



Análisis de Señales

Capítulo VII: Señales digitales

Profesor: Néstor Becerra Yoma



7.1 Características de las señales digitales

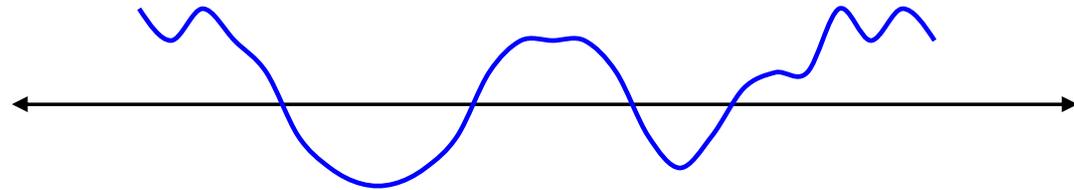
- Señales digitales, idea: señales que toman valores en tiempos discretos (mediante muestreo) y en amplitudes discretas, codificada en bits
- Para producirlas es necesario:
 - Tomar muestras de la señal
 - Cuantizar la amplitud de la señal
 - Codificar la señal



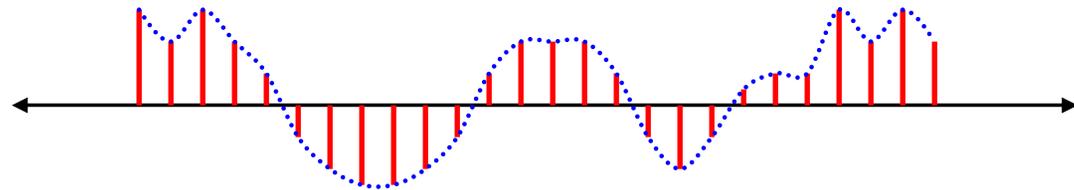


7.1 Características de las señales digitales

Señal continua



Señal de tiempo discreto



Señal cuantizada con 5 posibles valores





7.1 Características de las señales digitales

- Al transformar una señal de tiempo discreto en una señal digital se comete un error de aproximación
=> error de cuantización
- Las señales continuas que se transforman a tiempo discreto pueden ser reconstruidas sin error si se cumple la condición para el teorema del muestreo:

$$f_{MAXseñal} \leq \frac{f_{MUESTREO}}{2}$$

- Las señales continuas que se transforman en digitales no pueden ser reconstruidas sin error



7.1 Características de las señales digitales

- Ventajas de la transmisión digital:
 - Robustez al ruido (el ruido debe ser grande para que se cometa un error)
 - Procesamiento digital y multicanalización
 - Sencillas de medir y evaluar
 - Facilidad para medir rendimiento y tasas de error
 - Pueden ser almacenadas con facilidad



7.1 Características de las señales digitales

- Desventajas
 - Conversión digital/análoga, conversión análoga/digital y procesamiento digital conllevan retrasos
 - La conversión A/D introduce un ruido de cuantización
 - Se necesita sincronización
 - Incompatibilidad con sistemas analógicos



7.1 Características de las señales digitales

- En las próximas transparencias se verá un repaso de sistemas de tiempo discreto para luego ver cada una de las etapas necesarias para producir la señal digital:
 - Muestreo (usando modulación PAM)
 - Cuantización
 - Codificación



7.2 Sistemas de tiempo discreto

- Un sistema de tiempo discreto toma como entrada una secuencia de valores $x(t)$ y entrega como salida otra secuencia $y(t)$
- Los sistemas de tiempo discreto se pueden expresar mediante ecuaciones de diferencias, por ejemplo:

$$y(t) = x(t) + x(t-1)$$

$$y(t) = y(t-1) + 2x(t)$$

$$y(t) = y^2(t-2) - t \times y(t-3) + x(t-1)$$



7.2 Sistemas de tiempo discreto

En un sistema causal, la salida actual no puede depender de las entradas futuras. Por ejemplo, el siguiente sistema no es causal:

$$y(t) = x(t + 1) + 2x(t) + x(t - 1)$$

- En un sistema no-causal, la salida puede aparecer antes de que se aplique la entrada
 \Rightarrow no pueden implementarse en “tiempo real”



