜尋及其參數 r 值的結構, 見第五節。 $BCa(42)$ 的 42 個參數見 5.1, $BTa(22)$ 的 22 個參數, 見附錄表七。

令 $BCa(23)$ 的 23 組表法為 $r_i, i = 1, \dots, 23$, 因為

$$\begin{aligned} BCa(24) &= 17^3 \cdot BCa(23) \\ &= 2^9 \cdot 3^9 \cdot 5^3 \cdot 7^4 \cdot 11^3 \cdot 13^3 \cdot \underline{17^3} \cdot 19^3 \cdot 31^1 \cdot 37^4 \cdot 43^1 \cdot 61^3 \cdot 67^3 \cdot 73^1 \cdot 79^3 \cdot 109^3 \cdot 157^1 \end{aligned}$$

對應的參數 r 值為 $17 \cdot r_i, i = 1, \dots, 23$, 另有新增解 r_{24} :

$$r_{24} = 2^2 \cdot 3^2 \cdot 5^1 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^1 \cdot 17^3 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^1 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 109^1 \cdot 157^0$$

為 17^3 的倍數, 其它 r 值雖為 17 的倍數, 但不為 17^3 的倍數。

$$\begin{aligned} BCa(25) &= 139^3 \cdot BCa(23) \\ &= 2^9 \cdot 3^9 \cdot 5^3 \cdot 7^4 \cdot 11^3 \cdot 13^3 \cdot 19^3 \cdot 31^1 \cdot 37^4 \cdot 43^1 \cdot 61^3 \cdot 67^3 \cdot 73^1 \cdot 79^3 \cdot 109^3 \cdot 139^3 \cdot 157^1 \end{aligned}$$

對應的參數 r 值為 $139 \cdot r_i, i = 1, \dots, 23$, 另有新增解 r'_{24} 及 r'_{25} :

$$r'_{24} = 2^2 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^1 \cdot 19^1 \cdot 31^1 \cdot 37^1 \cdot 43^1 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 109^1 \cdot \underline{139^0} \cdot 157^0$$

$$r'_{25} = 2^4 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^1 \cdot 11^1 \cdot 13^1 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^1 \cdot 43^1 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^1 \cdot 79^1 \cdot 109^1 \cdot \underline{139^0} \cdot 157^0$$

前 23 個 r 值為 139 的倍數, 但 r'_{24} 及 r'_{25} 皆不為 139 的倍數。

$$BCa(26) = 17^3 \cdot 139^3 \cdot BCa(23) = 139^3 \cdot BCa(24) = 17^3 \cdot BCa(25)$$

對應的 r 值為 $17 \cdot 139 \cdot r_i, i = 1, \dots, 23$, 另有新增解:

a. $BCa(26) = 139^3 \cdot BCa(24)$, 由 $BCa(24)$ 的新增解 r_{24} , 得出 $BCa(26)$ 的一個表法:

$$139 \cdot r_{24} = 2^2 \cdot 3^2 \cdot 5^1 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^1 \cdot 17^3 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^1 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^0$$

b. $BCa(26) = 17^3 \cdot BCa(25)$, 由 $BCa(25)$ 的新增解 r'_{24} 及 r'_{25} , 得 $BCa(26)$ 的二個表法:

$$17 \cdot r'_{24} = 2^2 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^1 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^1 \cdot 37^1 \cdot 43^1 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 109^1 \cdot 139^0 \cdot 157^0$$

$$17 \cdot r'_{25} = 2^4 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^1 \cdot 11^1 \cdot 13^1 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^1 \cdot 43^1 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^1 \cdot 79^1 \cdot 109^1 \cdot 139^0 \cdot 157^0$$

$BCa(23), BCa(24), BCa(25), BCa(26)$ 之間的倍增關係, 可歸納如圖 5 所示。

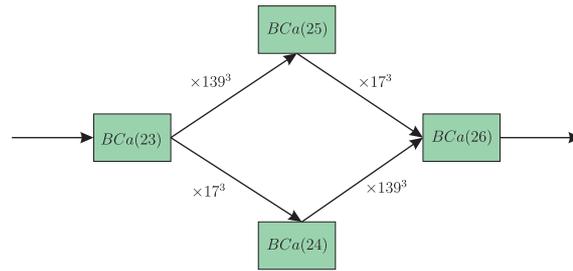


圖 5: $BCa(23)$, $BCa(24)$, $BCa(25)$, $BCa(26)$ 之間的倍增關係

值得注意的是, $BCa(15)$, $BCa(16)$, $BCa(17)$, $BCa(18)$ 之間以及 $BCa(35)$, $BCa(36)$, $BCa(37)$, $BCa(38)$ 之間有相類似的倍增關係。

五、 $Ca(43), \dots, Ca(55)$ 上界的搜尋

$BCa(42)$ 有 29 個質因數, 利用倍增法, 以 $BCa(42)$ 來求 $Ca(43)$ 之上界時, 所涉及的計算量太大 ($\geq 2^{29}$), 所需要的時間太長, 於是我們嘗試改用只有 19 個質因數的 $BCa(30)$ 來搜尋 $Ca(n)$, $n \geq 43$, 的上界。

