1 證明方法

1.1 反證法

欲證明某命題時,我們可以先假設該命題不成立,並證明這樣子會產生矛盾,從而得證 原命題成立。

Deadline: 2025/03/08

例題1

證明√2為無理數。

證明

假設 $\sqrt{2}$ 為有理數,則必定存在 p,q 滿足

$$\sqrt{2} = \frac{p}{q}$$
,其中 $p, q \in \mathbb{N}, (p, q) = 1$

將兩邊平方得

$$2 = \frac{p^2}{q^2}$$

則 p 必為 2 的倍數, $\Rightarrow p = 2k$, $k \in \mathbb{N}$, 代入上式:

$$2 = \frac{4k^2}{q^2}$$

$$\Rightarrow q^2 = 2k^2$$

$$\Rightarrow 2|q$$

$$\Rightarrow (p,q) \neq 1$$

與假設矛盾,因此得證√2為無理數。

1.2 數學歸納法

對於一個帶有整數參數 n 的命題 P(n),若我們希望證明對於所有的 $n \ge c$,P(n) 皆成立 (為真),則只要證明以下兩點即可:

- (1) P(c) 為真
- (2) 對於所有 $k \ge c$, 若 P(k) 為真,則 P(k+1) 也為真

為什麼這樣就證明完了呢?我們可以想一下,要怎麼證明「對於所有 $n \ge c$,P(n) 都成立」這種命題?當然一開始可以先代入前幾項,也就是 P(c), P(c+1), P(c+2),一個一個慢慢嘗試,發現真的全部都成立,但是這樣並不構成一個證明,畢竟誰知道他不會在 P(c+10000) 的時候就不成立了呢?當然,如果把所有大於等於 c 的整數都代入過就可以證明 (窮舉法),但是這樣的數有無窮多個,這個方法當然不可行。

數學歸納法的精神就像推骨牌一樣。想像每個整數都是一張骨牌,而現在你想證明所有的骨牌都會倒下,但是從上面的描述可以知道,一張一張證明是永遠都證明不完的,因此我們換個方法:

Deadline: 2025/03/08

- (1) 證明第一張骨牌會倒下
- (2) 證明如果一張骨牌倒下了,這張骨牌之後的下一張骨牌也一定會倒下

這樣是不是就證明了所有骨牌都會倒下了呢?因為第一張骨牌倒了,第二張也會倒;因為第二張倒了,第三張也會倒 ... 如此一來,所有的骨牌一定都會倒下了。特別一提的是,一定要兩個條件都滿足,證明才會成立。如果只證明了第一點,則無法保證後面的骨牌也會倒下;如果只證明了第二點,則第一張骨牌可能沒倒,這樣後面就沒戲唱了。

大家可以發現,數學歸納法與大家熟悉的遞迴關係,本質其實是一樣的,數學歸納法中的初始條件可以想像成遞迴關係的終止條件,逐步遞推也就是遞迴中問題的拆解。換句話說,其實遞迴關係的正確性就是基於數學歸納法所證明的!數學歸納法在遞迴關係的證明上是非常好用的工具,希望大家好好體會一下。

例題 2

證明對於至少為 4 的正整數 n,滿足 $n! > 2^n$ 。

證明

證明分為兩部份

(1) 證明當 n = 4 時命題成立: 這一步很簡單,代入後得到

$$4! > 2^4$$

命題成立。

(2) 證明若在 n = k 時命題成立, 則在 n = k + 1 時命題也會成立 $(k \ge 4)$: 假設 n = k 時命題成立, 即

$$k! > 2^k$$

則當 n = k + 1 時,

$$(k+1)! = k! \times (k+1)$$

> $k! \times 2 \quad (\because k+1 > 2)$
> $2^k \times 2 \quad (\because k! > 2^k)$
= 2^{k+1}

