# **Functional Equation**

Yan-Der Lu

Dec 20, 2012

### Functional Equation Strategies:

- 猜解 解函方第一步最好可能的解猜出來,之後開始解時你才知道要把哪些情況 給刪掉。通常的解形式為  $f(x) = c, ax + b, x^2$  等等。
- 代數字 一些較基本的函方通過不斷代數字通常就可以解出,一般來說我們會先求出 f(0) 的值或是讓 f(x)=0 的那些 x,有時候代一代仍算不出 f(0) 時,通常是題目中函數裡又有函數,此時會用 f(0)=c 再代一次。再來就可以開始解,如果仍覺得條件不夠多,可以再代代看 f(n) 或是  $f(\frac{1}{m})$  的值。
- Injective, Surjective 這種想法在難度中等以上的函方題長出現,而這兩種條件通常是很強的。
- Increasing, Decreasing 這是能產生 Injective 其中一個好用的條件,在想用 Cauchy's method 時提供好用的性質。
- Range(g) 在一些較特別的函方中,可能有哪一步突然跑出 f(g(x)),如果我們能證明 g 的值域就是實數域,就可做出 f。
- 檢驗 最後千萬要記得把解代回去驗證,有時候這一分就可以決定你是否拿金牌了...(請參閱 2012IMO 台灣選手的成績)。

一般來說,函方的解答都會寫得相當長,如果你把每一步都直接騰在答案紙上一定會讓改的人很不爽。以兩變數的函方為例,較好的寫法是把原題給你的條件令作 P(x,y),假如你代 x=y=0 時可得到 f(0)=0,就可以寫作  $P(0,0) \Rightarrow f(0)=0$ 。然後把重要的關係式編號或是框起來,記得讓編號對齊以方便隨時回頭查看,最好也隔一行寫這些式子會比較清楚。

## 1 Cauchy's equation

有時候可能做一做題目突然跑出  $f(x+y)=f(x)+f(y) \ \forall x,y \in \mathbb{R}$  的形式,這時你相當開心的覺得這形式怎麼這麼簡單,隨便代一代都能兩三分鐘解完。十分鐘過去了,你發現一般實數的情況連一個值都找不出來。千萬不要緊張,再重新回頭看看 f 有沒有如下的性質 (其實還有另外的,不過那是測度論的東西,本文不談):

- 存在 a < b 使函數在 (a,b) 有界。
- f 至少在某區間單調。
- f 至少在某點連續。
- (保號性) 存在  $\epsilon_1 > 0$  使得當  $x \in [0, \epsilon_1]$  時有  $f(x) \ge 0$ 。或是存在  $\epsilon_2 < 0$  使得當  $x \in [\epsilon_2, 0]$  時有  $f(x) \le 0$ 。

科西方程是競賽中一個非常常見的形式,我們現在來說明他的流程: 首先

$$P(0,0) \Rightarrow f(0) = 0 \tag{1}$$

再來用數學歸納法可得

$$f(nx) = nf(x), \ \forall n \in \mathbb{Z}$$
 (2)

我們令 f(1) = c 可得:

$$f(n) = nc, \ \forall n \in \mathbb{Z}$$
 (3)

$$f(q) = qc, \ \forall q \in \mathbb{Q} \tag{4}$$

接下來我們證明上述給的條件:

**條件** 1 存在 a < b 使函數在 (a,b) 有界。

**證明:** 我們定義函數  $g(x) \equiv f(x) - cx$ 。

由於 g(x+y)=f(x+y)-c(x+y)=(f(x)-cx)+(f(y)-cy)=g(x)+g(y) 所以 g(x) 也是满足科西方程的函數。因此對任一有理數 q ,有 g(qx)=qg(x) 。 由於 f(x) 在 (a,b) 上有界,我們設界為 M ,即得  $|f(x)| \leq M$ ,  $\forall x \in (a,b)$  也有  $|g(x)|=|f(x)-cx|\leq |f(x)|+|c||x|\leq M+c\max\{a,b\}, \ \forall x\in (a,b)$  由於對於任一不在 (a,b) 的實數 x ,都可找到有理數 p 使  $x-p\in (a,b)$  故  $|g(x)|=|g(x-q)+g(q)|=|g(x-q)|, \ \forall x\in \mathbb{R}$ ,即 g(x) 在實數域中有界。 如果有 x 使 g(x) 不為 0 ,則 |g(nx)|=n|g(x)|(n為正整數) 趨向無窮大,矛盾。 因此 <math>g(x)=0 恆成立,即 f(x)=cx。

條件 2 f 至少在某區間單調。

證明: 假設在區間 (a,b) 單調遞增,那麼對任意  $x \in (a,b)$  有  $f(q_1) < f(x) < f(q_2)$ ,其中  $q_1 < x < q_2$ 。 將  $q_1,q_2$  逼近 x 即可得 f(x) = cx,  $\forall x \in (a,b)$  而對任一實數 x ,存在有理數 q 使得  $x = qr, r \in (a,b)$ ,故 f(x) = cx。