5.1. $BCa(42)$ 的完整 42 組雙立方和表法

利用「局部篩選演算法」, 找到

$BCa(30) = 2^9 \cdot 3^9 \cdot 5^9 \cdot 7^7 \cdot 11^3 \cdot 13^6 \cdot 17^3 \cdot 19^3 \cdot 31^1 \cdot 37^4 \cdot 43^1 \cdot 61^3 \cdot 67^3 \cdot 73^1 \cdot 79^3 \cdot 97^3 \cdot 109^3 \cdot 139^3 \cdot 157^1$, 的 30 個 r 值如下, 進而提供 $BCa(30)$ 的完整 30 組雙立方和表法。

$$\begin{aligned}
 r_1 &= 2^2 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^1 \cdot 11^3 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^1 \cdot 37^1 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^0, a_1 = 23, \\
 r_2 &= 2^2 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^2 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^0 \cdot 73^1 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^0, a_2 = 22, \\
 r_3 &= 2^2 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^1 \cdot 37^2 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^0 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^1, a_3 = 23, \\
 r_4 &= 2^2 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^3 \cdot 31^0 \cdot 37^1 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^1 \cdot 79^0 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^0, a_4 = 23, \\
 r_5 &= 2^2 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^4 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^2 \cdot 43^1 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^0 \cdot 139^1 \cdot 157^0, a_5 = 24, \\
 r_6 &= 2^2 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^3 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^0 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^0, a_6 = 21, \\
 r_7 &= 2^2 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^3 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^1 \cdot 43^1 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^0, a_7 = 23, \\
 r_8 &= 2^2 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^3 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^1 \cdot 37^1 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^0 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^1, a_8 = 23, \\
 r_9 &= 2^2 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^3 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^3 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^1 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^0, a_9 = 24, \\
 r_{10} &= 2^2 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^5 \cdot 11^1 \cdot 13^4 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^0 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^0, a_{10} = 22, \\
 r_{11} &= 2^2 \cdot 3^2 \cdot 5^5 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^1 \cdot 43^1 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^0 \cdot 139^1 \cdot 157^1, a_{11} = 24, \\
 r_{12} &= 2^2 \cdot 3^2 \cdot 5^5 \cdot 7^3 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^1 \cdot 37^1 \cdot 43^1 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^0 \cdot 157^0, a_{12} = 25, \\
 r_{13} &= 2^2 \cdot 3^3 \cdot 5^3 \cdot 7^1 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^2 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^1, a_{13} = 23, \\
 r_{14} &= 2^2 \cdot 3^3 \cdot 5^3 \cdot 7^3 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^1 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^1 \cdot 79^1 \cdot 97^0 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^1, a_{14} = 24,
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 r_{15} &= 2^2 \cdot 3^3 \cdot 5^3 \cdot 7^3 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^1 \cdot 43^1 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^1 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^0 \cdot 139^1 \cdot 157^0, a_{15} = 24, \\
 r_{16} &= 2^2 \cdot 3^3 \cdot 5^9 \cdot 7^1 \cdot 11^1 \cdot 13^1 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^2 \cdot 43^1 \cdot 61^1 \cdot 67^0 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^0 \cdot 157^0, a_{16} = 26, \\
 r_{17} &= 2^2 \cdot 3^5 \cdot 5^3 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^0 \cdot 31^1 \cdot 37^2 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^0, a_{17} = 25, \\
 r_{18} &= 2^2 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^0 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^2 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 97^3 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^0, a_{18} = 22, \\
 r_{19} &= 2^4 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^3 \cdot 11^1 \cdot 13^1 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^1 \cdot 37^2 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^0, a_{19} = 25, \\
 r_{20} &= 2^4 \cdot 3^2 \cdot 5^5 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^1 \cdot 43^1 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^1 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^0 \cdot 157^0, a_{20} = 26, \\
 r_{21} &= 2^4 \cdot 3^3 \cdot 5^3 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^1 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^1 \cdot 43^1 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^3 \cdot 97^1 \cdot 109^0 \cdot 139^1 \cdot 157^0, a_{21} = 25, \\
 r_{22} &= 2^4 \cdot 3^3 \cdot 5^3 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^1 \cdot 43^1 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^0, a_{22} = 25, \\
 r_{23} &= 2^4 \cdot 3^3 \cdot 5^3 \cdot 7^3 \cdot 11^1 \cdot 13^1 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^2 \cdot 43^0 \cdot 61^0 \cdot 67^1 \cdot 73^1 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^0, a_{23} = 25, \\
 r_{24} &= 2^4 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^2 \cdot 11^3 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^1 \cdot 43^0 \cdot 61^0 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^1, a_{24} = 25, \\
 r_{25} &= 2^6 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^1 \cdot 37^1 \cdot 43^1 \cdot 61^0 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^0, a_{25} = 26, \\
 r_{26} &= 2^6 \cdot 3^7 \cdot 5^3 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^1 \cdot 37^1 \cdot 43^0 \cdot 61^0 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^0, a_{26} = 30, \\
 r_{27} &= 2^6 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^1 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^1 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^0, a_{27} = 26, \\
 r_{28} &= 2^8 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^3 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^2 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^0 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^0, a_{28} = 28, \\
 r_{29} &= 2^8 \cdot 3^2 \cdot 5^5 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^1 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^0, a_{29} = 29, \\
 r_{30} &= 2^8 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^0 \cdot 11^1 \cdot 13^4 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^1 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^1 \cdot 79^1 \cdot 97^0 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^0, a_{30} = 27,
 \end{aligned}$$

