

TYPT 講義：傅立葉分析[2]

嘉義高中何承祐

2023/09

1 簡介

絕對音感很秀。雖然你/妳不是音樂班的，但您知道要怎麼得到一個音的頻率嗎？

臺灣青年學生物理辯論競賽(TYPT) 的選題中，經常會和波動或聲音有關。其中，一些能夠表現出一個波的物理量便是大家熟悉的波速、頻率、波長、震幅等。其中，我們經常對頻率特別感興趣，因為在不同的條件下，會有變化的通常是頻率，而非波速等。另外，震幅(對聲波而言就是音量) 容易受到實驗規模與外在環境影響，通常不是討論的對象。總而言之，頻率很重要。

物理實驗中的波通常不是由單一頻率組成，而是在有一個基本頻率 f (基頻，Fundamental Frequency) 的波之基礎下，由許多其他波疊加而成。扣除掉很煩的雜訊後，這些額外的波的頻率通常是 f 的正整數倍，也就是頻率為 $2f$, $3f$, $4f$ 等等。這些波叫做泛音(Harmonics)。

麥克風可以偵測每一個時間的音量強度。因此，我們用麥克風收到的音訊可以做成一個橫軸是時間，縱軸是音量大小的圖(這叫做時域Time Domain)。但是，這張圖告訴我們的是比較沒用的振幅資訊。若我們使用傅立葉分析(Fourier Transform, FT)，便能將這張圖轉成縱軸是音訊強度，橫軸是頻率的圖(頻域Frequency Domain)。有了頻域的圖，我們就可以知道每一個頻率的強度了！

因此，這份講義就是要由淺入深(I hope)，介紹傅立葉分析的原理。另外，傅立葉分析可以用Audacity, Python 等實作。

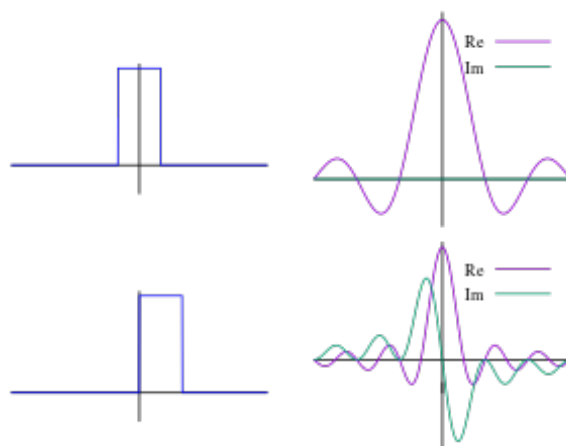


Figure 1: 左圖經過傅立葉轉換會變成右圖

Contents

1 簡介	1
2 波的一般式	3
3 找出係數	4
4 傅立葉轉換FT	6
5 離散傅立葉轉換DFT	7
6 快速傅立葉轉換FFT	8

2 波的一般式

三角函數很常用來表示波。在

$$F(t) = a \cos(\omega t)$$

中，

a 是震幅

$\omega = 2\pi f$ 是角速度

t 是時間

還記得泛音嗎？上面這個式子只有基音，而泛音是頻率為 f 整數倍的波，因此角頻率也會是 ω 的整數倍，也就是 $2\omega, 3\omega$ 等等。於是我們就把這些波加上去，變成

$$F(t) = a_0 + a_1 \cos(\omega t) + a_2 \cos(2\omega t) + a_3 \cos(3\omega t) + \dots$$

我們可以一直加下去。這樣寫手很酸，所以把他寫成

$$F(t) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} a_n \cos(n\omega t)$$

是的， n 當然可以是負的，畢竟這是「一般」式。爲了讓這個表達式更一般，以適用於所有情境，我們可以加上正弦的部分。另一種說法是，如果我們當初從

$$F(t) = a \sin(\omega t)$$

開始討論也行，反正最一般的 $F(t)$ 是

$$F(t) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} (a_n \cos(n\omega t) + b_n \sin(n\omega t)) \quad (1)$$

這個式子比較麻煩的地方是負的 n 。我們可以假設

$$A_n = a_n + a_{-n}$$

$$B_n = b_n - b_{-n}$$

就可以化爲

$$F(t) = \frac{A_0}{2} + \sum_{n=1}^{\infty} (A_n \cos(n\omega t) + B_n \sin(n\omega t)) \quad (2)$$

