

### Análisis de Señales

Capítulo III: Transformada de

Fourier discreta

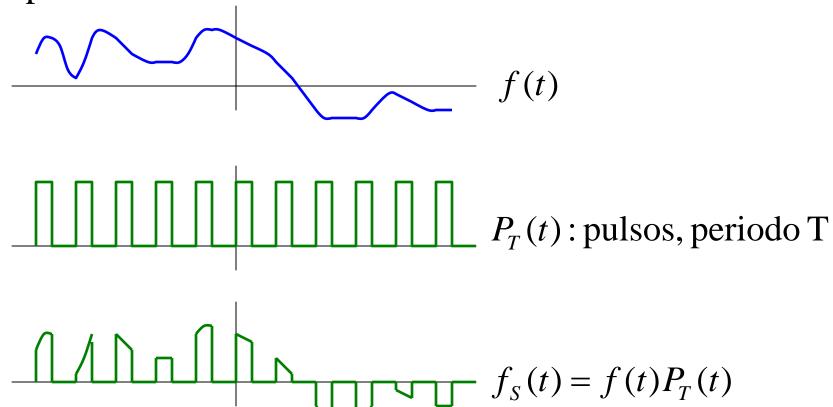
Profesor: Néstor Becerra Yoma



- Gran desarrollo de la computación => digitalización de señales mediante muestreo, posterior reconstrucción de la señal
- Condición necesaria en el proceso para no perder información: teorema del muestreo:
  - Una señal de ancho de banda B [Hz] puede ser muestreada sin pérdida de información si se toman valores con una separación menor o igual a 1/(2B) segundos.



• Primera aproximación: muestreo usando tren de pulsos





$$f_S(t) = f(t)P_T(t)$$
  $P_T(\cdot)$  es periódica

$$f_{S}(t) = f(t) \sum_{n=-\infty}^{\infty} P_{n} e^{jn\omega_{0}t}$$

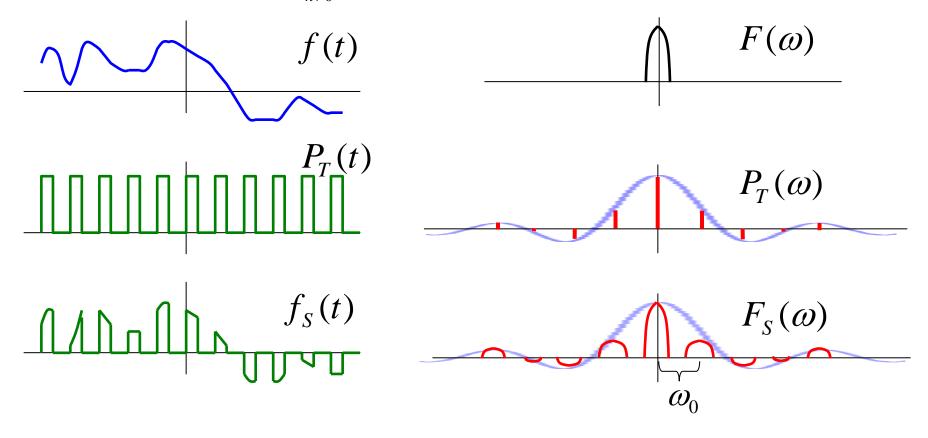
$$\Im\{f_S(t)\} = \Im\left\{f(t)\sum_{n=-\infty}^{\infty}P_ne^{jn\omega_0t}\right\}$$

$$\Im\{f_S(t)\} = \sum_{n=-\infty}^{\infty} P_n \Im\{f(t)e^{jn\omega_0 t}\}$$

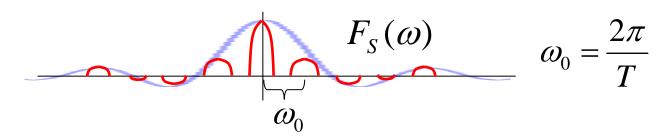
$$\Im\{f_S(t)\} = \sum_{n=-\infty}^{\infty} P_n F(\omega - n\omega_0)$$
 El espectro  $F(\omega)$  se repite



$$\Im\{f_{S}(t)\} = P_{0}F(\omega) + \sum_{\substack{n=-\infty\\n\neq 0}}^{\infty} P_{n}F(\omega - n\omega_{0}), \quad \omega_{0} = \frac{2\pi}{T}$$







