

7102 集合問題（蕭鴻銘、王人傑提供）

設 $S = \{1, 2, \dots, n\}$ ，若 A_1, A_2, \dots, A_n 為 S 中 n 個相異子集，試證存在 $x \in S$ ，使得 $A_1 \cup \{x\}, A_2 \cup \{x\}, \dots, A_n \cup \{x\}$ 兩兩相異。

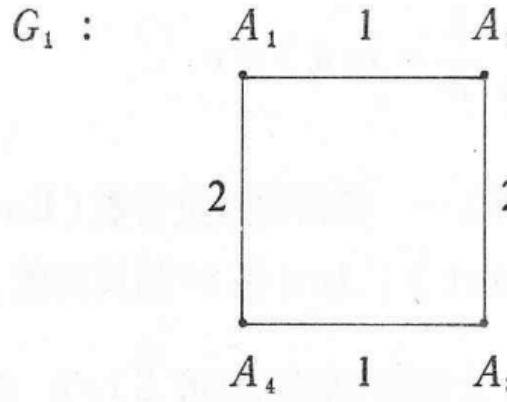
解答：（蕭鴻銘、王人傑提供）

請先看兩個例子：

① $n = 4$:

	1	2	3	4
A_1	1	0	1	0
A_2	0	0	1	0
A_3	0	1	1	0
A_4	1	1	1	0

（表 1）



（圖 1）

表 1 表示 $A_1 = \{1, 3\}$, $A_2 = \{3\}$,
 $A_3 = \{2, 3\}$,
 $A_4 = \{1, 2, 3\}$

圖 1 表示 $A_1 \cup \{1\} = A_2 \cup \{1\}$,
 $A_2 \cup \{2\} = A_3 \cup \{2\}$, ...,
etc.

容易檢查：“ $x = 3$ 或 $4 \Leftrightarrow A_i \cup \{x\} \neq A_j \cup \{x\}$ ， $\forall i \neq j$ ， $i, j = 1, 2, 3, 4$ ”

(2) $A_i = \{1, \dots, i\}$ ， $i = 1, \dots, n$

	1	2	i	n
A_1	1	0	0	0
A_2	1	1	0	0	
\vdots						
A_i	1	1	1	0	0
\vdots						
A_n	1	1			1

(表2)

G_2 ：

$$\overbrace{A_1 \cdot A_2 \cdot A_3 \cdot \dots \cdot A_i \cdot A_{i+1} \cdot \dots \cdot A_{n-1} \cdot A_n}^{\text{共 } (i+1) \text{ 個}} \quad n$$

檢查：“ $x = 1 \Leftrightarrow A_i \cup \{x\} \neq A_j \cup \{x\}$ ， $\forall i \neq j$ ， $i, j = 1, 2, \dots, n$ ”