7.2 Sistemas de tiempo discreto

- Los sistemas de tiempo discreto lineales se pueden caracterizar mediante su respuesta al impulso discreto, el que se define como:

$$\delta(t) = \begin{cases} 1 & t = 0 \\ 0 & t \neq 0 \end{cases}$$

- En base al tipo de respuesta al impulso que presenten, se pueden clasificar como FIR o IIR



7.2 Sistemas de tiempo discreto

- Filtros FIR: presentan una respuesta al impulso de duración temporal finita, ej:

$$y(t) = x(t) + 0.6x(t-1) - 0.2x(t-2)$$

- En este tipo de filtros, la salida se calcula a partir de las entradas actual y anteriores, pero no a partir de las salidas anteriores



7.2 Sistemas de tiempo discreto

- Filtros IIR: presentan una respuesta al impulso de duración temporal infinita, ej:

$$y(t) = x(t) + 0.5y(t - 1)$$

- En este tipo de filtros, la salida actual se calcula a partir de las salidas anteriores y de las entradas actual y anteriores.



7.2 Sistemas de tiempo discreto

- Ejemplo: Calcular la respuesta al impulso del sistema:

$$y(t) = x(t) - 0.4x(t-1) + 0.2x(t-2)$$

- Solución:

$$t = 0 \quad y(0) = \delta(0) - 0.4\delta(-1) + 0.2\delta(-2) = 1$$

$$t = 1 \quad y(1) = \delta(1) - 0.4\delta(0) + 0.2\delta(-1) = -0.4$$

$$t = 2 \quad y(2) = \delta(2) - 0.4\delta(1) + 0.2\delta(0) = 0.2$$

$$t = 3 \quad y(3) = \delta(3) - 0.4\delta(2) + 0.2\delta(1) = 0$$



7.2 Sistemas de tiempo discreto

$$\Rightarrow h(0) = 1, h(1) = -0.4, h(2) = 0.2$$

$$h = \{ 1, -0.4, 2 \}$$

- En este caso, como el filtro es FIR, la respuesta al impulso vale cero para todo t , excepto $t=0$, $t=1$ y $t=2$.
- Si se conoce la respuesta al impulso de un filtro, es posible calcular su salida ante cualquier entrada que se desee.



7.2 Sistemas de tiempo discreto

- La salida del filtro ante una secuencia de entrada $x(t)$ puede calcularse mediante una convolución:

$$y(t) = \sum_{\tau=-\infty}^{\infty} x(t-\tau)h(\tau) = x * h$$

- En el caso de filtros FIR, sólo es necesario hacer la convolución en los τ para los cuales $h(\tau) \neq 0$
- La convolución tiene algunas propiedades:

$$f * g = g * f \quad f * (g + h) = f * g + f * h$$
$$(f * g) * h = f * (g * h) = f * g * h$$



7.2 Sistemas de tiempo discreto

- Ejemplo: Calcular la salida del sistema FIR anterior si la entrada es la secuencia $\{1, 2, 1, 0, 0, \dots\}$

Sistema: $h(0) = 1$, $h(1) = -0.4$, $h(2) = 0.2$

Entrada: $x(0) = 1$, $x(1) = 2$, $x(2) = 1$

$$\begin{aligned}y(0) &= x(0-0)h(0) + x(0-1)h(1) + x(0-2)h(2) = 0 \\ &= 1 * (1) + 0 * (-0.4) + 0 * (0.2) = 1\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}y(1) &= x(1-0)h(0) + x(1-1)h(1) + x(1-2)h(2) = \\ &= 2 * (1) + 1 * (-0.4) + 0 * (0.2) = 1.6\end{aligned}$$



7.2 Sistemas de tiempo discreto

Sistema: $h(0) = 1$, $h(1) = -0.4$, $h(2) = 0.2$

Entrada: $x(0) = 1$, $x(1) = 2$, $x(2) = 1$

$$\begin{aligned}y(2) &= x(2-0)h(0) + x(2-1)h(1) + x(2-2)h(2) = \\ &= 1 * (1) + 2 * (-0.4) + 1 * (0.2) = 0.4\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}y(3) &= x(3-0)h(0) + x(3-1)h(1) + x(3-2)h(2) = \\ &= 0 * (1) + 1 * (-0.4) + 2 * (0.2) = 0\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}y(4) &= x(4-0)h(0) + x(4-1)h(1) + x(4-2)h(2) = \\ &= 0 * (1) + 0 * (-0.4) + 1 * (0.2) = 0.2\end{aligned}$$