3 找出係數

上面我們都只有時域。要得到頻率的資訊，其實只要找出三角函數前面的係數(A_n 和 B_n ，代表震幅) 即可。你先算算看

$$\begin{aligned} \int_0^T \sin(n\omega t) \cdot \sin(m\omega t) dt \\ \int_0^T \cos(n\omega t) \cdot \cos(m\omega t) dt \\ \int_0^T \sin(n\omega t) \cdot \cos(m\omega t) dt \end{aligned}$$

$T = \frac{2\pi}{\omega}$ 是指一個週期。 n, m 是整數。

你可以用「積化和差」

$$2 \sin(A) \sin(B) = \cos(A - B) - \cos(A + B)$$

$$2 \cos(A) \cos(B) = \cos(A - B) + \cos(A + B)$$

$$2 \sin(A) \cos(B) = \sin(A + B) + \sin(A - B)$$

如果 $n \neq m$ ，你可以用積化和差把整個積分換成兩個獨立的三角函數積分。但是

$$\begin{aligned} \int_0^{2\pi} \cos(t) dt &= 0 \\ \int_0^{2\pi} \sin(t) dt &= 0 \end{aligned}$$

因此兩個小積分都變0。但是，當 $n = m$ ，

$$\int_0^{\frac{2\pi}{\omega}} \sin(n\omega t) \cdot \sin(n\omega t) dt = \int_0^{\frac{2\pi}{\omega}} \sin^2(n\omega t) dt$$

因爲

$$\int_0^{2\pi} \sin^2(x) dx = \pi$$

所以

$$\int_0^{\frac{2\pi}{\omega}} \sin(n\omega t) \cdot \sin(n\omega t) dt = \int_0^{2\pi} \frac{1}{\omega} \sin^2(nx) dx = \frac{\pi}{\omega}$$

只有 $n = m$ 積分才不是零。另外，

$$\int_0^{\frac{2\pi}{\omega}} \cos(n\omega t) \cdot \cos(n\omega t) dt = \int_0^{2\pi} \frac{1}{\omega} \cos^2(nx) dx = \frac{\pi}{\omega}$$

$$\int_0^{\frac{2\pi}{\omega}} \sin(n\omega t) \cdot \cos(n\omega t) dt = 0$$

最後一個積分在 $n = m$ 時還是零，因為沒辦法化成平方，積化和差出來和 $n \neq m$ 十分類似。總結一下，

$$\begin{aligned} \int_0^T \sin(n\omega t) \cdot \sin(m\omega t) dt &= \begin{cases} 0 & \text{if } n \neq m \\ \frac{\pi}{\omega} & \text{if } n = m \end{cases} \\ \int_0^T \cos(n\omega t) \cdot \cos(m\omega t) dt &= \begin{cases} 0 & \text{if } n \neq m \\ \frac{\pi}{\omega} & \text{if } n = m \end{cases} \\ \int_0^T \sin(n\omega t) \cdot \cos(m\omega t) dt &= 0 \end{aligned}$$

這和係數有甚麼關係呢？我們把(2) 兩邊(技巧性的) 乘以 $\sin(m\omega t)$ ，並積分變成

$$\begin{aligned} & \int_0^{\frac{2\pi}{\omega}} F(t) \sin(m\omega t) dt \\ &= \int_0^{\frac{2\pi}{\omega}} \left(\frac{A_0}{2} + \sum_{n=1}^{\infty} (A_n \cos(n\omega t) + B_n \sin(n\omega t)) \right) \sin(m\omega t) dt \\ &= \int_0^{\frac{2\pi}{\omega}} \frac{A_0}{2} \sin(m\omega t) dt \\ &\quad + \int_0^{\frac{2\pi}{\omega}} \sum_{n=1}^{\infty} (A_n \cos(n\omega t) + B_n \sin(n\omega t)) \sin(m\omega t) dt \\ &= \frac{A_0}{2} \int_0^{\frac{2\pi}{\omega}} \sin(m\omega t) dt \\ &\quad + \sum_{n=1}^{\infty} \left(A_n \int_0^{\frac{2\pi}{\omega}} \cos(n\omega t) \sin(m\omega t) dt + B_n \int_0^{\frac{2\pi}{\omega}} \sin(n\omega t) \sin(m\omega t) dt \right) \end{aligned}$$