#### **條件** 3 f 至少在某點連續。

證明:由連續的定義可知,對任意  $\delta$ ,都存在  $\epsilon$ ,使得當  $x \in (x_0 - \delta, x_0 + \delta)$  時,有  $|f(x) - f(x_0)| < \epsilon$ ,即 f(x) 在區間有界,化為上面的條件。

#### 條件4 保號性。

**證明**: 我們只證明"存在  $\epsilon_1 > 0$  使得當  $x \in [0, \epsilon_1]$  時有  $f(x) \ge 0$ 。"的情况。 對於任一 y > x,顯然存在 n 使得  $e = \frac{y-x}{n} \in [0, \epsilon_1]$  由  $f(y) - f(x) = (f(y) - f(y-e)) + (f(y-e) - f(y-2e)) + \cdots + (f(x+e) - f(x)) = nf(e) > 0$ ,即可得 f 單調,化為上面的條件。

由上面的證明我們可以看到,科西法的核心思想是  $\mathbb{N} \to \mathbb{Z} \to \mathbb{Q} \to \mathbb{R}$  ,這在很多題目中都是好用的。

那麼,為什麼沒有給定其他條件時我們無法求出這個函數呢? 事實上在 1905年, Georg Hamel 以 Axiom of Choice 以及 Hamel basis 的概念證明了滿足  $f(x+y)=f(x)+f(y), \ \forall x,y\in\mathbb{R}$  的函數有無窮多個。這裡略提一下:

我們一開始只知道 f(0)=0,再來比方說我們取 f(1)=1,這時候即可算出 f(q)=q, $\forall q\in\mathbb{Q}$ ,但這並沒有確定出任何無理數映射出的函數值,所以我們可以 再任取  $f(\sqrt{2})=\pi$ ,這時也只會得到  $f(q_1+q_2\sqrt{2})=q_1+q_2\pi$ , $\forall q_1,q_2\in\mathbb{Q}$ 。但對於不能表示成這形式的實數 x,我們仍無法確定出 f(x)。所以可以持續這個過程以確定出更多的函數值,由於會作出無窮多次選擇,所以必須用到選擇公理。

這樣病態的函數也有一些性質,例如:

**定理 1** 函數圖形 y = f(x) 在  $\mathbb{R}^2$  中稠密 (亦即在平面上任何給定的圓都至少包含該圖形的一個點)。

例題 1 k is a nonzero constant. Find all fuctions  $f: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$  such that

$$\begin{cases} f(xy) = f(x)f(y) & \forall x, y \in \mathbb{R} \\ f(x+k) = f(x) + f(k) & \forall x \in \mathbb{R} \end{cases}$$

**解**: 注意到第二式很像是科西方程,所以我們想要先證明 f 是個加性函數,但是第二式僅給出可加性對於某數為 k 時成立,所以我們可能會想辦法先證明會有 f(x+ky)=f(x)+f(ky)。

首先 f(xy+ky)=f(y)f(x+k)=f(y)(f(x)+f(k))=f(y)f(x)+f(y)f(k)=f(xy)+f(ky),我們取  $x=\frac{a}{y}$  可得

$$f(a+ky) = f(a) + f(ky), \ \forall a, y \in \mathbb{R}$$
 (5)

再於此式中取  $y = \frac{b}{k}$  可得

$$f(a+b) = f(a) + f(b), \ \forall a, b \in \mathbb{R}$$
 (6)

至此,我們已證明 f 有可加性。而由  $f(x+\delta)=f(x)+f(\delta)=f(x)+(f(\sqrt{\delta}))^2\geq f(x),\ \forall x\in\mathbb{R},\delta>0$  可知 f 遞增。故 f(x)=cx,代入驗證知當且僅當 c=1 時為解。

**例題 2** Find all functions  $f: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$  such that

$$f(x^3 + y^3) = x^2 f(x) + y f(y^2)$$

for all  $x, y \in \mathbb{R}$ 

**解**: 首先由  $P(0,0) \Rightarrow f(0) = 0$ 。所以得

$$P(x,0) \Rightarrow f(x^3) = x^2 f(x) \tag{7}$$

$$P(0,y) \Rightarrow f(y^3) = yf(y^2) \tag{8}$$

又由  $x^3$  的值域為實數域,因此可得到:

$$f(x+y) = f(x) + f(y) \ \forall x, y \in \mathbb{R}$$
 (9)