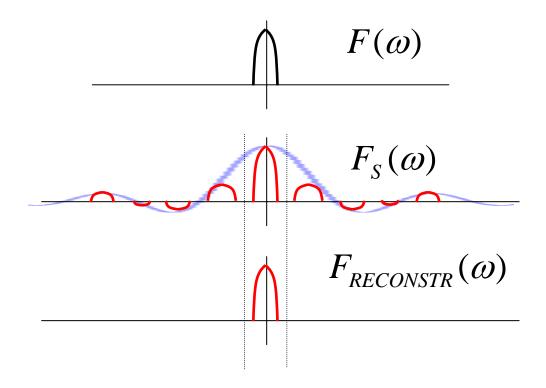
• Si el T de muestreo aumenta =>  $\omega_0$  disminuye => se puede producir traslape de espectros para T muy grande. El traslape se alcanza cuando:

$$\omega_0 = \frac{2\pi}{T} = 2W \Rightarrow T = \frac{1}{2B}$$
 (frecuencia de Nyquist)

• Para evitar traslape:  $T < \frac{1}{2B}$ 

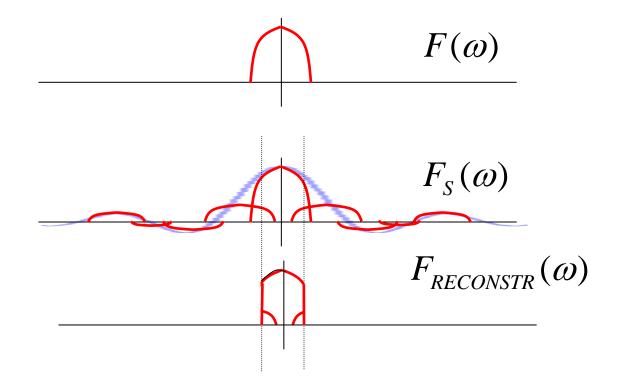


• Reconstrucción de la señal => efecto práctico: pasa la banda entre  $-\omega_0/2$  y  $\omega_0/2$ 



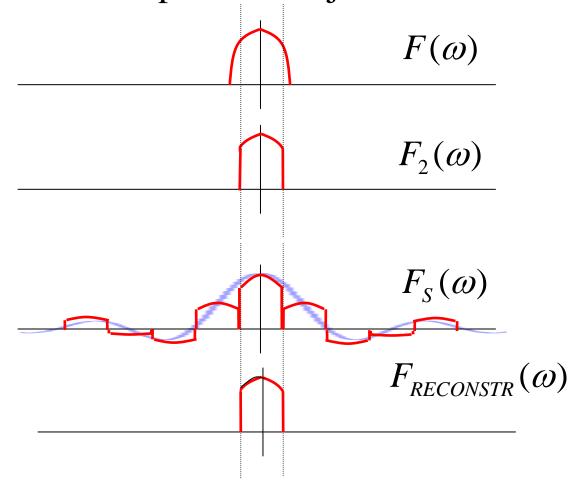


- Traslape espectral: efecto alias, T muy grande
- Resultado: distorsión de la señal al reconstruirla.



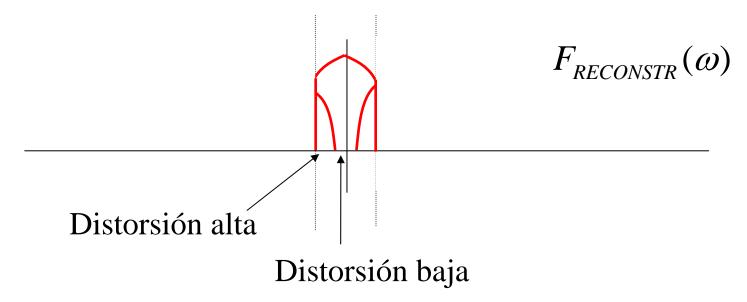


• Solución: filtro prealias: baja la distorsión



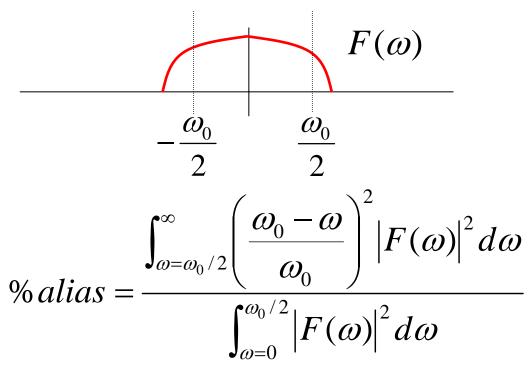


- En general, el espectro de una señal se hace menor a medida que aumenta la frecuencia
- La principal distorsión se produce cerca de  $\omega_0/2$





• Estimación de la cantidad de efecto alias (comparativo):