第一項是一個正弦函數經過一個週期的積分，也就是0，所以右邊第一項不見了。右邊第二項和第三項是否有點眼熟呢？第二項之前說過，由積化和差直接消失了。第三項則只有在 $n = m$ 時才不是零。因此，消掉一大堆東西，變成

$$\int_0^{2\pi} F(t) \sin(m\omega t) dt = B_m \frac{\pi}{\omega} = B_m \frac{T}{2}$$

所以

$$B_m = \frac{2}{T} \int_0^T F(t) \sin(m\omega t) dt \quad (3)$$

這樣我們就能直接從 $F(t)$ 求出振福了。如果你要求 $\sin(m\omega t)$ 的係數，只要算上面這個式子就好。同理，

$$A_m = \frac{2}{T} \int_0^T F(t) \cos(m\omega t) dt \quad (4)$$

4 傅立葉轉換FT

前面我們知道給定頻率怎麼求震幅的係數。但是，我們並不知道這個音是甚麼，怎麼會事先知道頻率呢？為此，我們把原本的係數 a_n 寫成 $\int a(\nu) d\nu$ ，也就是把它寫成連續的形式，而非離散的數字。於是，

$$F(t) = \int_{-\infty}^{\infty} a(\nu) d\nu \cos(2\pi\nu t) + \int_{-\infty}^{\infty} b(\nu) d\nu \sin(2\pi\nu t)$$

如果我們定義

$$r \cos \phi = a(\nu)$$

$$r \sin \phi = b(\nu)$$

就可以用類似三角函數疊合的技巧，化成

$$F(t) = \int_{-\infty}^{\infty} r(\nu) d\nu \cos(2\pi\nu t + \phi(t))$$

反正都是從負無限積分到正無限，其實相位沒有差，我們再把一些物理量寫成習慣的符號，得到

$$F(t) = \int_{-\infty}^{\infty} \Phi(\nu) e^{j2\pi\nu t} d\nu \quad (5)$$

這裡我們用了

$$e^{j\theta} = \cos \theta + j \sin \theta$$

其中 $j = \sqrt{-1}$ 。這是有名的尤拉公式。其實，我們應該要寫成

$$F(t) = \int_{-\infty}^{\infty} \Phi(\nu) \cos(j2\pi\nu t) d\nu$$

才對，用尤拉公式會多虛數的項。但是，因為指數比較好計算，物理上遇到的波 $F(t)$ 也都是實數（畢竟虛數沒有實質物理意義），因此寫成比較好算的(5) 也沒問題。如此一來，我們就完成傅立葉轉換了！我們說

$F(t)$ 和 $\Phi(\nu)$ 互為傅立葉配對(Fourier Pair)

也可以用 $F(t) \Longleftrightarrow \Phi(\nu)$ 表示。

5 離散傅立葉轉換DFT

當我們要使用(5) 時，我們必須知道一個連續的時域函數，才能進行積分。然而，受限於採樣率(Sampling Rate)，在物辯等實際應用上，我們只有每隔一段時間 T 的時域函數數值，因此根本不能用上面的方法。不過，因為積分最基本的概念是面積，我們可以近似使用離散的數據點進行傅立葉分析，這便是離散傅立葉轉換(DFT, Discrete Fourier Transform)[1]。

我們通常是把時域的 $f(t)$ 轉成頻域的 $F(\omega)$ ，因此寫成

$$F(\omega) = \int_{-\infty}^{\infty} f(t) e^{-j\omega t} dt \quad (6)$$

其中 $j = \sqrt{-1}$ 。

當我們的 $f(t)$ 不連續時，就只有 N 個點的數值。在(6) 中，可以把

$$f(t) e^{-j\omega t}$$

當成是高， dt 當成是寬(如果不知道我在說甚麼請回憶積分和級數和的意義)。我們用 $f[k]$ 表示第 k 個數據點的”高”到下一個數據點所形成矩形的面積。因此 $f[k]$ 代替了 $f(t)dt$ ，所以

$$\begin{aligned} F(\omega) &= \int_0^{(N-1)T} f(t) e^{-j\omega t} dt \\ &= f[0]e^{-j\cdot 0} + f[1]e^{-j\cdot\omega(T)} + f[2]e^{-j\cdot\omega(2T)} + \dots \\ &= \sum_{k=0}^{N-1} f[k] e^{-j\omega kT} \end{aligned}$$