7.2 Sistemas de tiempo discreto

Sistema: $h(0) = 1, h(1) = -0.4, h(2) = 0.2$

Entrada: $x(0) = 1, x(1) = 2, x(2) = 1$

Salida: $y = \{1, 1.6, 0.4, 0, 0.2, 0, 0, 0, \dots\}$

- Como el sistema es FIR, si la entrada es de duración temporal finita, la salida también lo es.



7.2 Sistemas de tiempo discreto

- Para representar funciones de transferencia de sistemas discretos se puede usar la transformada Z
- La función de transferencia $H(z)$ es la transformada Z de la respuesta al impulso.

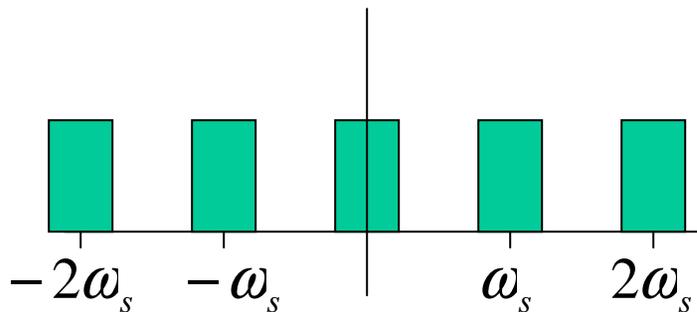
$$H(z) = \sum_{k=0}^{\infty} h(k)z^{-k}$$

- También se puede calcular $H(z)$ aplicando la transformada Z a la ecuación de diferencias.
- Recuerdo: $Z\{x(t+1)\} = z^*(Z\{x(t)\} - x(0))$

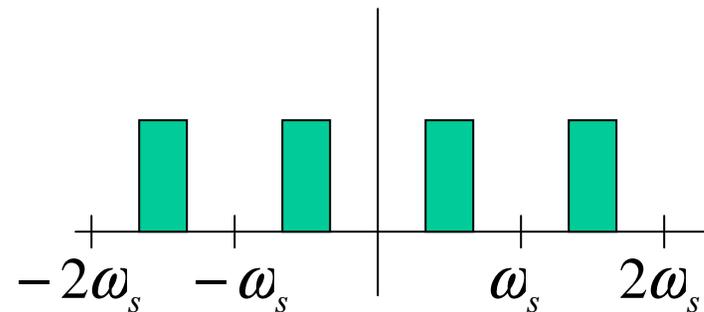


7.2 Sistemas de tiempo discreto

- La función de transferencia permite calcular la respuesta en frecuencia del filtro discreto al hacer $z = e^{j\omega T_s}$, donde T_s es el período de muestreo
- Se debe notar que la respuesta en frecuencia $H(e^{j\omega T_s})$ es periódica, ya que $e^{j\omega T_s}$ también lo es.
- Para ver si un filtro es pasabajos o pasaaltos, conviene fijarse sólo en $\omega \in [-\omega_s / 2, \omega_s / 2]$