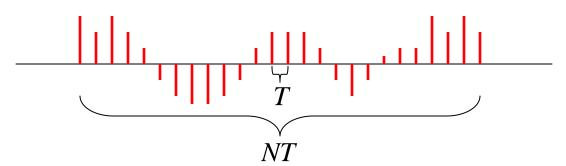


• El término cuadrático penaliza el alias para frecuencias cercanas a  $\omega_0/2$ 



• Se tiene N muestras uniformemente distribuidas

$$f(kT) = f(0), f(T), f(2T), ..., f((N-1)T)$$



• La transformada de Fourier discreta (DFT) se define como:

$$F_d(n\Omega) = \sum_{k=0}^{N-1} f(kT)e^{-j\,n\Omega\,kT} \qquad \Omega = \frac{2\pi}{NT}$$



$$F_d(n\Omega) = \sum_{k=0}^{N-1} f(kT)e^{-j\,n\Omega\,kT} \qquad \Omega = \frac{2\pi}{NT}$$

$$\Rightarrow F_d(n\Omega) = \sum_{k=0}^{N-1} f(kT)e^{-j\,n\frac{2\pi}{N}k}$$

- Ω y T no aparecen de forma explícita en la DFT
- Se puede obtener a partir de la transformada de Fourier, haciendo aproximaciones

• Sea: 
$$\widetilde{f}(t) = \begin{cases} f(t) & 0 \le t < NT \\ 0 & otro \ caso \end{cases}$$

• Su transformada es:

$$\widetilde{F}(\omega) = \int_{t=0}^{NT} f(t)e^{-j\omega t}dt \qquad /\omega \to n\Omega, \ t \to nT$$

$$\widetilde{F}(n\Omega) \approx \sum_{k=0}^{N-1} f(kT)e^{-jn\Omega kT}T$$

• Luego:  $TF_D(n\Omega) = \tilde{F}(\omega)|_{\omega=n\Omega}$ 



• El espectro obtenido es periódico, de periodo  $N\Omega$ :

$$\begin{split} F_D(n\Omega + N\Omega) &= \sum_{k=0}^{N-1} f(kT) e^{-j(n\Omega + N\Omega)kT} \\ &= \sum_{k=0}^{N-1} f(kT) e^{-jn\Omega kT} e^{-jN\Omega kT} \quad /\Omega = \frac{2\pi}{NT} \\ &= \sum_{k=0}^{N-1} f(kT) e^{-jn\Omega kT} e^{-j2\pi k} = F_D(n\Omega) \end{split}$$



- La exactitud en el cálculo de la transformada también es afectada por el efecto alias.
- La transformada es periódica => la frecuencia más alta que se puede determinar corresponde a n=N/2, es decir,  $(N/2)\Omega=1/(2T)$  => de acuerdo al teorema del muestreo



• También hay una transformada inversa de Fourier discreta:

$$f(kT) = \frac{1}{N} \sum_{n=0}^{N-1} F_D(n\Omega) e^{jn\Omega kT}$$

- La transformada inversa es exacta respecto a la transformada directa, a menos que se produzca efecto alias.
- La transformada inversa es periódica, periodo NT
- Propiedades semejantes a la transformada de Fourier continua.

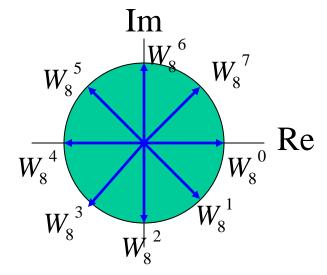


- El cálculo de la DFT requiere N<sup>2</sup> multiplicaciones.
- Tiempo de cálculo excesivo para N grande.
- Algoritmo FFT (fast Fourier transform): permite calcular la DFT de forma rápida: Nlog<sub>2</sub>N multiplicaciones.
- <u>Dos formas</u> de visualizarla: a partir de sumas por bits o a partir de paridad/imparidad.



- La notación W<sub>N</sub> para la exponencial de la DFT:
  - Dado N, se define W<sub>N</sub> como el círculo unitario dividido en N partes, con ángulos negativos

$$W_N = e^{-j\Omega T} = e^{-j\frac{2\pi}{N}} \implies W_N = 1 \angle \frac{-360^{\circ}}{N}$$



$$W_{8}^{6} W_{8}^{7} \qquad W_{N}^{Nx} = e^{-j2\pi \frac{N}{N}x} = 1$$

Re 
$$W_N^2 = e^{-j2\pi \frac{2}{N}} = e^{-j\frac{2\pi}{N/2}} = W_{N/2}$$

$$W_N^{x} * = W_N^{-x} = W_N^{(N-x)}$$



• Forma 1 (ejemplo para 4 puntos):

$$F_{d}(n\Omega) = \sum_{k=0}^{N-1} f(kT)e^{-jn\Omega kT}$$

$$F_{d}(n\Omega) = \sum_{k=0}^{3} f(kT)W_{4}^{nk}, W_{N} = e^{-j\Omega T} = e^{-j\frac{2\pi}{N}}$$