我們聯立式 (7) 及式 (8) 可得

$$xf(x) = f(x^2) (10)$$

再將其中 x 以 x+1 代換並使用加性條件與上式聯立可以得到 f(x)=xf(1)。 經檢驗,f(x)=xf(1) 為原方程的解。

### 2 Injective, Surjective

一般來說這樣的函方會有一些較明顯的形式。例如欲證 Injective,則通常是假設 f(a)=f(b),然後在原式中代入 x=a,b 或是 y=a,b 去比較然後導出矛盾。如果在原式中兩邊的形式為  $f(g_1(x,y))=f(g_2(x,y))+g_3(x,y)$ ,那麼 f 很有可能 Surjective 的 (可見下面例題)。如果一個函數像是 f(f(x))=x 既是 Injective 也是 Surjective,就稱為 **Bijective**。

例題 3 Find all functions  $f: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$  such that

$$f(xy + f(x)) = xf(y) + f(x)$$

for all  $x, y \in \mathbb{R}$ .

解: 首先由  $P(0,y) \Rightarrow f(c) = c$  (其中c = f(0)), 因此  $P(c,0) \Rightarrow c = 0$ 。可得

$$P(x,0) \Rightarrow f(f(x)) = f(x) \tag{11}$$

我們將此式套用回原式可得到 f(xy+f(x))=f(xf(y)+f(x))。 這就提供了我們一個思路: 如果有 f 是 Injective 的,那麼就可以得到  $f(y)=y, \ \forall y \in \mathbb{R}!$  我們假設存在  $a\neq b$  使得 f(a)=f(b),那麼有

$$P(x,a) - P(x,b) \Rightarrow f(ax + f(x)) = f(bx + f(x)) \tag{12}$$

$$P(a,y) - P(b,y) \Rightarrow f(ay + f(a)) - f(by + f(b)) = (a-b)f(y)$$
 (13)

注意到上兩式的相似性,我們在式 (12) 中帶入 x = a,在式 (13) 中代入 y = a 即可得到 0 = f(a) (= f(b))!

所以如果存在 y 使得  $f(y) \neq y$ , 我們將有

$$xf(y) + f(x) = f(xy + f(x)) = f(xf(y) + f(x)) = 0, \ \forall x, y \in \mathbb{R}$$

上式先固定 x 我們知道 f 為常函數,因此  $f \equiv 0$ 。 經檢驗, f(x) = 0 或 x 都為原方程的解。

例題 4 Find all functions  $f: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$  such that

$$f(f(x) + y) = 2x + f(f(y) - x)$$

for all  $x, y \in \mathbb{R}$ .

解: 首先

$$P(0,y) \Rightarrow f(c+y) = f(f(y)) \text{ ($\sharp$ $ $\mathfrak{P}(c) = f(0)$)}$$

$$\tag{14}$$

我們先證明 f 是 Surjective 的:

$$P(x, -f(x)) \Rightarrow c = 2x + f(f(-f(x)) - x), \ \forall x \in \mathbb{R}$$
 (15)

由於 c-2x 的值域為整個實數域,因此 f 是 Surjective 的。

再來證 f 是 Injective 的: 我們假設存在  $a \neq b$  使得 f(a) = f(b), 那麼有

$$P(x,a) - P(x,b) \Rightarrow f(f(x) + a) = f(f(x) + b) \tag{16}$$

$$P(a,y) - P(b,y) \Rightarrow f(f(y) - a) - f(f(y) - b) = 2(b - a)$$
(17)

注意到由於 f 是 Surjective 的,所以當我們固定 x 時,可找到 y 使得 f(y) = f(x) + a + b,此時會有 f(x) + a = f(y) - b 且 f(x) + b = f(y) - a,但將這組 (x, y) 代入上二式即得矛盾。故 f 是 Injective 的。因此由式 (14) 即得到

$$f(y) = c + y, \ \forall y \in \mathbb{R} \tag{18}$$

經檢驗, f(x) = x 是原方程的解,因此所有解為 f(x) = x + f(0)。

例題 5 Find all functions  $f: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$  such that

$$f(xf(y) + f(x)) = f(yf(x)) + x$$

for all  $x, y \in \mathbb{R}$ .

#### 解: 首先

$$P(0,y) \Rightarrow f(c) = f(cy), \ \forall y \in \mathbb{R}(\sharp \, \Phi c = f(0)) \tag{19}$$

如果  $c \neq 0$  ,則 f 為常函數 ,但這是不可能的 。因此 c = 0 ,所以

$$P(x,0) \Rightarrow f(f(x)) = x \tag{20}$$

因此有

$$P(x, f(1)) \Rightarrow f(x + f(x)) = f(f(1)f(x)) + x$$
 (21)

$$P(f(x), f(1)) \Rightarrow f(f(x) + x) = f(f(1)x) + f(x)$$
 (22)