上述結果顯示所有的 a_i 皆滿足 $21 \leq a_i \leq 30$ 。接下來將給出 $BCa(31), BCa(32), BCa(35), BCa(37), \dots, BCa(42)$ 的對應參數 r 值，它們之間的倍增關係如圖 6 所示。

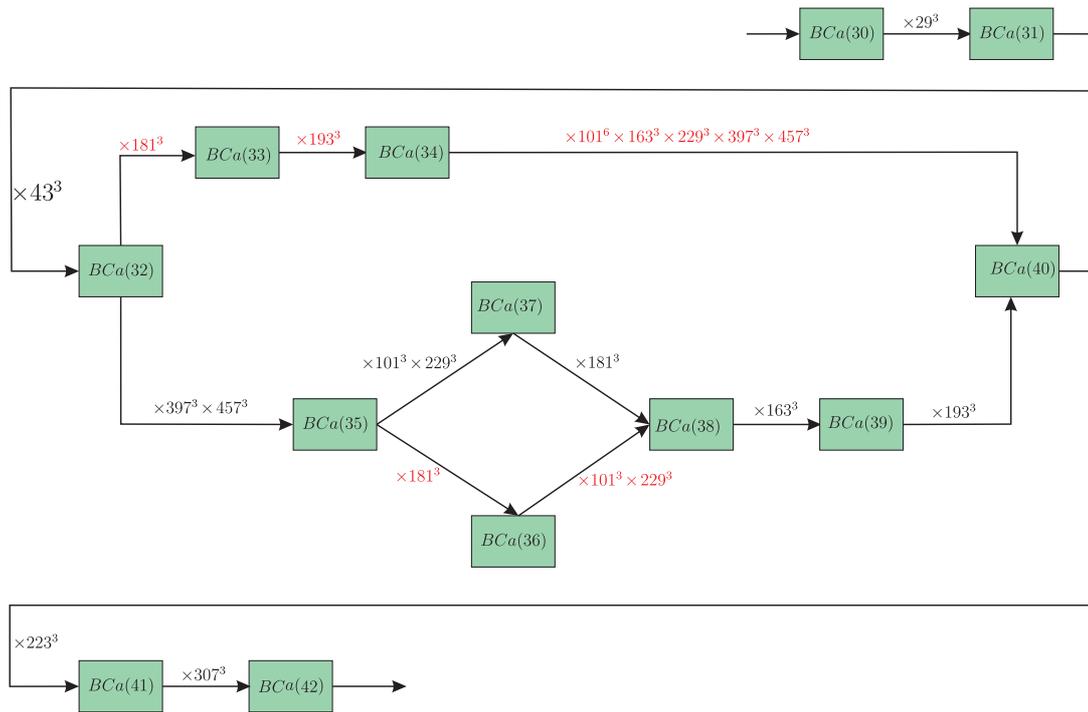


圖 6: $BCa(30), BCa(31), BCa(32), BCa(35), BCa(37), \dots, BCa(42)$ 的關係

$BCa(31) = 29^3 \cdot BCa(30)$, 得 $BCa(31)$ 的新增解為

$$r_{31} = 2^2 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^2 \cdot 11 \cdot 13^2 \cdot 17 \cdot 19 \cdot \underline{29^3} \cdot 37 \cdot 61 \cdot 67 \cdot 97 \cdot 109 \cdot 139$$

$BCa(32) = 43^3 \cdot BCa(31)$, 得 $BCa(32)$ 的新增解為

$$r_{32} = 2^2 \cdot 3^3 \cdot 5^5 \cdot 7^2 \cdot 11 \cdot 13^2 \cdot 17 \cdot 19 \cdot 29^3 \cdot 37 \cdot \underline{43^0} \cdot 61 \cdot 67 \cdot 79 \cdot 97 \cdot 109 \cdot 139$$

$BCa(35) = 397^3 \cdot 457^3 \cdot BCa(32)$, 得 $BCa(35)$ 的新增解為

$$r_{33} = 2^2 \cdot 3^2 \cdot 5^9 \cdot 7^2 \cdot 11 \cdot 13^2 \cdot 17 \cdot 19 \cdot 29 \cdot 37 \cdot 43 \cdot 61 \cdot 67 \cdot 73 \cdot 79 \cdot 97 \cdot 109 \cdot 139 \cdot \underline{397^1 \cdot 457^0},$$

$$r_{34} = 2^2 \cdot 3^5 \cdot 5^3 \cdot 7 \cdot 11 \cdot 13^2 \cdot 17 \cdot 19 \cdot 29 \cdot 31 \cdot 37 \cdot 43^2 \cdot 61 \cdot 67 \cdot 79 \cdot 97 \cdot 109 \cdot 139 \cdot 157 \cdot \underline{397^0 \cdot 457^1},$$

$$r_{35} = 2^4 \cdot 3^2 \cdot 5^7 \cdot 7^3 \cdot 11 \cdot 13^2 \cdot 17 \cdot 19 \cdot 29 \cdot 31 \cdot 37^2 \cdot 43 \cdot 61 \cdot 67 \cdot 79 \cdot 97 \cdot 109 \cdot 139 \cdot \underline{397^0 \cdot 457^0}.$$