在證明之前，先讓我們來稍為認識此命題的意思。

設 A, B 為兩集合，定義

$$A - B = \{x \mid x \in A \text{ 且 } x \notin B\}$$

$$A \Delta B = (A - B) \cup (B - A)$$

相信你很快可證得

$$(1) \quad A \Delta B = \emptyset \Leftrightarrow A = B$$

$$(2) \quad A \Delta B = \{x\}$$

$$\Leftrightarrow A \cup \{x\} = B \cup \{x\} \text{, } A \neq B$$

$$\Leftrightarrow A - \{x\} = B - \{x\} \text{, } A \neq B$$

仿上面二例，我們可用兩種觀點來看這個題目，由之有二種證法

(證法甲—數學歸納法的應用)：表的觀點

<1>當 $n = 2$ 時，若給 $A_1 \neq A_2$ ，

	1	2
A_1	α_1	α_2
A_2	β_1	β_2

易知 $\alpha_1 \neq \beta_1$ 或 $\alpha_2 \neq \beta_2$ ，前者取 $x =$

2，由表：

	1	2
$A_1 \cup \{2\}$	α_1	1
$A_2 \cup \{2\}$	β_1	1

$\therefore A_1 \cup \{2\} \neq A_2 \cup \{2\}$ ；後者取 $x = 1$ 即可。

<2>設 $2 \leq n < m$ 時，原命題成立。

則當 $n = m$ 時，任給 m 個 $\{1, 2, \dots, m\}$ 中相異子集 A_1, \dots, A_m 看表如下：

	1	2	...	y	x	$(m-1)$	m
A_1	a_{11}	$a_{12} \dots$				$a_{1(m-1)}$	a_{1m}
A_2	:	:					
\vdots							
A_p	a_{p1}	$a_{p2} \dots$	a_{py}				a_{pn}
A_{m-1}							
A_m	a_{m1}	$a_{m2} \dots$	a_{my}			$a_{m(m-1)}$	a_{mm}

$$a_{ij} \in \{0, 1\}$$

$$i, j = 1, 2, \dots, m$$

$$\text{定義 : } a_{ij} = 1 \Leftrightarrow j \in A_i$$

利用

$$A_i \Delta A_j = \{x\} \Leftrightarrow a_{ik} = a_{jk} \quad \forall k \neq x$$

且 $a_{ix} \neq a_{jx}$ (why?)

◎請注意，原結論同義於 $\exists x \in S$ 使得表中 x 那一行（即 $a_{ix}, \forall i$ ）全填成 1（或擦去），新表中 A'_1, \dots, A'_n 仍然相異”

首先，將 m 行遮去，看虛線所框成的新表，這時可能有些 $A'_i \neq A'_j$ ， $i \neq j$ （事實上，最多為兩個一組，why？又這多少個與證明無關，所以才有最後的推廣）， $\therefore A'_1, A'_2, \dots, A'_{m-1}$ 為 $\{1, 2, \dots, m-1\}$ 中， $l (\leq m-1)$ 個相異子集（若 $l = 1$ 會有什麼結論？）

由假設， $\exists y \in \{1, 2, \dots, m-1\}$ 且 $A'_i \neq A'_j \Rightarrow A'_i \Delta A'_j \neq \{y\}$ ，此時再放手看原表，則會發現 $A_i \cup \{y\} \neq A_j \cup \{y\}$ ，

$i \neq j$, $i, j = 1, \dots, m-1$

因為

$$\left\{ \begin{array}{l} A'_i \neq A'_j \Rightarrow A'_i \Delta A'_j \neq \{y\} \\ (\text{y的取法}) \Rightarrow A_i \Delta A_j \neq \{y\} \\ (\text{why?}) \\ \text{或} \\ A'_i = A'_j \Rightarrow a_{im} \neq a_{jm} \\ \Rightarrow m \in A_i \Delta A_j \Rightarrow A_i \Delta A_j \neq \{y\} \\ \therefore y \neq m \end{array} \right.$$

現在看 A_m , 要是 $A_m \Delta A_i \neq \{y\}$, $\forall 1 \leq i \leq m-1$ 則證畢。

否則 $\exists p \nexists A_m \Delta A_p = \{y\}$
 $(\because A_m \cup \{y\} = A_p \cup \{y\} \neq A_j \cup \{y\}, \forall j \neq p)$

這時再遮去 y 行, 又得 $S - \{y\}$ 中 ($m-1$) 個相異子集 $\bar{A}_1, \dots, \bar{A}_p (= \bar{A}_m), \dots, \bar{A}_{m-1}$, 再由假設, $\exists x \in S - \{y\} \nexists \bar{A}_i \neq \bar{A}_j \Rightarrow \bar{A}_i \Delta \bar{A}_j \neq \{x\}$, 仿原先之討論, (注意 $\bar{A}_p = \bar{A}_m \Leftrightarrow a_{py} \neq a_{my}$ 且 $a_{pj} = a_{mj}$, $V_j \neq y$) 可證得 $A_i \Delta A_j \neq \{x\}$, $i \neq j$; $i, j = 1, 2, \dots, m$ 。此 x 即為所求, 原命題得證。