Filtro pasa bajos

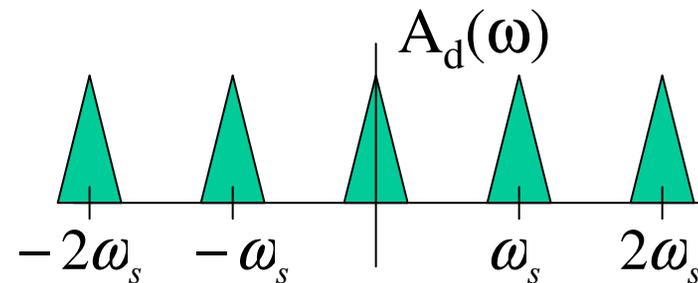


Filtro pasa altos



7.2 Sistemas de tiempo discreto

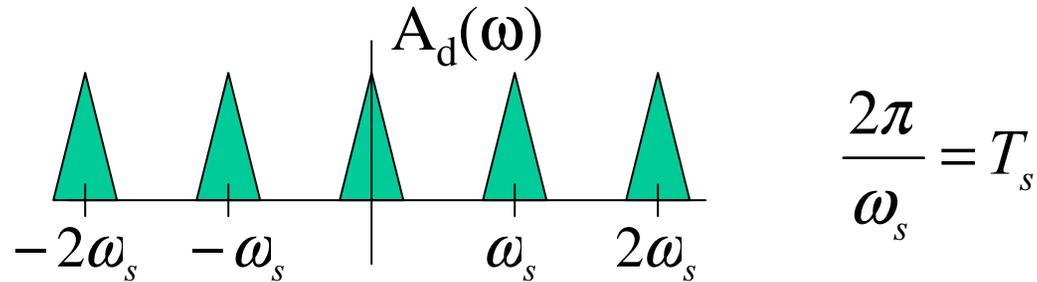
- Método de la serie de Fourier para aproximar filtros FIR:
 - Se desea obtener un filtro FIR que tenga una respuesta en frecuencia aproximadamente igual a una dada.



- Para lograr esto, es posible aprovechar el hecho de que la respuesta en frecuencia es periódica.



7.2 Sistemas de tiempo discreto



- El espectro tiene periodo ω_s . Luego, es posible obtener una expansión en serie de Fourier:

$$C_m = \frac{2}{\omega_s} \int_0^{\omega_s/2} A_d(\omega) \cos(mT_s \omega) d\omega$$

$$A(\omega) = \sum_{m=-\infty}^{\infty} C_m e^{jmT_s \omega}$$



7.2 Sistemas de tiempo discreto

- Se puede realizar el cambio de variables $e^{j\omega T_s} = z$

$$A(z) = \sum_{m=-\infty}^{\infty} C_m z^m$$

- Como se desea obtener un filtro FIR, se toman sólo los términos con m entre $-M$ y M

$$A(z) = \sum_{m=-M}^M C_m z^m$$



7.2 Sistemas de tiempo discreto

- Por último, para que el filtro sea causal, se multiplica lo anterior por z^{-M} :

$$H(z) = \sum_{m=-M}^M C_m z^{m-M} = \sum_{i=0}^{2M} C_{M-i} z^{-i} \quad m = M - i, i = m + M$$

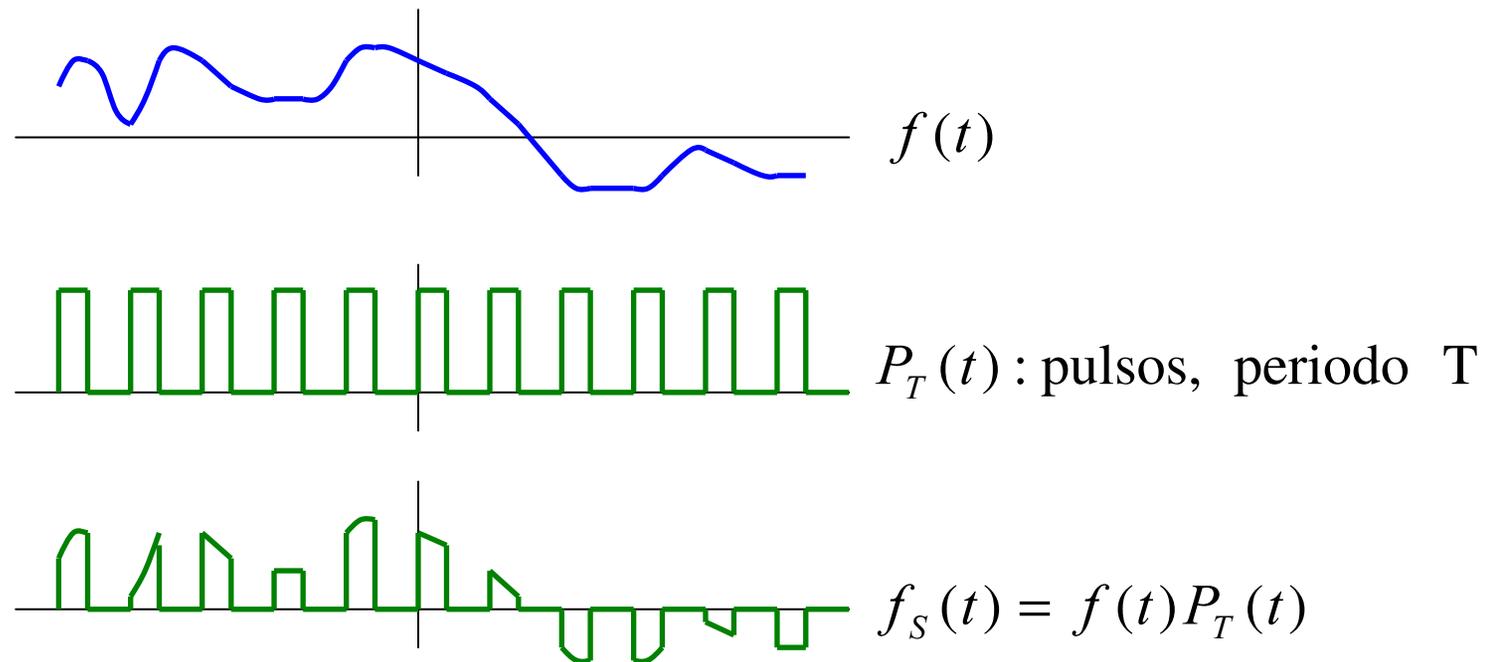
- Esta expresión corresponde al siguiente filtro FIR:

$$y(t) = C_M x(t) + C_{M-1} x(t-1) + \dots + C_{-M} x(t-2M)$$



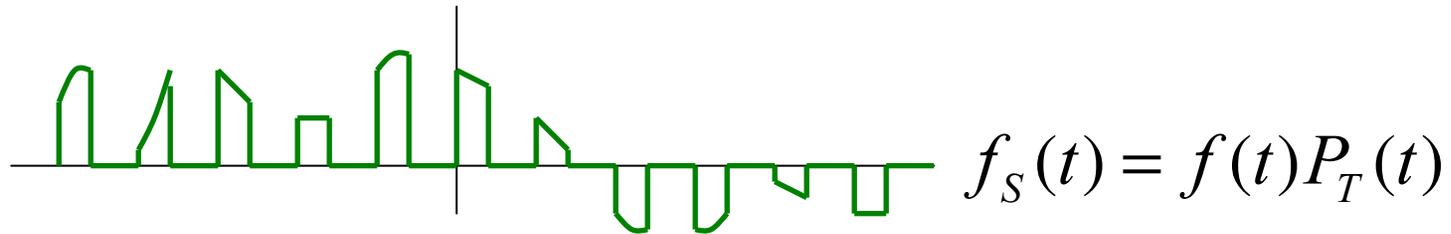
7.3 Modulación PAM

- En el capítulo III se vio una primera aproximación al muestreo: la multiplicación por un tren de pulsos