$BCa(37) = 101^3 \cdot 229^3 \cdot BCa(35)$, 得 $BCa(37)$ 的新增解為

$$r_{36} = 2^4 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 11 \cdot 13^2 \cdot 17 \cdot 19 \cdot 29 \cdot 37 \cdot 43 \cdot 61 \cdot 67 \cdot 79 \cdot 97 \cdot \underline{101^3} \cdot 109 \cdot 139 \cdot 157 \cdot \underline{229^0} \cdot 397 \cdot 457,$$

$$r_{37} = 2^6 \cdot 3^3 \cdot 5^3 \cdot 7^5 \cdot 11 \cdot 13^2 \cdot 17 \cdot 19 \cdot 29 \cdot 37^2 \cdot 43 \cdot 61 \cdot 67 \cdot 73 \cdot 79 \cdot 97 \cdot \underline{101^1} \cdot 109 \cdot 139 \cdot \underline{229^0} \cdot 457.$$

$BCa(38) = 181^3 \cdot BCa(37)$, 得 $BCa(38)$ 的新增解為

$$r_{38} = 2^2 \cdot 3^5 \cdot 5^5 \cdot 7^3 \cdot 11 \cdot 13^2 \cdot 17 \cdot 19 \cdot 29 \cdot 31 \cdot 43 \cdot 61 \cdot 67 \cdot 73 \cdot 79 \cdot 97 \cdot 101 \cdot 109 \cdot 139 \cdot \underline{181^0} \cdot 229 \cdot 397 \cdot 457.$$

$BCa(39) = 163^3 \cdot BCa(38)$, 得 $BCa(39)$ 的新增解為

$$r_{39} = 2^2 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^5 \cdot 11 \cdot 13^2 \cdot 17 \cdot 29 \cdot 37 \cdot 43 \cdot 61 \cdot 67 \cdot 79 \cdot 97 \cdot 101 \cdot 109 \cdot 139 \cdot 157 \cdot \underline{163^3} \cdot 229 \cdot 457.$$

$BCa(40) = 193^3 \cdot BCa(39)$, 得 $BCa(40)$ 的新增解為

$$r_{40} = 2^2 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^2 \cdot 11 \cdot 13^2 \cdot 17 \cdot 19 \cdot 29 \cdot 37 \cdot 43^2 \cdot 61 \cdot 67 \cdot 79 \cdot 97 \cdot 101 \cdot 109 \cdot 139 \cdot 157 \cdot 163 \cdot 181 \cdot \underline{193^0} \cdot 229 \cdot 397 \cdot 457.$$

$BCa(41) = 223^3 \cdot BCa(40)$, 得 $BCa(41)$ 的新增解為

$$r_{41} = 2^6 \cdot 3^3 \cdot 5^3 \cdot 7^2 \cdot 11 \cdot 13^2 \cdot 17 \cdot 19 \cdot 29 \cdot 37 \cdot 43 \cdot 61 \cdot 67 \cdot 79 \cdot 97 \cdot 101 \cdot 109 \cdot 139 \cdot 157 \cdot 163 \cdot 181 \cdot 193 \cdot \underline{223^0} \cdot 229 \cdot 397 \cdot 457.$$

$BCa(42) = 307^3 \cdot BCa(41)$, 得 $BCa(42)$ 的新增解為

$$r_{42} = 2^2 \cdot 3^3 \cdot 5^3 \cdot 7^2 \cdot 11 \cdot 13^2 \cdot 17 \cdot 19 \cdot 29 \cdot 37 \cdot 43 \cdot 61 \cdot 67 \cdot 79 \cdot 97 \cdot 101 \cdot 109 \cdot 139 \cdot 163 \cdot 181 \cdot 193 \cdot 223 \cdot \underline{307^3} \cdot 397 \cdot 457.$$

5.2. $Ca(43), \dots, Ca(55)$ 上界

本節以 $BCa(30)$ 的 30 個參數 r 值以及 $BCa(42)$ 的 42 個參數 r 值 (見 5.1) 為基礎, 來搜尋 $Ca(n)$, $n \geq 43$, 的上界, 並將因此得到的 $Ca(n)$ 的上界分別記為 $SCa(n)$, $43 \leq n \leq 55$ 。我們分別說明

- (1) 用「局部篩選演算法」, 求得 $BCa(30)$ 的倍增數,
- (2) 利用 $BCa(30)$ 的倍增數及 $BCa(42) = Q^3$, $BCa(30)$ 的倍增關係, 得到 $Ca(43)$ 的上界。

先說明如何用「局部篩選演算法」求得整數 k , 使得 $k^3 \cdot BCa(30)$ 有新增解 R 。令 $BCa(30) = \prod_{i=1}^{19} p_i^{\alpha_i}$, 將其 30 個 r 值分別以 $\prod_{i=1}^{19} p_i^{\beta_i}$ 表示, 諸 $\beta_i, i = 1, \dots, 19$, 之值整理如表 5。

表 5: $BCa(30)$ 的參數 r 之可能 β_i 值

p_i	2	3	5	7	11	13	17	19	31	37	43	61	67	73	79	97	109	139	157
可能	2	2	3	0	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
β_i	4	3	5	1	3	2	3	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
值	6	5	9	2		4				2					3	3			
	8	7		3															
				5															

