

第四章 遞迴關係



學習之鑰

- 給定一數列 $\{a_n\}$ ，已知
 - 前幾項（如 a_1 ）的值
 - a_n 與相鄰項（如 a_{n-1} ）的關係為 $a_n = pa_{n-1} + q$ ，其中 $n \in N, n \geq 2$ 且 p 與 q 可為常數或 n 的函數
則 $a_n = pa_{n-1} + q$ 稱為該數列的一階遞迴關係式。
- 求算一階遞迴關係式 $a_{n+1} = pa_n + q$ 的數列通式時，依據 p 、 q 的不同，有下列三種常見的方法：
 - 當 $p=1, q \neq 0$ 時，即型如 $a_{n+1} = a_n + f(n)$ 的關係式，可利用累加法找通式。
 - 當 $p \neq 1, q = 0$ 時，即型如 $a_{n+1} = a_n \cdot f(n)$ 的關係式，可利用累乘法找通式。
 - 當 $p \neq 1$ 時，則可先找出一適當值 α 後，將遞迴關係式表示成 $a_{n+1} - \alpha = p(a_n - \alpha)$ ，再利用累乘法找通式。
- 給定一數列 $\{a_n\}$ ，已知
 - 前幾項（如 a_1 、 a_2 ）的值
 - a_n 與前後相鄰二項（如 a_{n-1} 、 a_{n-2} ）的關係為 $a_n = \alpha a_{n-1} + \beta a_{n-2}$ ，其中 $n \in N, n \geq 3, \beta \neq 0$
則 $a_n = \alpha a_{n-1} + \beta a_{n-2}$ 稱為該數列的二階遞迴關係式。

第1節 遞迴關係

主題 1 常見的遞迴關係式



觀念一 $a_{n+1} = a_n + f(n)$

【原理】給定一數列 $\{a_n\}$ ，已知

- 前幾項（如 a_1 ）的值
- a_n 與相鄰項（如 a_{n-1} ）的關係為 $a_n = pa_{n-1} + q$ ，其中 $n \in N, n \geq 2$ 且 p 與 q 可為常數或 n 的函數

則稱該數列具有遞迴關係，且 $a_n = pa_{n-1} + q$ 稱為該數列的一階遞迴關係式。若一數列具有一階遞迴關係，則可依據其遞迴關係式的特性，求算出數列的通式。

【例說】已知數列 $\{a_n\}$ 的首項 $a_1 = 1$ ，且該數列滿足 $a_{n+1} = a_n + n^2$ ，其中 $n \in N$ ，求 a_n 的通式。

