

## 关于图的一种新分解\*

马克杰

陈怀堂

(曲阜师范大学)

(临沂师范专科学校)

### 摘 要

Alavi等人在[1]中定义了图的一种新分解,即升分解,并提出猜想:设 $G$ 是星 $s_1, s_2, \dots, s_k$ 的并图,  $s_i$ 含有 $a_i$ 条边,  $n < a_i < 2n - 2$ ,  $\sum_{i=1}^k a_i = \binom{n+1}{2}$ , 则 $G$ 可升分解为星图的并.

本文证明了出现下列条件之一时猜想成立.

1.  $a_1, a_2, \dots, a_k$ 中至少有 $k-2$ 个 $a_i$  ( $1 < i < k$ )相等;
2.  $\max\{a_i | i=1, 2, \dots, k-1\} - \min\{a_i | i=1, 2, \dots, k-1\} < 1$ .

### 一、序

Alavi等人在[1]中定义了图的升分解:已知图 $G$ 和自然数 $n$ ,  $G$ 的边数 $q$ 满足  $\binom{n+1}{2} \leq q < \binom{n+2}{2}$ . 如果 $G$ 能分解为 $G_1, G_2, \dots, G_n$ 的并, 满足 $G_i$ 与 $G_{i+1}$ 的一个真子图同构 ( $1 < i < n-1$ ),  $G_i$ 不含孤立点, 则称这个分解为图 $G$ 的一个升分解.

已知自然数 $a_1, a_2, \dots, a_k$ , 若集合 $s = \{1, 2, \dots, n\}$ 可以划分成 $k$ 个互不相交的子集 $s_1, s_2, \dots, s_k$ . 满足 $a_i = \sum_{j \in s_i} j$ ,  $1 < i < k$ , 则称 $a_1, a_2, \dots, a_k$ 可分拆为 $1, 2, \dots, n$ . 并称 $s_i$ 为 $a_i$ 的分拆式. 若 $s_i = \{a_1^{(i)}, a_2^{(i)}, \dots, a_i^{(i)}\}$ , 就记作 $a_i = [a_1^{(i)}, a_2^{(i)}, \dots, a_i^{(i)}]$ .

Alavi等人在[1]中猜想:设自然数 $n \geq 2$ ,  $G$ 是星 $s_1, s_2, \dots, s_k$ 的并图,  $s_i$ 含有 $a_i$ 条边,  $n < a_i < 2n - 2$ ,  $\sum_{i=1}^k a_i = \binom{n+1}{2}$ , 则 $G$ 可升分解为星的并.

显然, 这个猜想可表达为如下的等价形式:

已知自然数 $a_1, a_2, \dots, a_k$ 满足 $n < a_i < 2n - 2$ , ( $1 < i < k$ ),  $\sum_{i=1}^k a_i = \binom{n+1}{2}$ , 则 $a_1, a_2, \dots, a_k$ 可分拆为 $1, 2, \dots, n$ .

以上猜想是一个比较困难的问题, 因为提出不久, 还没有多少深刻的结果, 我们得到如下结论.

\* 1988年11月25日收到.

**定理 1** 已知自然数  $a_1, a_2, \dots, a_k$  满足  $a_i \geq n (1 \leq i \leq k)$ ,  $\sum_{i=1}^k a_i = \binom{n+1}{2}$ , 并且至少  $k-2$  个  $a_i (1 \leq i \leq k)$  相等, 则  $a_1, a_2, \dots, a_k$  可分拆为  $1, 2, \dots, n$ .

**定理 2** 已知自然数  $a_1, a_2, \dots, a_k$  满足  $a_i \geq n (1 \leq i \leq n)$ ,  $\sum_{i=1}^k a_i = \binom{n+1}{2}$ , 并且  $\max\{a_i | i = 1, 2, \dots, k-1\} - \min\{a_i | i = 1, 2, \dots, k-1\} < 1$ , 则  $a_1, a_2, \dots, a_k$  可分拆为  $1, 2, \dots, n$ .

## 二、定理的证明

### 1. 定理 1 的证明

对  $n$  用数学归纳法.  $n=2$  时, 显然. 假设对一切小于  $n$  的自然数定理成立. 对于  $n$ , 不妨设  $a_1 = a_2 = \dots = a_{k-2} = a$ . 分三种情况讨论.