理論上，我們可以計算每一個角頻率的數值。不過您可以想想看，如果我的最小取樣間隔是 T ，我怎麼知道在 T 時間之內發生的事情呢？也就是說，我無法得知任何最小時間間隔是 $0.5T$ ， $0.32T$ 或 $0.02T$ 的資訊，因為取樣間隔太大了。由 $\omega = \frac{2\pi}{\Delta t}$ ，我們只能求

$$\omega = 0, \frac{2\pi}{NT}, \frac{2\pi}{NT} \times 2, \frac{2\pi}{NT} \times 3, \dots, \frac{2\pi}{NT} \times (N-1)$$

的角頻率。故原本的積分變成加總：

$$F\left[\omega = \frac{2\pi n}{N}\right] = F[n] = \sum_{k=0}^{N-1} f[k] e^{-j \frac{2\pi n k}{N}} \quad (7)$$

如果 $W = e^{-j2\pi/N}$ ，則

$$F[n] = \sum_{k=0}^{N-1} f[k] \cdot W^{nk}$$

這裡的 n 可以從0 到 $N-1$ 以代表所有的 ω 。

6 快速傅立葉轉換FFT

分治：「一刀均分左右，兩邊各自遞迴，返回合併之日，解答浮現之時。」[3]

在DFT 的基礎上，FFT 使用「二分法(分治演算法 DoC, Divide and Conquer)」將DFT 的效率優化了。如果你在程式的領域上頗有研究的話，詳細來說就是時間複雜度(Big-O Time Complexity) 從 $O(N^2)$ 變成 $O(N \log N)$ 。我們之後用Python 也是用FFT，而非一般的FT 或DFT。

這到底是怎麼做到的呢？我們把原本的級數和分成奇數項和偶數項。先把 W 寫成

$$W_N = e^{-j2\pi/N}$$

令 $m = \frac{k}{2}$ 與 $p = \frac{k-1}{2}$ ，則

$$\begin{aligned} F[n] &= \sum_{k=0}^{N-1} f[k] \cdot W_N^{nk} \\ &= F[n] = \sum_{m=0}^{N/2-1} f[2m] \cdot W_N^{2mn} + \sum_{p=0}^{N/2-1} f[2p+1] \cdot W_N^{(2p+1)n} \end{aligned}$$

所以前面的 Σ 是偶數項，後面是奇數項。因為 W 的「週期性」，

$$W_N^{2mn} = e^{-j\frac{2\pi}{N}\cdot 2mn} = W_{N/2}^{mn}$$

所以

$$\begin{aligned} F[n] &= \sum_{m=0}^{N/2-1} f[2m] \cdot W_N^{2mn} + \sum_{p=0}^{N/2-1} f[2p+1] \cdot W_N^{(2p+1)n} \\ &= \sum_{m=0}^{N/2-1} f[2m] \cdot W_{N/2}^{mn} + W_N^n \sum_{p=0}^{N/2-1} f[2p+1] \cdot W_N^{(2p)n} \\ &= \sum_{m=0}^{N/2-1} f[2m] \cdot W_{N/2}^{mn} + W_N^n \sum_{p=0}^{N/2-1} f[2p+1] \cdot W_{N/2}^{pn} \\ &= G[n] + W_N^n H[n] \end{aligned}$$

我們把原本的 $F[n]$ 拆成了兩個較小的函數 $G[n]$ 和 $H[n]$ ，而這兩個函數的 N 變成了 $N/2$ 。當 $N = 2^k$ 時，只要我們一直重複，就會有

$$N \longrightarrow N/2 \longrightarrow N/4 \longrightarrow \cdots \longrightarrow 1$$

總而言之，我們全部只需要計算約 $\log_2 N$ 次傅立葉轉換，效率上當然比要做 N 次的話快很多。這便是FFT 快的原因!!

References

- [1] University of Oxford. [Lecture 7 - The Discrete Fourier Transform](#).
- [2] PhysLab. [A Student's Guide to Fourier Transforms](#).
- [3] 吳邦一. 從apcs 實作題檢測三級到五級ap325 v1.4.