分別計算 $BCa(30)$ 的 30 個 r 值之 $r_j = \prod_{i=1}^{19} p_i^{\beta_{i,j}}$ 表法中的指數和 $\sum_{i=1}^{19} \beta_{i,j}$ 均介於 21 與 30 之間。因此, 我們設定 $L = 22, U = 31$ 。利用局部篩選演算法, 僅針對上表可能 $\beta_1, \dots, \beta_{19}$ 值及 $\beta_{20} = 0$ 或 3 的序對 $(\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_{m+1})$, 當 $22 \leq \sum_{i=1}^{20} \beta_i \leq 31$ 時, 計算得 $r = k^{\beta_{20}} \cdot \prod_{i=1}^{19} p_i^{\beta_i}$, 若再得 $-3r^2 + k^3 \cdot BCa(30) / 18r$ 為完全平方數, 則此 r 即為 $k^3 \cdot BCa(30)$ 的新增解 R 。我們求得 $BCa(30)$ 的若干「倍增數 (質數或兩質數積)」及其對應新增解如表 6:

表 6: $BCa(30)$ 之倍增數及對應新增解

i	倍增數 k_i	新增解 R
1	487	$2^4 \cdot 3^5 \cdot 5^3 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^0 \cdot 31^1 \cdot 37^1 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^0$
2	503	$2^2 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^1 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^0 \cdot 31^0 \cdot 37^1 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^0 \cdot 503^3$
3	2×607	$2^{11} \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^1 \cdot 37^1 \cdot 43^0 \cdot 61^0 \cdot 67^1 \cdot 73^1 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^1$
4	1307	$2^2 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^1 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^0 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 97^0 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^0 \cdot 1307^3$
5	31×103	$2^2 \cdot 3^3 \cdot 5^3 \cdot 7^3 \cdot 11^3 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^1 \cdot 43^1 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^1 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^0$
6	3559	$2^2 \cdot 3^7 \cdot 5^3 \cdot 7^3 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^1 \cdot 37^1 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^1 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^0$
7	4057	$2^2 \cdot 3^2 \cdot 5^5 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^0 \cdot 31^0 \cdot 37^2 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^1 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^1$
8	4261	$2^4 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^3 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^2 \cdot 43^1 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^1$
9	4339	$2^4 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^1 \cdot 37^1 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^1 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^1$
10	4957	$2^2 \cdot 3^5 \cdot 5^3 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^1 \cdot 37^1 \cdot 43^1 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^1$
11	6661	$2^2 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^1 \cdot 37^2 \cdot 43^1 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^1 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^0$
12	8353	$2^4 \cdot 3^3 \cdot 5^3 \cdot 7^3 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^0 \cdot 37^2 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^1 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^0$
13	9043	$2^2 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31^1 \cdot 37^2 \cdot 43^0 \cdot 61^1 \cdot 67^1 \cdot 73^0 \cdot 79^1 \cdot 97^1 \cdot 109^1 \cdot 139^1 \cdot 157^1$

接下來我們說明為何能由 $BCa(30)$ 的倍增數得到 $Ca(43)$ 的上界。將 $BCa(42)$ 的 42 組雙立方和表法所對應的 r 值記為 $r_i, i = 1, \dots, 42$ 。令

$$Q = 29 \cdot 43 \cdot 101 \cdot 163 \cdot 181 \cdot 193 \cdot 223 \cdot 229 \cdot 307 \cdot 397 \cdot 457,$$

則倍增關係

$$BCa(42) = Q^3 \cdot BCa(30)$$

成立。若得與 Q 互質的 $BCa(30)$ 的倍增數 k , 使得 $k^3 \cdot BCa(30)$ 有新增解 R , 則

$$S = k^3 \cdot BCa(42) = Q^3 \cdot k^3 \cdot BCa(30)$$

的雙立方和表法所對應的 r 有 43 組如下:

- a. 由 $S = k^3 \cdot BCa(42)$, 得 42 個 r 值 $k \cdot r_i, i = 1, \dots, 42$ 等,
- b. 由 $S = Q^3 \cdot (k^3 \cdot BCa(30))$, 得 $Q \cdot R$ 為一個新增 r 值。

因此, S 有 43 組雙立方和表法, 故得 $Ca(43)$ 的上界。以 $k_1 = 487$ 為例, 具體說明 $487^3 \cdot BCa(42)$ 有 43 組雙立方和表法如下: 已知 $BCa(42)$ 對應的參數 $r_i, i = 1, \dots, 42$ 沒有質因數 487。且

$$R = 2^4 \cdot 3^5 \cdot 5^3 \cdot 7^2 \cdot 11 \cdot 13^2 \cdot 17 \cdot 31 \cdot 37 \cdot 61 \cdot 67 \cdot 79 \cdot 97 \cdot 109 \cdot 139,$$

為 $487^3 \cdot BCa(30)$ 的新增解。顯然,

- a. 由 $S = 487^3 \cdot BCa(42)$, 可得 $487 \cdot r_i, i = 1, \dots, 42$, 提供 S 的 42 個 r 值,
- b. 由 $S = Q^3 \cdot (487^3 \cdot BCa(30))$, 得 $r_{43} = Q \cdot R$ 為 S 的第 43 個 r 值。