**情况 1** 若  $a = 2n-1 = n + (n-1)$ . 由归纳假设,  $\overbrace{a, a, \dots, a}^{k-3}, a_{k-1}, a_k$  可分拆为  $1, 2, \dots, n-2$ , 因此  $\overbrace{a, a, \dots, a}^{k-2}, a_{k-1}, a_k$  可分拆为  $1, 2, \dots, n$ . (这个从  $n$  过渡到归纳假设的过程叫做可降阶的).

**情况 2** 若  $a < 2n-2$ . 作分解

$$a = [n-i, a-(n-i)], i = 0, 1, \dots, k-3. \quad (1)$$

①. 若  $a-n+k-3 \geq n-k+2$ , 则在 (1) 中存在  $s, n-k+3 \leq s < n$ , 使  $a-s = s$  或  $a-s = s-1$ . 当  $a-s = s$  时, 因为  $a-n, a-n+1, \dots, a-s, s+1, \dots, n-1, n$  相继递增, 故可降阶为  $\overbrace{s, \dots, s}^{2k+2s-2n-5}, a_{k-1}, a_k$ ; 同理, 当  $a-s = s-1$  时, 可降阶为  $\overbrace{a, \dots, a}^{k+s-n-3}, a_{k-1}, a_k$ .

②. 若  $a-n+k-3 < n-k+2$ . 这时不妨设  $a_i < 2n-2 (i = k-1, k)$ , (否则可降价). 设  $h = (n-k+2) - (a-n+k-3)$

i) 当  $h=1$  时, 令

$$a_k = [n-k+2, a_k-n+k-2] \quad (2)$$

在分解式 (1) 和 (2) 中出现了相继递减数列  $n, n-1, \dots, a-n$ , 最多有  $a_{k-1}$  和  $a_k-n+k-2$  没有分解, 当然成立.

ii) 当  $h=2$  时, 令

$$\begin{cases} a_{k-1} = [n-k+1, a_{k-1}-n+k-1] \\ a_k = [n-k+2, a_k-n+k-2] \end{cases} \quad (3)$$

这时在分解式 (1) 和 (3) 中出现了相继递减数列  $n, n-1, \dots, a-n$ , 最多有  $a_{k-1}-n+k-1$  和  $a_k-n+k-2$  没有分解, 当然成立.

iii) 当  $h=3$  时, 令

$$\begin{cases} a_k = [n, a_k-n] \\ a = [n-i, a-(n-i)], i = 1, 2, \dots, k-2 \\ a_{k-1} = [n-k+1, a_{k-1}-n+k-1] \end{cases} \quad (4)$$

当  $h=4$  时, 令

$$\begin{cases} a_k = [n, a_k - n] \\ a_{k-1} = [n-1, a_{k-1} - n + 1] \\ a = [n-i, a - (n-i)], i = 2, 3, \dots, k-1. \end{cases} \quad (5)$$

类似于 i) 和 ii) 的讨论, 在分解式 (4) 和 (5) 中都至多剩下两个数的分拆, 当然成立.

iv) 当  $h \geq 5$  时, 在 (5) 中, 若  $a_k - n < a - n + 2$ , 则只剩下  $a_{k-1} - n + 1$  的分解, 当然成立. 若  $a_k - n \geq a - n + 2$ , 重作分解:

当  $a_k = 2r + 1$  时, 令

$$\begin{cases} a_k = [r, r + 1] \\ a_{k-1} = [n, a_{k-1} - n] \\ a = [n-i, a - n + i], i = 1, 2, \dots, k-2. \end{cases} \quad (6)$$

在 (6) 中, 必存在  $i_0$ , 使  $n - i_0 = r + 1$ , 则对  $i = i_0$  和  $i = i_0 + 1$  对应的分解式改为  $a = [n - k + 1, a - n + k - 1]$  和  $a = [n - k, a - n + k]$ , 这时只剩下  $a_{k-1} - n$  的分解, 当然成立.

当  $a_k = 2r$  时, 令

$$\begin{cases} a_k = [r-1, r+1] \\ a_{k-1} = [n, a_{k-1} - n] \\ a = [n-i, a - n + i], i = 1, 2, \dots, k-2. \end{cases} \quad (7)$$

在 (7) 中, 必存在  $i_0$  使  $n - i_0 = r + 1$ , 则对  $i = i_0$  和  $i = i_0 + 2$  对应的分解式改为  $a = [n - k + 1, a - n + k - 1]$  和  $a = [n - k, a - n + k]$ , 只剩下  $a_{k-1} - n$  的分解, 当然成立.