【解析】將 $a_{n+1} = a_n + n^2$ 中的 n 值分別代入 $1, 2, \dots, n-2, n-1$

$$\text{得 } a_{1+1} = a_1 + 1^2 \Rightarrow a_2 = a_1 + 1^2$$

$$a_{2+1} = a_2 + 2^2 \Rightarrow a_3 = a_2 + 2^2$$

$$\vdots$$

$$a_{(n-2)+1} = a_{n-2} + (n-2)^2 \Rightarrow a_{n-1} = a_{n-2} + (n-2)^2$$

$$a_{(n-1)+1} = a_{n-1} + (n-1)^2 \Rightarrow a_n = a_{n-1} + (n-1)^2$$

\therefore 上述 $(n-1)$ 個算式的左式與右式皆相等

\therefore 將此 $(n-1)$ 個式子累加後，等號仍然成立

$$\alpha_2 = a_1 + 1^2$$

$$\alpha_3 = \alpha_2 + 2^2$$

$$\alpha_{n-1} = \alpha_{n-2} + (n-2)^2$$

$$\vdots$$

$$+) a_n = \alpha_{n-1} + (n-1)^2$$

$$\hline a_n = a_1 + 1^2 + 2^2 + \dots + (n-2)^2 + (n-1)^2$$

$$= a_1 + [1^2 + 2^2 + \dots + (n-2)^2 + (n-1)^2]$$

$$= 1 + \frac{n(n-1)(2n-1)}{6}$$

$$\text{故得 } a_n \text{ 通式爲 } 1 + \frac{n(n-1)(2n-1)}{6}$$

【心得】型如 $a_{n+1} = a_n + f(n)$ 的遞迴關係式，可採累加法來求出該關係式的通式。

【注意】等差數列即是此類型的遞迴關係式。

範例一

已知數列 $\{a_n\}$ 的首項 $a_1 = 1$ ，且該數列滿足 $a_{n+1} = a_n + n^2 + 1$ ，求 a_n 的通式。

答 $n + \frac{n(n-1)(2n-1)}{6}$

解 $\alpha_2 = a_1 + 1^2 + 1$

$$\alpha_3 = \alpha_2 + 2^2 + 1$$

$$\alpha_4 = \alpha_3 + 3^2 + 1$$

$$\vdots$$

$$\alpha_{n-1} = \alpha_{n-2} + (n-2)^2 + 1$$

$$+) a_n = \alpha_{n-1} + (n-1)^2 + 1$$

$$\hline a_n = a_1 + [1^2 + 2^2 + 3^2 + \dots + (n-2)^2 + (n-1)^2] + (n-1)$$

$$= 1 + \frac{n(n-1)(2n-1)}{6} + n - 1$$

$$= n + \frac{n(n-1)(2n-1)}{6}$$

$$\text{故得 } a_n \text{ 通式爲 } n + \frac{n(n-1)(2n-1)}{6}$$



觀念二 $a_{n+1} = a_n \cdot f(n)$

【例說】已知數列 $\{a_n\}$ 的首項 $a_1 = 1$ ，且該數列滿足 $a_{n+1} = a_n \cdot \frac{n}{n+1}$ ，其中 $n \in N$ ，求 a_n 的通式。

【解析】將 $a_{n+1} = a_n \cdot \frac{n}{n+1}$ 中的 n 值分別代入 $1, 2, \dots, n-2, n-1$

$$\text{得 } a_{1+1} = a_1 \cdot \frac{1}{1+1} \Rightarrow a_2 = a_1 \cdot \frac{1}{2}$$

$$a_{2+1} = a_2 \cdot \frac{2}{2+1} \Rightarrow a_3 = a_2 \cdot \frac{2}{3}$$

⋮

$$a_{(n-2)+1} = a_{n-2} \cdot \frac{n-2}{(n-2)+1} \Rightarrow a_{n-1} = a_{n-2} \cdot \frac{n-2}{n-1}$$

$$a_{(n-1)+1} = a_{n-1} \cdot \frac{n-1}{(n-1)+1} \Rightarrow a_n = a_{n-1} \cdot \frac{n-1}{n}$$

∴ 上述 $(n-1)$ 個算式的左式與右式皆相等

∴ 將此 $(n-1)$ 個式子累乘後，等號仍然成立

$$a_2 = a_1 \cdot \frac{1}{2}$$

$$a_3 = a_2 \cdot \frac{2}{3}$$

⋮

$$a_{n-1} = a_{n-2} \cdot \frac{n-2}{n-1}$$

$$\times) a_n = a_{n-1} \cdot \frac{n-1}{n}$$

$$a_n = a_1 \times \frac{1}{\cancel{2}} \times \frac{\cancel{2}}{\cancel{3}} \times \cdots \times \frac{\cancel{n-2}}{\cancel{n-1}} \times \frac{\cancel{n-1}}{n}$$

$$= 1 \times \frac{1}{n} = \frac{1}{n}$$

故得 a_n 通式為 $1 \times \frac{1}{n} = \frac{1}{n}$

【心得】型如 $a_{n+1} = a_n \cdot f(n)$ 的遞迴關係式，可採累乘法來求出該關係式的通式。

【注意】等比數列即是此類型的遞迴關係式。

範例一

已知數列 $\{a_n\}$ 的首項 $a_1 = 1$ ，且該數列滿足 $a_{n+1} = a_n \cdot \frac{n+1}{n}$ ，求 a_n 的通式。