因 r_{43} 不為 487 的倍數, 而 $487r_i, i = 1, \dots, 42$ 為 487 的倍數, 即得 r_{43} 與諸 $487r_i, i = 1, \dots, 42$ 相異。因此, $487^3 \cdot BCa(42)$ 有 43 組雙立方和表法, 亦即 $487^3 \cdot BCa(42)$ 為 $Ca(43)$ 的一個上界, 記為 $SCa(43)$:

$$SCa(43) = 487^3 \cdot BCa(42)。$$

同理可再得以下結果:

- $503^3 \cdot SCa(43)$ 為 $Ca(44)$ 的一個上界, 記為 $SCa(44)$,
- $(2 \times 607)^3 \cdot SCa(44)$ 為 $Ca(45)$ 的一個上界, 記為 $SCa(45)$,
- $1307^3 \cdot SCa(45)$ 為 $Ca(46)$ 的一個上界, 記為 $SCa(46)$,
- $(31 \times 103)^3 \cdot SCa(46)$ 為 $Ca(47)$ 的一個上界, 記為 $SCa(47)$,
- $3559^3 \cdot SCa(47)$ 為 $Ca(48)$ 的一個上界, 記為 $SCa(48)$,

$4057^3 \cdot SCa(48)$ 為 $Ca(49)$ 的一個上界, 記為 $SCa(49)$,
 $4261^3 \cdot SCa(49)$ 為 $Ca(50)$ 的一個上界, 記為 $SCa(50)$,
 $4339^3 \cdot SCa(50)$ 為 $Ca(51)$ 的一個上界, 記為 $SCa(51)$,
 $4957^3 \cdot SCa(51)$ 為 $Ca(52)$ 的一個上界, 記為 $SCa(52)$,
 $6661^3 \cdot SCa(52)$ 為 $Ca(53)$ 的一個上界, 記為 $SCa(53)$.
 $8353^3 \cdot SCa(53)$ 為 $Ca(54)$ 的一個上界, 記為 $SCa(54)$.
 $9043^3 \cdot SCa(54)$ 為 $Ca(55)$ 的一個上界, 記為 $SCa(55)$.

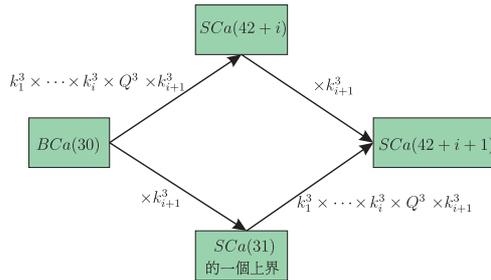


圖 7: 由 $BCa(30)$ 的倍增數得到 $Ca(n)$, $43 \leq n \leq 55$, 的上界

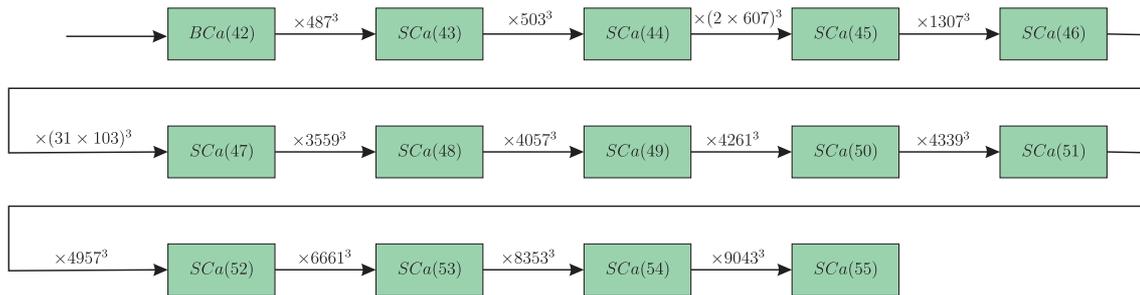


圖 8: $BCa(42), SCa(43), \dots, SCa(55)$ 間的倍增關係

上述所得的上界歸納在定理四。其中 $Ca(43), Ca(44)$ 的上界已於 2014 年 8 月收錄於 OEIS, 並且本文下修收錄於 OEIS 之 $Ca(43), Ca(44)$ 的上界。

定理四:

$$\begin{aligned}
 Ca(43) &\leq SCa(43) = 487^3 \cdot BCa(42) \\
 Ca(44) &\leq SCa(44) = 503^3 \cdot SCa(43) \\
 Ca(45) &\leq SCa(45) = (2 \times 607)^3 \cdot SCa(44) \\
 Ca(46) &\leq SCa(46) = 1307^3 \cdot SCa(45) \\
 Ca(47) &\leq SCa(47) = (31 \times 103)^3 \cdot SCa(46) \\
 Ca(48) &\leq SCa(48) = 3559^3 \cdot SCa(47)
 \end{aligned}$$

$$Ca(49) \leq SCa(49) = 4057^3 \cdot SCa(48)$$

$$Ca(50) \leq SCa(50) = 4261^3 \cdot SCa(49)$$

$$Ca(51) \leq SCa(51) = 4339^3 \cdot SCa(50)$$

$$Ca(52) \leq SCa(52) = 4957^3 \cdot SCa(51)$$

$$Ca(53) \leq SCa(53) = 6661^3 \cdot SCa(52)$$

$$Ca(54) \leq SCa(54) = 8353^3 \cdot SCa(53)$$

$$Ca(55) \leq SCa(55) = 9043^3 \cdot SCa(54)$$

5.3. $Ta(23), Ta(24)$ 上界

本節以 $BTa(12)$ 的倍增數及 $BTa(12)$ 與 $BTa(22)$ 之間的倍增關係求得 $Ta(23)$ 和 $Ta(24)$ 的上界。我們用局部篩選演算法, 求得 $BTa(12)$ 的兩個倍增數 $47627(= 97 \times 491)$ 及 $91037(= 59 \times 1543)$, 其所對應的新解 R_1, R_2 分別如下:

$$R_1 = 2^2 \cdot 3 \cdot 5 \cdot 7 \cdot 13^2 \cdot 17 \cdot 19 \cdot 73 \cdot 79 \cdot \underline{97^0} \cdot 109 \cdot 139 \cdot \underline{491^3},$$

$$R_2 = 2^2 \cdot 3 \cdot 5 \cdot 7^2 \cdot 13^2 \cdot 17 \cdot 19 \cdot \underline{59^3} \cdot 79 \cdot 97 \cdot 109 \cdot 139 \cdot 157 \cdot \underline{1543^0}.$$

令

$$Q' = 2 \cdot 3 \cdot 5^2 \cdot 11 \cdot 31 \cdot 37 \cdot 61 \cdot 103 \cdot 127 \cdot 181 \cdot 197 \cdot 397 \cdot 457 \cdot 503 \cdot 521 \cdot 607 \cdot 4261,$$

則倍增關係

$$BTa(22) = Q'^3 \cdot BTa(12)$$

成立。將 $BTa(22)$ 的 22 個 r 值記為 $r_i, i = 1, \dots, 22$, 則

$$(97 \times 491)^3 \cdot BTa(22) = (97 \times 491)^3 \cdot Q'^3 \cdot BTa(12)$$

有 22 個解為 $97 \cdot 491 \cdot r_i, i = 1, \dots, 22$ 及新增解:

$$Q' \cdot R_1 = 2^3 \cdot 3^2 \cdot 5^3 \cdot 7 \cdot 11 \cdot 13^2 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 31 \cdot 37 \cdot 61 \cdot 73 \cdot 79 \cdot 103 \cdot 109 \cdot 127 \cdot 139 \cdot 181 \cdot 197 \\ \cdot 397 \cdot 457 \cdot \underline{491^3} \cdot 503 \cdot 521 \cdot 607 \cdot 4261.$$

因 $Q' \cdot R_1$ 為 491^3 的倍數, 異於 $97 \cdot 491 \cdot r_i, i = 1, \dots, 22$, 故得 $(97 \times 491)^3 \cdot BTa(22)$ 有 23 組雙正立方和表法, 亦即 $(97 \times 491)^3 \cdot BTa(22)$ 為 $Ta(23)$ 的一個上界, 記為 $STa(23)$:

$$STa(23) = (97 \times 491)^3 \cdot BTa(22)$$

同理再得:

$$(59 \times 1543)^3 \cdot STa(23) \text{ 為 } Ta(24) \text{ 的一個上界, 記為 } STa(24).$$

上述結果歸納如定理五。其中, $Ta(23)$ 的上界於 2014 年 10 月收錄於 OEIS。

定理五:

$$Ta(23) \leq STa(23) = (97 \times 491)^3 \cdot BTa(22)$$

$$Ta(24) \leq STa(24) = (59 \times 1543)^3 \cdot STa(23)$$

參考文獻

1. Boyer, C., New Upper Bounds for Taxicab and Cabtaxi Numbers. *Journal of Integer Sequences*, Vol.11 (2008), Article 08.1.6.
2. Hardy, G. H. and Wright, E. M., *An Introduction to the Theory of Numbers*, 5th edition, Oxford University Press, 1980.
3. Wilson, D. W., The Fifth Taxicab Number is 48988659276962496. *Journal of Integer Sequences*, Vol.2 (1999), Article 99.1.9.
4. 維基百科: 的士數(Taxicab Number), 士的數 (Cabtaxi Number)。
5. Boyer, C. New Upper Bounds for Taxicab and Cabtaxi Numbers. <http://www.christianboyer.com/taxicab/>, (retrieved on July 30, 2014)
6. 整數列線上百科 On-Line Encyclopedia of Integer Sequences (OEIS), <http://oeis.org>.