情况 3 若  $a \geq 2n$

①. 当  $a = 2n + 2s$  时, ( $s \geq 0$ ), 则  $\overbrace{a, \dots, a}^{k-2}, a_{k-1}, a_k \rightarrow \overbrace{n+s, \dots, n+s}^{2(k-2)}, a_{k-1}, a_k$ , 可归结为情况 2.

②. 当  $a = 2n + 2s + 1$  时, ( $s \geq 0$ ), 作分解

$$a = [n-i, s+i, n-k-i+2, s+k+i-1], i = 0, 1, \dots, k-3. \quad (8)$$

若  $n - 2k + 5 \leq s + 2k - 4$ , 可得  $a - 2n + 2k - 5 \geq n - 2k + 4$ , (8) 式改为  $a = [n-i, n -$

$2k+i+5, a - 2n + 2k - 5], i = 0, 1, \dots, k-3$ . 从而可降阶为  $\overbrace{a - 2n + 2k - 5, \dots, a - 2n + 2k - 5}^{k-2}, a_{k-1}, a_k$ , 定理成立.

若  $n - 2k + 5 > s + 2k - 4$ , 令  $(n - 2k + 4) - (s + 2k - 4) = h$ . 当  $h = 0$  时, 令  $a_k = [s + k - 2, a_k - s - k + 2]$ , 与 (8) 一起出现了相继序列, 最多只剩下  $a_{k-1}$  和  $a_k - s - k + 2$  的分解, 当然成立.

同理, 当  $h = 1$  时, 令

$$\begin{cases} a_k = [s+k-2, a_k - s - k + 2] \\ a_{k-1} = [n-2k+4, a_{k-1} - n + 2k - 4] \end{cases} \quad (9)$$

当  $h = 2$  时, 作分解

$$\begin{cases} a_k = [n, a_k - n] \\ a = [n-i, s+i, n-k+2-i, s+k+i-1], i = 1, 2, \dots, k-2. \\ a_{k-1} = [s+k-1, a_{k-1} - s - k + 1] \end{cases} \quad (10)$$

都只剩下两个数的分解, 定理成立.

当  $h=3$  时, 不妨设  $a_{k-1} \geq a_k$ . 若  $a_k - n \leq s$ , 作分解

$$\begin{cases} a_k = [n, a_k - n] \\ a = [n - i, s + i, n - k - i + 2, s + k + i - 1], i = 1, 2, \dots, k - 2. \end{cases} \quad (11)$$

这时只有  $a_{k-1}$  没有分解, 当然成立.

若  $a_k - n \geq s + 1$ , 作分解

$$\begin{cases} a_k = [n, a_k - n] \\ a_{k-1} = [n - 1, a_{k-1} - n + 1] \\ a = [n - i, s + i, n - k - i + 2, s + k + i - 1], i = 2, 3, \dots, k - 1. \\ s + 2k - 2 = [s + k, k - 2] \end{cases} \quad (12)$$

定理成立.

当  $h \geq 4$  时, 若  $a_k \leq n + s$ , 作分解

$$\begin{cases} a_k = [n, a_k - n] \\ a = [n - i, s + i, n - k - i + 2, s + k + i - 1], i = 1, 2, \dots, k - 2. \end{cases} \quad (13)$$

这时只有  $a_{k-1}$  没有分解, 定理成立.

若  $a_k > n + s$ , 当  $a_k = 2r + 1$  时, 在 (13) 中令  $a_k = [r, r + 1]$ . 当  $a_k = 2r$  时, 在 (13) 中令  $a_k = [r - 1, r + 1]$ . 类似于情况 2(iv) 的讨论, 定理成立.

综上所述, 定理 1 成立. ■

## 2. 定理 2 的证明

对  $n$  用数学归纳法.  $n=2$  时, 显然. 假设对小于  $n$  的自然数成立. 对  $n$ , 不妨设  $a_1 = a_2 = \dots = a_l = a + 1$ ,  $a_{l+1} = a_{l+2} = \dots = a_{k-1} = a$  ( $1 < l < k - 1$ ). 分两种情况讨论.

情况 1 若  $a + 1 \leq 2n - 2$ , 作分解

$$\begin{cases} a + 1 = [n - i, (a - n + 1) + i], i = 0, 1, \dots, l - 1. \\ a = [n - l - i, (a - n + l) + i], i = 0, 1, \dots, k - l - 2. \end{cases} \quad (14)$$

①. 如果  $a - n - k - 2 < n - k + 1$ . 将 (14) 改为分解

$$\begin{cases} a = [n - i, a - n + i], i = 0, 1, \dots, (k - l - 2). \\ a + 1 = [n + l - k - i + 1, a - n - l + k + i], i = 0, 1, \dots, l - 1. \end{cases} \quad (15)$$

这时只剩  $a_k$  没有分解, 定理成立.