答 n

解

$$\begin{aligned}
 a_2 &= a_1 \cdot \frac{2}{1} \\
 a_3 &= a_2 \cdot \frac{3}{2} \\
 a_4 &= a_3 \cdot \frac{4}{3} \\
 &\vdots \\
 a_{n-1} &= a_{n-2} \cdot \frac{n-1}{n-2} \\
 \times) \quad a_n &= a_{n-1} \cdot \frac{n}{n-1} \\
 \hline
 a_n &= a_1 \times \frac{\cancel{2}}{1} \times \frac{\cancel{3}}{\cancel{2}} \times \frac{\cancel{4}}{\cancel{3}} \times \cdots \times \frac{\cancel{n-1}}{\cancel{n-2}} \times \frac{n}{\cancel{n-1}} \\
 &= a_1 \cdot n = n
 \end{aligned}$$

故得 a_n 通式為 $a_n = n$ **觀念三** $a_{n+1} = pa_n + q, p \neq 1$

【例說】已知數列 $\{a_n\}$ 的首項 $a_1 = 3$ ，且該數列滿足 $a_{n+1} = \frac{3}{5}a_n + \frac{4}{5}$ ，其中 $n \in N$ ，求 a_n 的通式。

【解析】令原遞迴關係式 $a_{n+1} = \frac{3}{5}a_n + \frac{4}{5}$ 為 $a_{n+1} - \alpha = \frac{3}{5}(a_n - \alpha)$

$$\begin{aligned}
 a_{n+1} - \alpha &= \frac{3}{5}(a_n - \alpha) \Rightarrow a_{n+1} - \alpha = \frac{3}{5}a_n - \frac{3}{5}\alpha \\
 &\Rightarrow a_{n+1} = \frac{3}{5}a_n - \frac{3}{5}\alpha + \alpha \\
 &\Rightarrow a_{n+1} = \frac{3}{5}a_n + \frac{2}{5}\alpha
 \end{aligned}$$

與 $a_{n+1} = \frac{3}{5}a_n + \frac{4}{5}$ 比較係數，可得 $\frac{2}{5}\alpha = \frac{4}{5} \Rightarrow \alpha = 2$

則原遞迴關係式 $a_{n+1} = \frac{3}{5}a_n + \frac{4}{5}$ 可表示為 $a_{n+1} - 2 = \frac{3}{5}(a_n - 2)$

將 $a_{n+1} - 2 = \frac{3}{5}(a_n - 2)$ 中的 n 值分別代入 $1, 2, \dots, n-2, n-1$ 後，累乘得

$$\begin{aligned} \cancel{a_2} - 2 &= \frac{3}{5}(\cancel{a_1} - 2) \\ \cancel{a_3} - 2 &= \frac{3}{5}(\cancel{a_2} - 2) \\ &\vdots \\ \cancel{a_{n-1}} - 2 &= \frac{3}{5}(\cancel{a_{n-2}} - 2) \\ \times) \quad a_n - 2 &= \frac{3}{5}(a_{n-1} - 2) \\ \hline a_n - 2 &= \left(\frac{3}{5}\right)^{n-1}(a_1 - 2) \\ &= \left(\frac{3}{5}\right)^{n-1}(3 - 2) = \left(\frac{3}{5}\right)^{n-1} \end{aligned}$$

故得 a_n 通式為 $a_n = \left(\frac{3}{5}\right)^{n-1} + 2$



將型如 $a_{n+1} = pa_n + q$ 且 $p \neq 1$ 的遞迴關係式化成 $a_{n+1} - \alpha = p(a_n - \alpha)$ 時，亦可令 $a_{n+1} = a_n = \alpha$ ，代入 $a_{n+1} = pa_n + q$ 後，即可求得 α 。

