Teoria del Senyal. Pràctica 2 de laboratori

Eric Guisado, Raúl Alonso

Divendres 30 de setembre de 2016

Índex

1 Estudi previ

Qüestió 1. *Si el senyal d'entrada x[n] té longitud L_x, indicar quina seria la longitud L_y del senyal resultat del filtratge y[n] en funció de L i L_x. Indicar quantes multiplicacions s'han de fer per poder calcular les L_y mostres del senyal de sortida mitjançant l'aplicació directa de l'equació de convolució suposant que $L_x > L$. Expressar aquest número de multiplicacions en funció de L i L_x. Calcular també el número de multiplicacions per mostra d'entrada (és a dir, el quocient entre el número total de multiplicacions necessàries i el número de mostres d'entrada L_x).*

El senyal de sortida y[n] es calcula com

$$y[n] = \{x * h\}[n] = \sum_{j=0}^{L-1} h[j]x[n-j]$$

Suposem que el senyal $x[n]$ comença a $n = k$ i acaba a $n = k + L_x - 1$. Els termes de la sortida $y[n]$ seran aquells per als quals hi ha algun $j \in \{0, 1, ..., L-1\}$ tal que $n - j \in \{k, k+1, ..., k + L_x - 1\}$, és a dir, $k \leqslant n - j \leqslant k + L_x - 1 \iff k + j \leqslant n \leqslant k + L_x - 1 + j$. Per tant, els termes de la sortida seran aquells amb $k \leqslant n \leq k + L_x + L - 2$. Així doncs, la sortida té longitud $L + L_x - 1$.

Observem que podem escriure, per a $k \leqslant n \leq k + L_x + L - 2$:

$$y[n] = \{x * h\}[n] = \sum_{j=\max\{0, n-k-L_x+1\}}^{\min\{L-1, n-k\}} h[j]x[n-j] =$$

$$\begin{cases} \sum_{j=0}^{n-k} h[j]x[n-j] & \text{si } k \leqslant n \leqslant k + L - 1 \\ \sum_{j=0}^{L-1} h[j]x[n-j] & \text{si } k + L - 1 < n < k + L_x - 1 \\ \sum_{j=n-k-L_x+1}^{L-1} h[j]x[n-j] & \text{si } k + L_x - 1 \leqslant n \leqslant k + L + L_x - 2 \end{cases}$$

Així, es dedueix que el nombre de multiplicacions que cal fer en aplicar directament l'equació de convolució és:

$$2\sum_{i=1}^{L} i + L(L_x - L - 1) = L(L+1) + L(L_x - L - 1) = LL_x$$

El nombre de multiplicacions per mostra d'entrada és $\frac{LL_x}{L_x} = L$.

Qüestió 2. *Respon a les següents preguntes:*

a) Relacionar el número de blocs P $(i = 0, ..., P-1)$ amb L_x i M.

b) Quin és el valor màxim de M (donat el número de punts totals N de cada bloc $x_i[n]$) per tal que la convolució circular en (1) coincideixi amb la convolució lineal en (2)? Expressar aquest valor màxim de M en funció de N i L.

Cada trama ve donada per

$$x_i[n] = \begin{cases} x[n+iM] & i = 0, \ldots, M-1 \\ 0 & i = M, \ldots, N-1 \end{cases},$$

i cadascuna d'aquestes es correspon amb el segment de x que va des de $x[iM]$ fins a $x[i(M+1)-1]$, afegint-hi zeros al darrere fins que aquesta trama tingui mida N. Si volem que aquestes trames recorrin tot el senyal x, i que no n'hi hagi cap més que les necessàries, cal que el darrer i que agafem contingui el darrer element de x, és a dir, per a $i = P-1$ hi ha d'haver algun n, amb $0 \leq n \leq M-1$, tal que $L_x - 1 = (P-1)M + n$. Cal, doncs, $(P-1)M \leqslant L_x - 1 \leqslant PM - 1$. Per tant, necessitem

$$\frac{L_x}{M} \leqslant P \leqslant \frac{L_x + M - 1}{M}.$$

Així doncs, P ha de ser $P = \left\lceil \frac{L_x}{M} \right\rceil$.

Per tal que la convolució circular coincideixi amb la convolució lineal s'ha de verificar, per a $n \in \{0, 1, \cdots, N-1\}$:

$$\sum_{j=0}^{L-1} h[j] x_i[n-j] = \sum_{j=0}^{L-1} h[j] \sum_{r=-\infty}^{\infty} x_i[n-j-rN]$$

Per garantir-ho, imposem que, per a $r \neq 0$, $n \in \{0, 1, \cdots, N-1\}$, $j \in \{0, 1, \cdots, L-1\}$, $n - j - rN \notin \{0, 1, \cdots, M-1\}$.

Per a $r > 0$, veiem que sempre es té $n - j - rN < 0$. En efecte, el màxim valor d'aquesta expressió es dóna amb $r = 1$, $j = 0$, $n = N-1$, i és -1.

Per a $r > 0$, veiem que sempre es té $n - j - rN \geqslant M$. En aquest cas, el mínim valor d'aquesta expressió es dóna amb $r = -1$, $j = L-1$ i $n = 0$. S'ha de satisfer, doncs, $N - L + 1 \geqslant M$. Per tant, el valor màxim de M és $N - L + 1$.

(Altrament, la convolució circular és la suma dels senyals que s'obtenen aplicant un retard de rN, amb $r \in \mathbb{Z}$. Per evitar encavallaments, la longitud de la convolució lineal ha de ser menor que N. Per tant, $L + M - 1 \leqslant N$.)

Qüestió 3. *Calcular el número de multiplicacions reals associat a aquest mètode per mostra d'entrada. Per això, considerar que es fa ús de l'algorisme FFT suposant que el número de punts de la DFT és una potència de 2, és a dir, $N = 2^\nu$ (en aquest cas, el número de multiplicacions complexes tant de la DFT com de la IDFT és de $N \log_2 N$ multiplicacions complexes). Considerar també que el valor de M és el valor màxim calculat a la qüestió 2.2. Per a calcular el número de multiplicacions per mostra d'entrada s'ha de calcular quantes multiplicacions són necessàries per a processar cada bloc i dividir aquest número per M, és a dir, pel número de mostres d'entrada que es processen a cada bloc. Expressar el resultat en funció de L i N.*

Per trobar la DFT d'un bloc i, després d'obtenir el producte $X_i[k]H[k]$, trobar-ne la transformada inversa calen $2N \log_2 N$ multiplicacions complexes. El producte $X_i[k]H[k]$ requereix N multiplicacions complexes. El nombre d'operacions per mostra d'entrada és, doncs:

$$\frac{2N \log_2 N + N}{M} = \frac{2N \log_2 N + N}{N - L + 1} = \frac{2 \log_2 N + 1}{1 - \frac{L-1}{N}}$$