

Delay line

Una linea di ritardo è una unità elementare che ha la funzione di introdurre una certa quantità di ritardo, in termini di tempo, tra un segnale in input e quello in output. La sua funzione di trasferimento è

$$H(z) = z^{-M}$$

e corrisponde ad un ritardo in secondi, pari a

$$T_M = MT = \frac{M}{f_s} \rightarrow M = f_s T_M$$

con T l'intervallo di tempo tra un campione e il successivo ($T = \frac{1}{f_s}$).

Considerando il segnale $x[n]$ con $n = 0, 1, 2, 3, \dots$ e, una linea di ritardo di M campioni, il segnale in output $y[n]$ è definito dalla relazione

$$x[n] \rightarrow \boxed{z^{-M}} \rightarrow y[n]$$
$$y[n] = x[n - M] \quad x[n] \triangleq 0 \text{ per } n < 0$$

Buffer lineare e buffer circolare

Una linea di ritardo digitale è rappresentabile come un array di dimensione $M + 1$. Ogni elemento dell'array rappresenta uno stato della linea di ritardo in un dato istante di tempo.

Il modo in cui tali stati vengono archiviati e richiamati può avvenire, principalmente in due modi: lineare (linear buffer) o, circolare (circular o ring buffer).

In un beffer lineare gli stati vengono memorizzati in modo lineare (sequenziale)

$$s[i] = d[i] \quad i = 0, 1, 2, 3, \dots M$$

Ad ogni istante di tempo, dopo aver aver richiamato e utilizzato lo stato $s[i]$, la linea di ritardo viene aggiornata al successivo istante temporale spostando gli stati verso destra da una cella all'altra.

$$s_i[n + 1] = x[n + 1 - i] = s_{i-1}[n]$$

Lo stato corrente s_{i-1} diventa il successivo s_i (si evita la sovrascrittura).

$$\begin{aligned}\text{time } n &= \boxed{x_n} \boxed{x_{n-1}} \boxed{x_{n-2}} \boxed{x_{n-3}} \\ \text{time } n+1 &= \boxed{x_{n+1}} \boxed{x_n} \boxed{x_{n-1}} \boxed{x_{n-2}}\end{aligned}$$

Per valori grandi di M , questa operazione diventa inefficiente perché coinvolge lo spostamento di grandi quantità di dati da una posizione di memoria alla successiva. Un approccio alternativo consiste nell'utilizzo di una struttura circolare: ring buffer o buffer circolare.

Nel buffer circolare un puntatore mobile p punta sempre a una posizione all'interno dell'array. La sua posizione corrente permette di recuperare gli stati attraverso l'equazione $s_i = p + i$ con $i = 0, 1, \dots, M$. Se il puntatore $p + i$ supera la dimensione dell'array, viene riportato all'inizio del buffer $p = (p + i) \bmod M$.

$$\begin{aligned}\text{time } n &= \boxed{x_{n-2}} \boxed{x_{n-3}} \boxed{x_n} \boxed{x_{n-1}} \\ \text{time } n+1 &= \boxed{x_{n-2}} \boxed{x_{n+1}} \boxed{x_n} \boxed{x_{n-1}}\end{aligned}$$