

手寫作業 01 黃楷峻

1.

假設不存在兩人認識的人數一樣多

則這 n 個人分別認識 $0, 1, 2, \dots, n-1$ 個人

因為任意兩人可能互相認識或互相不認識

又認識 $n-1$ 個人的人認識所有其他人

因此其他人必定至少認識 1 人

與認識 0 個人的人矛盾

因此得證必定存在兩個人認識的人數一樣多

2.

當 $n=3$ 時, $3^3+4^3=91 < 5^3=125$ 成立

設 $n=k$ 時, $3^k+4^k < 5^k$ 成立

則 $n=k+1$ 時, $3^{k+1}+4^{k+1} = 3 \times 3^k + 4 \times 4^k$,

$$3 \times 3^k + 4 \times 4^k < 4 \times 3^k + 4 \times 4^k = 4(3^k + 4^k),$$

$$4(3^k + 4^k) < 4 \times 5^k,$$

$$4(5^k) < 5 \times 5^k = 5^{k+1}$$

$$\therefore 3^{k+1} + 4^{k+1} < 5^{k+1} \text{ 亦成立}$$

以數學歸納法得證對於正整數 $n \geq 3$, 滿足 $3^n + 4^n < 5^n$

3.

當 $n=4$ 時, $3^4=81 > 4^3=64$ 成立

設 $n=k$ 時, $3^k > k^3$

則 $n=k+1$ 時, $3^{k+1} = 3 \times 3^k > 3k^3$

$$(k+1)^3 = k^3 + 3k^2 + 3k + 1$$

證: $k \geq 4$ 時 $3k^3 > k^3 + 3k^2 + 3k + 1$

$$\begin{aligned}
& 2k^3 - 3k^2 - 3k + 2 \\
&= (2k-1)(k-1)(k+2) \\
& k=4 \text{ 時 } (2k-1)(k-1)(k+2) = 126 > 3 \\
& \text{又 } 2k-1, k-1, k+2 \text{ 皆隨 } k \text{ 增加而增加} \\
& \text{因此 } k \geq 4 \text{ 時 } (2k-1)(k-1)(k+2) > 3 \\
& \Rightarrow 2k^3 - 3k^2 - 3k + 2 - 3 + k^3 > 0 + k^3 \\
& \Rightarrow 3k^3 > k^3 + 3k^2 + 3k + 1 \text{ 成立}
\end{aligned}$$

$$\text{則 } 3^{k+1} > 3k^3 > k^3 + 3k^2 + 3k + 1 = (k+1)^3$$

$$\therefore 3^{k+1} > (k+1)^3 \text{ 亦成立}$$

以數學歸納法得證對於正整數 $n \geq 4$, 滿足 $3^n > n^3$

4.

令 $\langle C_i \rangle$ 為正整數 i 的所有操作得分總和

當 $n=1$ 時不需操作, 即操作得分總和為 0, $C_1 = \frac{1^2-1}{2} = 0$ 成立

設對於正整數 $i < k$, 滿足 $C_i = \frac{i^2-i}{2}$

則 $n=k$ 時, $C_k = C_a + C_b + ab$

$$= \frac{a^2-a}{2} + \frac{b^2-b}{2} + ab$$

$$= \frac{a^2 + 2ab + b^2 - a - b}{2}$$

$$= \frac{(a+b)^2 - (a+b)}{2}$$

$$= \frac{k^2 - k}{2} \text{ 亦成立}$$

以數學歸納法得證對於正整數 n , 滿足所有操作得分總和為 $\frac{n^2-n}{2}$

5.

對於所有 $\langle a_n \rangle$ 可分為兩種情況討論

(1) $\langle a_n \rangle$ 的每一項皆為 1

第 1 個人把票投給第 2 個人，第 2 個人把票投給第 3 個人，……

第 $n-1$ 個人把票投給第 n 個人，第 n 個人把票投給第 1 個人，
即為一種可能的投票方式

(2) (1) 的條件不再成立

令 $\langle a_n \rangle$ 非嚴格遞增而不失一般性，因為 $\sum_{k=1}^n a_k = n$ ，因此必定有 $a_k > 1$ 與 $a_k < 1$ ，又 $a_k \geq 0$ ，因此數列中必定有 0，
又 $\langle a_n \rangle$ 為遞增，因此 a_1 必為 0，且 a_n 必大於 1

因為 $\langle a_n \rangle$ 為遞增，且 a_n 必大於 1，因此對於所有 $a_i \geq 1$ 且 $i < n$ ，

$$\sum_{k=i+1}^n a_k > n-i, \text{ 又 } \sum_{k=1}^n a_k = n, \text{ 所以 } \sum_{k=1}^i a_k < i$$

可假設對於所有 $a_i \geq 1$ 且 $i < n$ ，第 i 個人得到的票由 $(\sum_{k=1}^{i-1} a_k + 1) \sim (\sum_{k=1}^i a_k)$ 的人投出，如此一來恰有 a_i 張票投給第 i 個人，且第 i 個人沒有投給自己

但對於第 n 個人，他得到的票若由 $(\sum_{k=1}^{n-1} a_k + 1) \sim (\sum_{k=1}^n a_k)$ 的人投出，
因為 $\sum_{k=1}^n a_k = n$ ，因此第 n 個人會投給他自己，不是一個合法的投票結果

可假設從第二個 $a_i \geq 1$ 開始第 i 個人得到的票由 $(\sum_{k=1}^{i-1} a_k) \sim (\sum_{k=1}^i a_k - 1)$ 的人投出，如此一來第 n 個人也不會投給他自己，而第一個 $a_i \geq 1$ 的人其中一票由第 n 個人投出，因為 $\sum_{k=1}^n a_k = n$ 且 $a_k \leq n-1$ ，因此第一個 $a_i \geq 1$ 的人不可能是第 n 個人，而第一個 $a_i \geq 1$ 的人剩下的 $a_i - 1$ 張票若不為 0，可由第 1 到第 $a_i - 1$ 個人投出，是一個合法的投票結果。

綜合 (1)(2)，得證當數列 $\langle a_n \rangle$ 滿足 $0 \leq a_k \leq n-1$ 且 $\sum_{k=1}^n a_k = n$ 時就是一個可能的投票結果