(證明乙—圖網理論 (graph theory) 淺介)
 : 圖的觀點

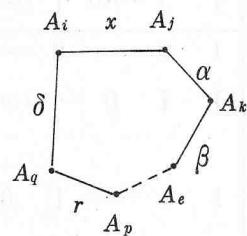
將 A_1, \dots, A_n 看成平面上 n 個相異點; 若 $A_i \Delta A_j = \{x\}$, 則將點 A_i 和點 A_j 用一標記 x 的線段連接 (由此可知標記是唯一) 自然形成一圖網 (graph) G , G 由給定的 A_1, \dots, A_n 所決定。

定義 $\text{Lab}(G) = \{y \mid y \text{ 為 } G \text{ 中的標記}\}$, 在例中, 可看到 $\text{Lab}(G_1) = \{1, 2\}$, $\text{Lab}(G_2) = \{2, 3, \dots, n\}$, 易知原結論同義於 “ $|\text{Lab}(G)| < |S| = n$ ” 由於 “ $x \in \text{Lab}(G) \Leftrightarrow A_i \Delta A_j \neq \{x\}$, $A_i \neq A_j$ ”

首先證引理 1: 上述 G 中任一迴路 (cycle), 即一個多邊形中的標記都至少出現 2 次。

(事實上, 都出現偶次數。)

若存在一迴路, 其標記 x 祇出現一次, 如下所示:



$\alpha, \beta, \dots, r, \delta \neq x$, 且設 $x \in A_j$,

$\therefore x \in A_i$

$\therefore \alpha \neq x$ 且 $x \in A_j \Rightarrow x \in A_k$

同理, $\beta, \dots, r, \delta \neq x$, 所以推得 $x \in A_i$, 與假設矛盾。

其次給引理 2: 若一圖網 F 中沒有迴路 (稱之為 forest), 則 F 中線段數必少於點數。(此引理請讀友自己劃幾個圖網即可知道。)

由引理 1, 可將 G 中任一標記只恰取一線段, 有重覆的則擦掉, 最後可得一個子圖網 (subgraph) F , $\text{Lab}(F) = \text{Lab}(G)$ 且 F 中沒有迴路。

由引理 2, $\therefore |\text{Lab}(G)| = |\text{Lab}(F)| < F$ 中的點數 $= n = |S|$, 所以原命題得證。

註: (1)此題承陳其誠先生提出一個較廣義的看法:

“對任意集合 T , 若 $A_i = (a_{i1}, a_{i2}, \dots, a_{in})$ $i = 1, 2, \dots, n$ 表任意 n 個相異向量, 其中 $a_{ij} \in T$ 。”

則存在一分量 $x \in \{1, 2, \dots, n\}$

$\nexists x A_i \neq x A_j$, $\forall i \neq j$, 其中 $x A_i = (a_{i1}, \dots, \widehat{a_{ix}}, \dots, a_{in})$ 。”例如

$A = (\frac{1}{10}, \sqrt{2}, -3, \pi)$, $x A_i =$

$(\frac{1}{10}, \sqrt{2}, \pi)$ 。此可仿表的觀點證

之。

原題即爲 $T = \{0, 1\}$ 的一個特例。

* (2) 設 $S = \{1, 2, \dots, n\}$, $k < n$

定義 $f_n(k) = \max \{m \mid$ 任給 S 中 m 個相異子集 A_1, \dots, A_m 必存在 $-B \subset S$, $|B| = k$, 使得 $A_1 \cup B, \dots, A_n \cup B$ 仍然互異}。則原題即爲 $f_n(1) \geq n$, 很容易檢查 $f_n(1) = n$ 及 $f_n(n-1) = 2$ 。你對 $f_n(k)$ 又會有何猜測呢?