注意到上兩式的相似性,我們在其中都代入 x = f(1),可得到  $f(1) = f(f(1)^2)$ 。 由於 f 是 Injective 的,因此  $1 = f(1)^2$ ,即  $f(1) = \pm 1$ 。

Case I. f(1) = 1

此時由 2x = f(f(x)) + x = f(x + f(x)) = f(x) + f(x) 得到 f(x) = x。

Case II. f(1) = -1

此時有 f(-1) = f(f(1)) = 1。代回原式有

$$P(-1, y) \Rightarrow f(-f(y) + 1) = f(y) - 1$$
 (23)

又因為 f 是 Surjective 的,因此對任意實數 a 總可找到 y 使 -f(y)+1=a,此 時 f(a)=-a。

綜上,檢驗知  $f(x) = \pm x$  都是原方程的解。

# 3 Range(g)

例題 6 Find all functions  $f: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$  such that

$$(f(x))^{2} + 2yf(x) + f(y) = f(y + f(x))$$

for all  $x, y \in \mathbb{R}$ .

**解**: 首先顯然  $f(x) \equiv 0$  是一組解。我們考慮其他的: 先取  $f(a) \neq 0$ 

$$P(a, \frac{u - (f(a))^2}{2f(a)}) \Rightarrow u = f(v) - f(w)$$
 (24)

因此我們知道任一實數都可以寫成 f(v) - f(w) 的形式。

$$P(w, -f(w)) \Rightarrow -f((w))^{2} + f(-f(w)) = f(0)$$
(25)

$$P(v, -f(w)) \Rightarrow (f(v))^2 - 2f(v)f(w) + f(-f(w)) = f(f(v) - f(w))$$
 (26)

綜合上面兩式即可得到

$$f(f(v) - f(w)) = (f(v) - f(w))^{2} + f(0)$$
(27)

綜上,檢驗知 f(x) = 0 或 x + f(0) 都是原方程的解。

例題 7 Find all functions  $f: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$  such that

$$f(x - f(y)) = f(f(y)) + xf(y) + f(x) - 1$$

for all  $x, y \in \mathbb{R}$ .

解: 首先由於  $f(x) \equiv 0$  不是解,所以必定存在某實數 y 使  $f(y) \neq 0$ ,我們固定 y 時可得到 f(x-f(y))-f(x)=f(f(y))-1+xf(y),而右式的值域為整個實數域,因此我們知道任一實數都可以寫成 f(v)-f(w) 的形式。

$$P(f(y), y) \Rightarrow f(0) = 2f(f(y)) + (f(y))^{2} - 1$$
(28)

$$P(f(x), y) \Rightarrow f(f(x) - f(y)) = f(f(y)) + f(x)f(y) + f(f(x)) - 1$$
 (29)

在式 (29) 中把 f(f(x))和f(f(y)) 都以式 (28) 代換即得到

$$f(f(x) - f(y)) = d - \frac{(f(x) - f(y))^2}{2}$$
(30)

帶回原式解得 d=1。檢驗知  $f(x)=1-\frac{x^2}{2}$  是原方程的解。

# 習題

1. If  $f: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$  such that

$$f(x^3 + y^3) = (x + y)((f(x))^2 - f(x)f(y) + (f(y))^2)$$

for all  $x, y \in \mathbb{R}$ . Prove that f(2012x) = 2012f(x).

2. Find all fuctions  $f: \mathbb{Q}^+ \to \mathbb{Q}^+$  such that

$$\begin{cases} f(x+1) = f(x) + 1 \ \forall x \in \mathbb{Q}^+ \\ f(x^2) = (f(x))^2 & \forall x \in \mathbb{Q}^+ \end{cases}$$

3. Find all functions  $f: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$  such that

$$f(x^3 + y^3) = xf(x^2) + yf(y^2)$$

for all  $x, y \in \mathbb{R}$ .

4. Determine all functions f from the set of positive integers to the set of positive integers such that, for all positive integers a and b, there exists a non-degenerate triangle with sides of lengths

$$a, f(b) \text{ and } f(b + f(a) - 1)$$

(A triangle is non-degenerate if its vertices are not collinear.)

5. Find all fuctions  $f: \mathbb{Q} \to \mathbb{Q}$  such that

$$f(2f(x) + f(y)) = 2x + y$$

for all  $x, y \in \mathbb{Q}$ .

6. Find all functions  $f: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$  such that

$$f(xf(y) + f(x)) = 2f(x) + xy$$

for all  $x, y \in \mathbb{R}$ .

7. Find all functions  $f: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$  such that

$$f(f(x) - f(y)) = f(f(x)) - 2x^{2}f(y) + f(y^{2})$$

for all  $x, y \in \mathbb{R}$ .

8. Find all functions  $f: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$  such that

$$f(xf(x+y)) = f(yf(x)) + x^2$$

for all  $x, y \in \mathbb{R}$ .