如上例中，令 $a_{n+1} = a_n = \alpha$ ，則 $\alpha = \frac{3}{5}\alpha + \frac{4}{5} \Rightarrow \frac{2}{5}\alpha = \frac{4}{5} \Rightarrow \alpha = \frac{4}{5} \times \frac{5}{2} = 2$

【心得】型如 $a_{n+1} = pa_n + q$ ， $p \neq 1$ 的遞迴關係式求通式時，可先將遞迴關係式表示成 $a_{n+1} - \alpha = p(a_n - \alpha)$ 後，再利用累乘法求出通式。

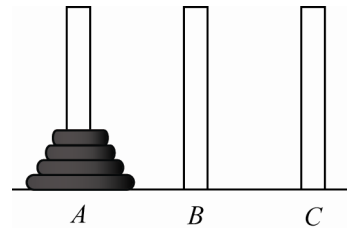
【整理】求算一階遞迴關係式 $a_{n+1} = pa_n + q$ 的數列通式時，依據 p 、 q 的不同，有下列三種常見的方法：

1. 當 $p = 1, q \neq 0$ 時，即型如 $a_{n+1} = a_n + f(n)$ 的關係式，可利用累加法找通式。
2. 當 $p \neq 1, q = 0$ 時，即型如 $a_{n+1} = a_n \cdot f(n)$ 的關係式，可利用累乘法找通式。
3. 當 $p \neq 1$ 時，則可先找出一適當值 α 後，將遞迴關係式表示成 $a_{n+1} - \alpha = p(a_n - \alpha)$ ，再利用累乘法找通式。

範例一

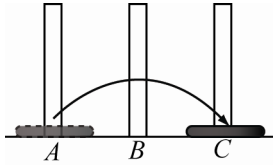
有三根木樁 A 、 B 、 C 及 n 個大小遞增的環套在 A 樁上。已知一次可將一個環從一個木樁移到另一個木樁，但不允許較大的環放在較小的環上面。若將 A 樁上的 n 個環移至 C 樁上，需要的最少搬動次數為 a_n ($n = 0, 1, 2, \dots$)，則：

- (1) a_1 、 a_2 、 a_3 之值為何？
- (2) 試將 a_4 表成 $\alpha a_3 + \beta$ ，其中 α 、 β 為常數。
- (3) 欲將 10 個環由 A 樁移至 C 樁，當完成時，各個環最少各搬動了幾次？
- (4) 試將 a_n 表成 n 的函數式。

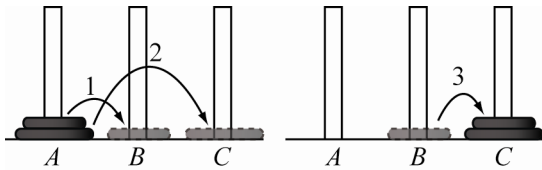


- 答** (1) $a_1 = 1, a_2 = 3, a_3 = 7$
 (2) $a_4 = 2a_3 + 1$
 (3) 最小環： 2^9 次，次小環： 2^8 次， \dots ，次大環：2次，最大環：1次
 (4) $a_n = 2^n - 1$

解 (1) 如下圖可知，將 A 樁上的 1 個環移至 C 樁上，共需的最少搬動次數 a_1 為 1



如下圖可知，將 A 樁上的 2 個環移至 C 樁上，共需的最少搬動次數 a_2 為 3



由以上搬移經驗可知，要將 A 樁上的 3 個環以最少搬移次數移至 C 樁時，步驟如下：

- 1° 設法先將最大環上面的兩個小環移至 B 樁：
搬移方法同兩個環移至 C 樁 \Rightarrow 最少需 $a_2 = 3$ 次
- 2° 再將最大環移至 C 樁：
僅需 1 次
- 3° 最後將 B 樁上的兩個小環移至 C 樁：
搬移方法同兩個環移至 C 樁 \Rightarrow 最少需 $a_2 = 3$ 次
 $\therefore a_3 = a_2 + 1 + a_2 = 3 + 1 + 3 = 7$ 次