②. 如果  $a - n - k - 2 \geq n - k + 1$ , 在 (14) 中, 必存在  $m$ , ( $n - k + 2 \leq m < n$ ), 使  $a - m = m$  或  $a - m = m - 1$ ;  $a + 1 - m = m$  或  $a + 1 - m = m - 1$ .

i) 当  $a - m = m$  时, 参照 (14) 式, 易知  $\overbrace{a + 1, \dots, a + 1}^l, \overbrace{a, \dots, a}^{k-l-1}, a_k$  的分拆可降阶为  $\overbrace{m, \dots, m}^{2m-2n+2k-3}, \overbrace{a - n + l, a_k}^{k-n+m-2}$  的分拆. 当  $a - m = m - 1$  时, 可降阶为  $\overbrace{a, \dots, a}^{k-n+m-2}, \overbrace{a + l - n, a_k}^{k-l-1}$ . 由定理 1 和归纳假设, 定理 2 成立.

ii) 当  $a + 1 - m = m$  时,  $a = 2m - 1$ , 参照 (14) 式, 易知  $\overbrace{a + 1, \dots, a + 1}^l, \overbrace{a, \dots, a}^{k-l-1}$  的分拆可降阶为  $\overbrace{m, \dots, m}^{k-l-2(n-m+1)}, \overbrace{m - 1, \dots, m - 1}^{k-l-1}, a_k$  的分拆. 当  $a + 1 - m = m - 1$  时, 则可降阶为

$\overbrace{a+1, \dots, a+1}^{l-(n-m+1)}, \overbrace{a, \dots, a}^{k-l-1}, a_k$  的分拆. 由归纳假设, 定理 2 成立.

情况 2 若  $a+1 > 2n-1$ .

①. 当  $a+1 = 2n-1$  时, 令  $a+1 = [n, n-1]$ , 则可降阶为  $\overbrace{a+1, \dots, a+1}^{l-1}, \overbrace{a, \dots, a}^{k-l-1}, a_k$  的分拆.

②. 当  $a+1 = 2n$  时, 令  $a+1 = n+n$ , 则可降阶为  $\overbrace{n, \dots, n}^{k+l-2}, \overbrace{n-1, \dots, n-1}^{k-l-2}, a_k$  的分拆.

③. 当  $a+1 > 2n+1$  时, 令  $a = 2n+r$ . 若  $r = 2s$  ( $s > 0$ ), 则可降阶为  $\overbrace{n+s, \dots, n+s}^{2(k-1)-l}, a_k$  的分拆.

$\overbrace{n+s+1, \dots, n+s+1}^l, a_k$  的分拆.

若  $r = 2s+1$  ( $s > 0$ ), 则可降阶为  $\overbrace{n+s, \dots, n+s}^{k-l-1}, \overbrace{n+s+1, \dots, n+s+1}^{k+l-1}, a_k$  的分拆.

此时不妨设  $n+s+1 < 2n-2$  (否则, 重复情况 2 ①. ②. ③ 各步), 从而归结为情况 1. 由归纳假设, 定理 2 成立.

综上所述, 定理 2 获证. ■

### 参 考 文 献

- [1] Y. Alavi, A. J. Boas, G. Chartrand, P. Erdős, and O. R. Oellermann, The Ascending Subgraph Decomposition Problem, Congr. Numer. 58(1987), 1—7.

## On A New Subgraph Decomposition Problem

Ma Kejie

Chen Huaitang

(Qufu Normal University)

(Linyi Teachers College)

### Abstract

A conjecture was posed by Alavi et. al concerning a new kind of subgraph decomposition, that is the ascending subgraph decomposition, as follows: Let  $n > 2$  be an integer and  $G$  a union of stars  $s_1, s_2, \dots, s_k$  with sizes  $a_1, a_2, \dots, a_k$ , where  $n < a_i < 2n-2$  and  $G$  has size  $\sum_{i=1}^k a_i = \binom{n+1}{2}$ . Then  $G$  has an ascending stars decomposition. (In this paper we proved that the conjecture is true if one of the following conditions holds:

1. at least  $k-2$  numbers in  $\{a_1, a_2, \dots, a_k\}$  are equal;
2.  $\max\{a_i | i = 1, 2, \dots, k-1\} - \min\{a_i | i = 1, 2, \dots, k-1\} < 1$ .