—本文作者任教苗栗縣興華高中—

附錄

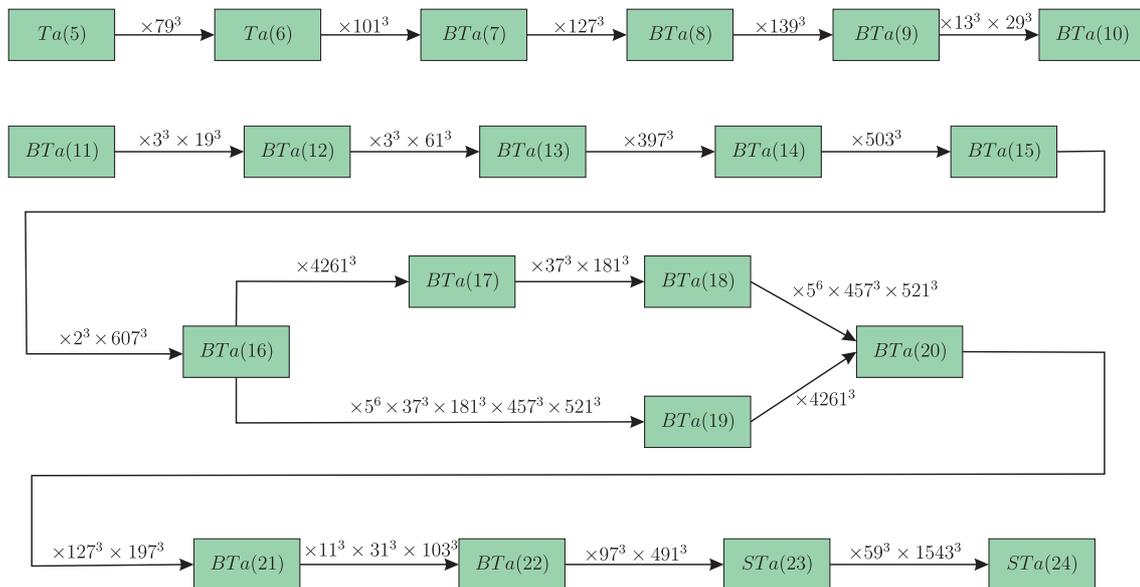


圖 9: $Ta(5), Ta(6), BTa(7), \dots, BTa(22), STa(23), STa(24)$ 的倍增關係

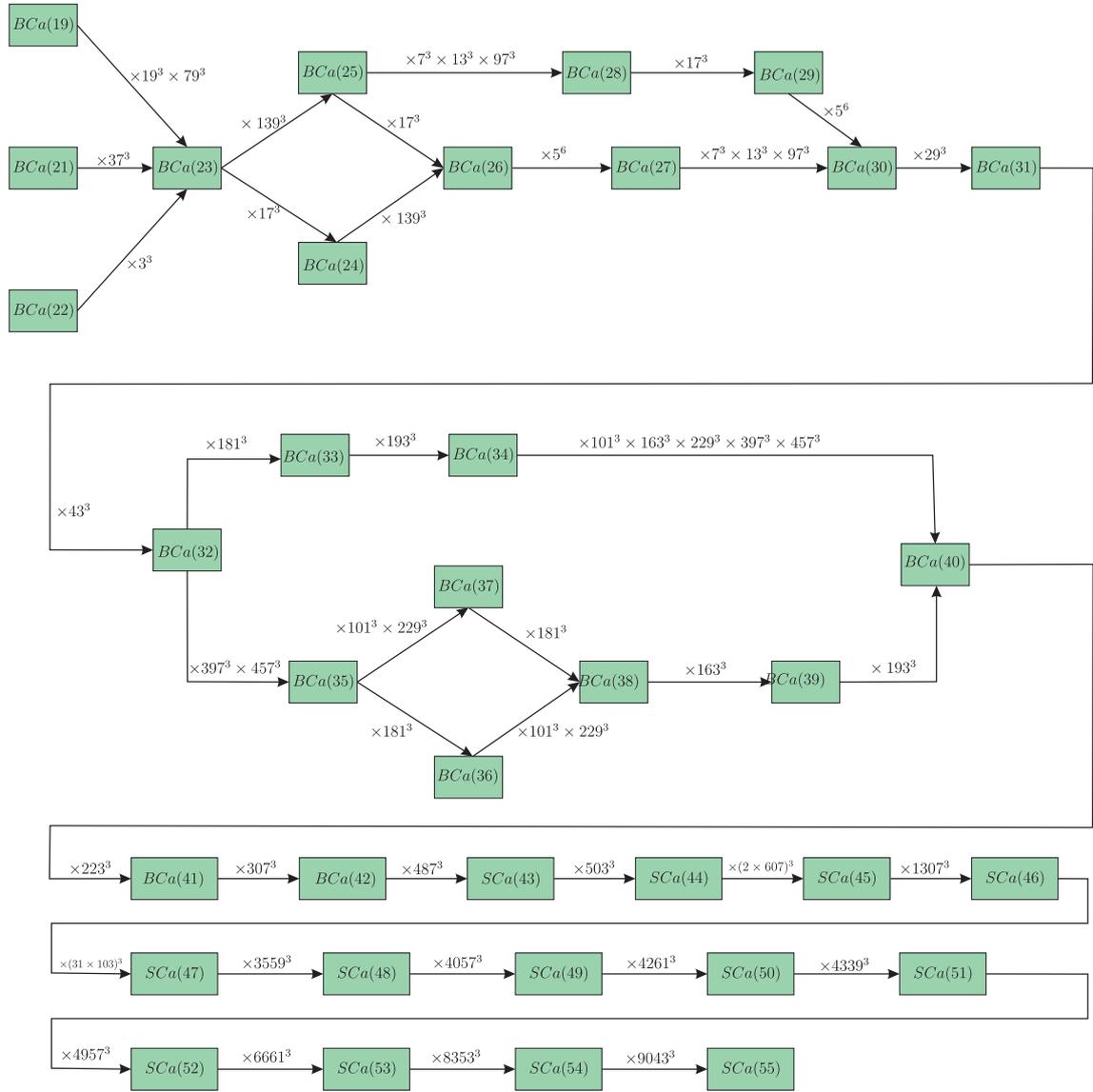


圖 10: $BCa(19), BCa(21), \dots, BCa(42), SCa(43), \dots, SCa(55)$ 的倍增關係