命題仍然成立。

由(1),(2),以數學歸納法得證。

例題 3

請證明: $\sum_{i=0}^{n} 2^{i} = 2^{n+1} - 1$ (對所有非負整數 n) \circ

證明

證明分為兩部份

(1) 證明當 n = 0 時命題成立: 代入後得到

$$\sum_{i=0}^{0} 2^{i} = 2^{0} = 1 = 2^{0+1} - 1$$

Deadline: 2025/03/08

命題成立。

(2) 證明若在 n = k 時命題成立, 則在 n = k + 1 時命題也會成立 $(k \ge 0)$: 假設 n = k 時命題成立, 即

$$\sum_{i=0}^{k} 2^i = 2^{k+1} - 1$$

則當 n = k + 1 時,

$$\sum_{i=0}^{k+1} 2^{i} = 2^{k+1} + \sum_{i=0}^{k} 2^{i}$$

$$= 2^{k+1} + (2^{k+1} - 1)$$

$$= 2 \cdot 2^{k+1} - 1$$

$$= 2^{(k+1)+1} - 1$$

命題仍然成立。

由(1),(2),以數學歸納法得證。

例題 4

設遞迴函數 $f(1) = 2, f(n) = 2f(n-1) + 2^n$ 。證明:對所有正整數 n, $f(n) = n \cdot 2^n$ 。

證明

證明分為兩部份

(1) 證明當 n=1 時命題成立:

代入後得到

$$f(1) = 2 = 1 \cdot 2^1$$

Deadline: 2025/03/08

命題成立。

(2) 證明若在 n = k 時命題成立, 則在 n = k + 1 時命題也會成立 (k > 0): 假設 n = k 時命題成立,即

$$f(k) = k \cdot 2^k$$

則當 n = k + 1 時,

$$f(k+1) = 2f(k) + 2^{k+1}$$

$$= 2(k \cdot 2^k) + 2^{k+1}$$

$$= k \cdot 2^{k+1} + 2^{k+1}$$

$$= (k+1) \cdot 2^{k+1}$$

命題仍然成立。

由(1),(2),以數學歸納法得證。

1.3 構造法

有些命題要求證明滿足某些條件的元素必定存在,稱為「存在性證明」。此時最直接的證明方法就是構造出符合命題的實例,有時候構造法也可以用來構造一些反例,好配合反證法來證明命題。這類問題的證明通常需要經驗與靈感,可以說是最直接卻也最困難的一種證明方法。

例題 5

試證明對於任意正整數 x 都存在一個質數 p ,滿足 p 的下一個質數 q 與 p 的距離 (即 q-p) 至少為 x \circ

證明

若 x=1,則取 p=2,q=3,命題成立。若 x>1,則取 n=x!,如此 n+2 被 2 整除、n+3 被 3 整除、...、n+x 被 x 整除,因而這連續的 x-1 個數都是合數。取比 n+2 小的數中最大的質數為 p (由 $n\geq 2$,滿足的 p 必定存在,取比 n+x 大的數中最小的質數為 q (由於質數有無窮多個,滿足的 q 一定存在),則 $q-p\geq x$,命題成立。

習題

1. (10 pts) 在 n(n > 1) 個人當中,任意兩人可能互相認識或互相不認識,證明必定存在兩個人認識的人數一樣多。

Deadline: 2025/03/08

- 2. (20 pts) 使用數學歸納法證明:對於正整數 n > 3,滿足 $3^{n} + 4^{n} < 5^{n}$ 。
- 3. (20 pts) 使用數學歸納法證明:對於正整數 $n \ge 4$,滿足 $3^n > n^3$ 。
- 4. (25 pts) 序列開始時只包含一個正整數 n,接著每次對此序列進行如下操作:在序列中找到任意一個大於 1 的正整數 k,接著把此數換成任意兩個正整數 a,b,其中 a+b=k,則此操作得 $a\times b$ 分,且數列會多出一項。重複進行以上操作,直到序列中的數均為 1 為止。試證:所有操作的得分總和為 $\frac{n^2-n}{2}$ 。
- 5. (25 pts) 有 $n(n \ge 2)$ 個人進行投票,每個人可以投一票給除了自己以外的其他任何人,且不能投廢票。假設最後這 n 個人分別得到了 a_1, a_2, \dots, a_n 票,請證明只要 (a_1, \dots, a_n) 滿足以下兩個式子,就是一個可能的投票結果 (也就是存在一種投票方式可以得到該結果)。
 - $0 \le a_k \le n 1$
 - $\bullet \quad \sum_{k=1}^{n} a_k = n$

* 請注意,要證明的是「滿足式子 \Rightarrow 合法投票」,而不是「合法投票 \Rightarrow 滿足式子」,後者很明顯是對的。