$$(2) \text{ 依上題規律可知, } a_4 = a_3 + 1 + a_3 = 2a_3 + 1$$

↓ 將最大環放至 C 樁
 ↓
 ↓ 先將 3 環放在 B 樁 ↓ 再將 3 環放回 C 樁

$$(3) a_4 = 2a_3 + 1 = 2(2a_2 + 1) + 1$$

$$= 2^2 a_2 + 2 + 1 = 2^2 (2a_1 + 1) + 2 + 1$$

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

↓ 次大環 ↓ 最大環
 ↓ 次小環 ↓ 次大環 ↓ 最大環
 ↓ 最小環 ↓ 次小環 ↓ 次大環 ↓ 最大環

由規律可知，將 10 個環由 A 樁移至 C 樁時，各個環最少的搬動次數為

$$a_{10} = 2^9 + 2^8 + \dots + 2 + 1$$

↓ 最小環 ↓ 次小環 ↓ 次大環 ↓ 最大環

(4) 由規律可知, $a_{n+1} = 2a_n + 1 \Rightarrow$ 型如 $a_{n+1} = pa_n + q$, 故將原式化爲 $a_{n+1} - \alpha = p(a_n - \alpha)$

\therefore 令 $a_{n+1} = a_n = \alpha$ 代入 $a_{n+1} = 2a_n + 1$ 得 $\alpha = 2\alpha + 1 \Rightarrow \alpha = -1$

則原式 $a_{n+1} = 2a_n + 1$ 可表示爲 $a_{n+1} - (-1) = 2[a_n - (-1)] \Rightarrow a_{n+1} + 1 = 2(a_n + 1)$

將 $a_{n+1} + 1 = 2(a_n + 1)$ 中的 n 值分別代入 $1, 2, \dots, n-2, n-1$ 後, 累乘得

$$\begin{array}{l} \cancel{a_2 + 1} = 2(a_1 + 1) \\ \cancel{a_3 + 1} = 2(\cancel{a_2 + 1}) \\ \vdots \\ \cancel{a_{n-1} + 1} = 2(\cancel{a_{n-2} + 1}) \\ \times) \quad a_n + 1 = 2(\cancel{a_{n-1} + 1}) \\ \hline a_n + 1 = 2^{n-1}(a_1 + 1) \\ = 2^{n-1}(1+1) = 2^{n-1} \cdot 2 = 2^n \end{array}$$

故得 $a_n + 1 = 2^n \Rightarrow a_n = 2^n - 1$



觀念四 二階遞迴關係式



給定一數列 $\{a_n\}$, 已知

(1) 前幾項 (如 a_1, a_2) 的值

(2) a_n 與前後相鄰二項 (如 a_{n-1}, a_{n-2}) 的關係爲 $a_n = \alpha a_{n-1} + \beta a_{n-2}$, 其中 $n \in N, n \geq 3, \beta \neq 0$
則 $a_n = \alpha a_{n-1} + \beta a_{n-2}$ 稱爲該數列的二階遞迴關係式。

例: 費伯納西數列 $\{f_n\}$ 的前兩項 f_1, f_2 的值都是 1, 且滿足第 n 項恆等於前兩項 f_{n-1}, f_{n-2}

的和, 即 $\begin{cases} f_1 = 1, f_2 = 1 \\ f_n = f_{n-1} + f_{n-2}, n \geq 3 \end{cases}$, 則可知費伯納西數列爲二階遞迴關係式

範例一

已知數列 $\{a_n\}$ 滿足 $a_n = \frac{1}{\sqrt{5}} \left[\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n - \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n \right]$, 其中 $n \in N$, 試證:

(1) $a_{n+2} = a_{n+1} + a_n$ 。

(2) 對所有自然數 n , a_n 恆爲自然數。

證

$$\text{令 } \alpha = \frac{1+\sqrt{5}}{2}, \beta = \frac{1-\sqrt{5}}{2} \Rightarrow \begin{cases} \alpha + \beta = 1 \\ \alpha - \beta = \sqrt{5} \\ \alpha\beta = -1 \end{cases}$$