• Se pueden escribir k y n como números binarios:

$$k = (k_1, k_0) = \{00, 01, 10, 11\}, k = 2k_1 + k_0$$
  
 $n = (n_1, n_0) = \{00, 01, 10, 11\}, n = 2n_1 + n_0$ 



• Luego:

$$F_D(n_1, n_0) = \sum_{k_0=0}^{1} \sum_{k_1=0}^{1} f(k_1, k_0) W_4^{(2n_1+n_0)(2k_1+k_0)}$$

$$W_4^{(2n_1+n_0)(2k_1+k_0)} = W_4^{2n_0k_1}W_4^{(2n_1+n_0)k_0}$$

$$W_4^{4n_1k_1} = 1$$

$$F_{D}(n_{1}, n_{0}) = \sum_{k_{0}=0}^{1} \left( \sum_{k_{1}=0}^{1} f(k_{1}, k_{0}) W_{4}^{2n_{0}k_{1}} \right) W_{4}^{(2n_{1}+n_{0})k_{0}}$$

$$f_{1}(n_{0}, k_{0})$$

$$f_{2}(n_{0}, n_{1})$$



## 3.4 Transformada de Fourier

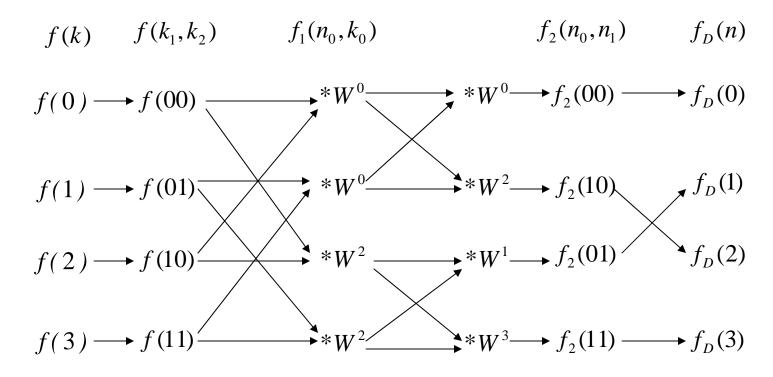
$$\int f_1(n_0, k_0) = \sum_{k_1=0}^{1} f(k_1, k_0) W_2^{n_0 k_1}$$
 Una para pares, otra para impares

$$\begin{cases} f_2(n_0, n_1) = \sum_{k_0=0}^{1} f_1(n_0, k_0) W_4^{(2n_1 + n_0)k_0} \end{cases}$$
 Suma ponderada de las anteriores 
$$F_D(n_1, n_0) = f_2(n_0, n_1)$$

$$F_D(n_1, n_0) = f_2(n_0, n_1)$$



• Ejemplo: "mariposa" para 4 puntos:





- DFT: lento (N<sup>2</sup>), requiere poca memoria
- FFT: rápido (N log<sub>2</sub> N), requiere bastante memoria (recursivo), requiere que el número de puntos sea potencia de 2.

N	$N^2$	N log <sub>2</sub> N
2	4	2
32	1024	160
256	2048	65536
1024	1048576	10240



#### • Resumen FFT:

- 1. Se elige el nº de muestras tal que N=2r con r entero.
   Si es necesario, se pueden incluir ceros aumentados.
- 2. Para N muestras en el tiempo existen N frecuencias distintas.
- 3. Como resultado de la extensión periódica, los puntos de muestra 0 y N son iguales, tanto en el tiempo como en la frecuencia (f<sub>0</sub>=f<sub>N</sub>; F<sub>D0</sub>=F<sub>DN</sub>)
- 4. Las componentes de frecuencia positiva están en (0,N/2), las componentes de frecuencia negativa están en (N/2,N). Ocurre lo mismo en el tiempo (tiempos positivos y negativos)



- 5. Para funciones de valor real, las componentes de frecuencia positiva son complejas conjugadas de las componentes de frecuencia negativa. Los puntos n=0 y n=N/2 son comunes a ambos, por lo que tienen valor real.
- 6. La componente de frecuencia más alta (es decir, n=N/2) corresponde a 1/(2T) [Hz]. La frecuencia máxima visible se puede aumentar disminuyendo el espaciamiento entre frecuencias en el tiempo



 7. El espaciamiento entre componentes de frecuencia es 1/(NT) [Hz], se puede disminuir agregando ceros aumentados a la secuencia de muestras