(1) 將原式中的 n 值用 $n+2$ 代入, 得

$$\begin{aligned} a_{n+2} &= \frac{1}{\sqrt{5}} (\alpha^{n+2} - \beta^{n+2}) \\ &= \frac{1}{\sqrt{5}} [(\alpha^{n+1} - \beta^{n+1})(\alpha + \beta) - \alpha^{n+1}\beta + \beta^{n+1}\alpha] \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
&= \frac{1}{\sqrt{5}}[(\alpha^{n+1} - \beta^{n+1})(\alpha + \beta) - \alpha\beta(\alpha^n - \beta^n)] \\
&= \frac{1}{\sqrt{5}}[(\alpha^{n+1} - \beta^{n+1}) \cdot 1 - (-1)(\alpha^n - \beta^n)] \\
&= \frac{1}{\sqrt{5}}[(\alpha^{n+1} - \beta^{n+1}) + (\alpha^n - \beta^n)] \\
&= \frac{1}{\sqrt{5}}(\alpha^{n+1} - \beta^{n+1}) + \frac{1}{\sqrt{5}}(\alpha^n - \beta^n) \\
&= a_{n+1} + a_n
\end{aligned}$$

(2) 當 $n=1$ 時, $a_1 = \frac{1}{\sqrt{5}}(\alpha - \beta) = \frac{1}{\sqrt{5}} \cdot \sqrt{5} = 1 \in N$

當 $n=2$ 時, $a_2 = \frac{1}{\sqrt{5}}(\alpha^2 - \beta^2) = \frac{1}{\sqrt{5}}(\alpha - \beta) \cdot (\alpha + \beta) = \frac{1}{\sqrt{5}} \cdot \sqrt{5} \cdot 1 = 1 \in N$

假設當 $n=k$ 、 $k+1$ 時, $a_k \in N$ 、 $a_{k+1} \in N$

由(1)可知, 當 $n=k+2$ 時, $a_{k+2} = a_{k+1} + a_k$

$$\therefore a_k, a_{k+1} \in N$$

$$\therefore a_{k+2} = a_{k+1} + a_k \in N$$

故由數學歸納法得證, 對所有自然數 n , a_n 恆為自然數

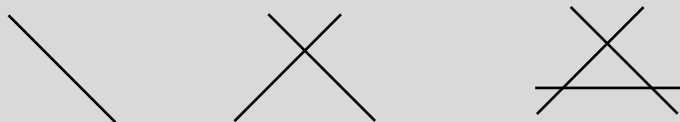
主題 2 幾何圖形的遞迴關係



觀念一 幾何圖形的遞迴關係

【例說】平面上 n 條相異直線, 最多可將平面分割成幾個區塊?

【解析】設 k 條直線最多可將平面分成 $f(k)$ 個區塊



如上圖, 1 條直線最多可將平面分成 2 個區塊 $\Rightarrow f(1) = 2$

2 條直線最多可將平面分成 4 個區塊 $\Rightarrow f(2) = f(1) + 2 = 4$

3 條直線最多可將平面分成 7 個區塊 $\Rightarrow f(3) = f(2) + 3 = 7$

由規律可知, n 條直線最多可將平面分成 $f(n) = f(n-1) + n$ 個區塊

將各式累加得

$$\begin{aligned}
f(1) &= 2 \\
f(2) &= f(1) + 2 = 4 \\
f(3) &= f(2) + 3 = 7 \\
&\vdots \\
f(n-1) &= f(n-2) + (n-1) \\
+) f(n) &= f(n-1) + n \\
\hline
f(n) &= 2 + 2 + 3 + 4 + \cdots + (n-1) + n \\
&= 1 + (1 + 2 + 3 + 4 + \cdots + n) = 1 + \frac{n(n+1)}{2}
\end{aligned}$$