7.3 Modulación PAM

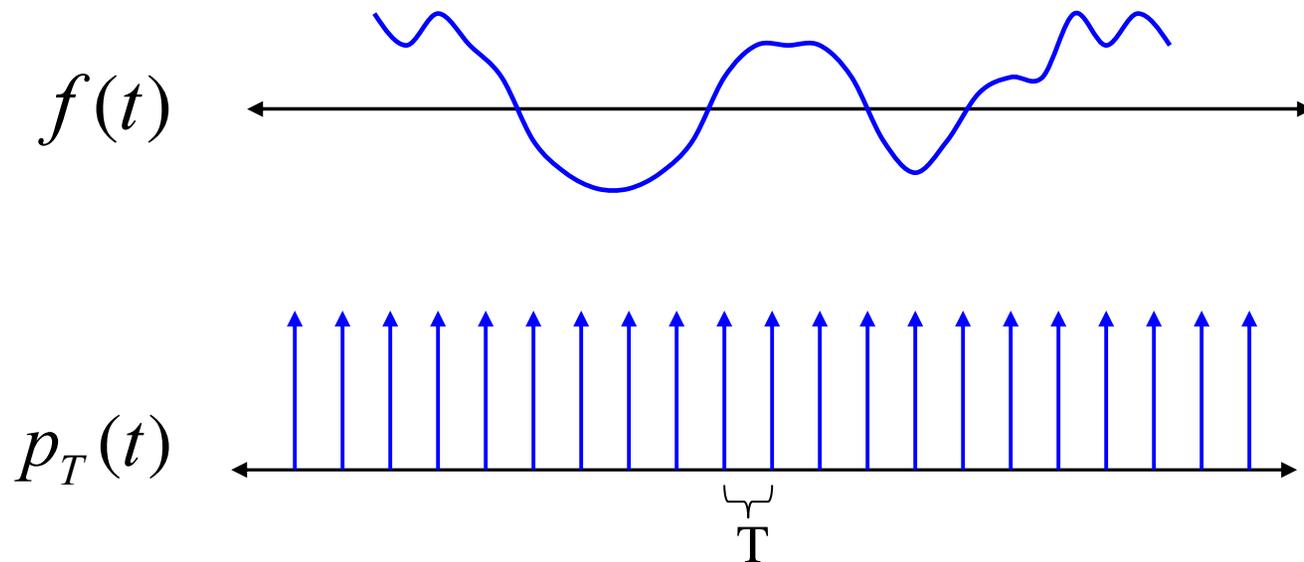


- Desventaja: Cada pulso no tiene amplitud constante, lo que no es parecido al resultado de una conversión A/D, D/A
- Solución: modulación PAM: usa pulsos planos
- PAM: pulse amplitude modulation (modulación por amplitud de pulsos) permite modelar de mejor forma la transformación A/D



7.3 Modulación PAM

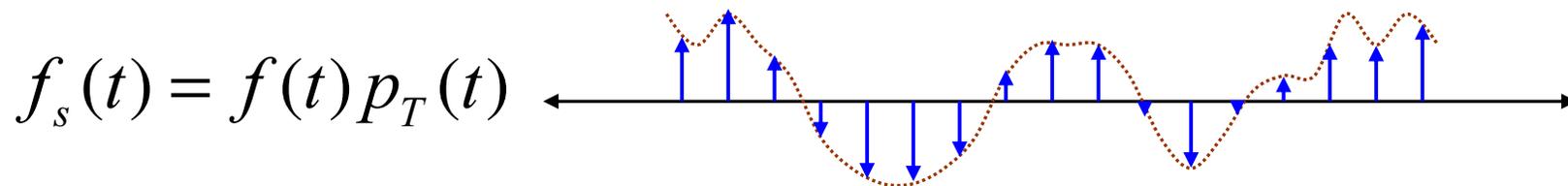
- Forma de producir modulación PAM: Se tiene una señal $f(t)$ y un tren de impulsos $p_T(t)$





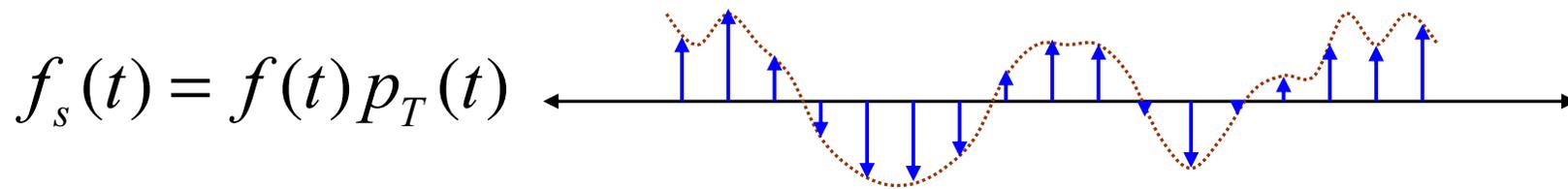
7.3 Modulación PAM

- El primer paso es multiplicar estas 2 señales, con lo que se obtiene un muestreo ideal de la señal $f(t)$, es decir, un muestreo donde el pulso (impulso) es infinitamente delgado

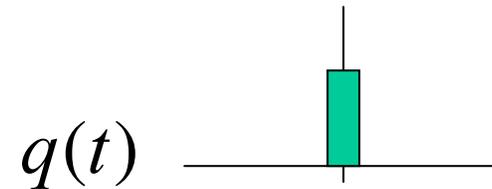




7.3 Modulación PAM



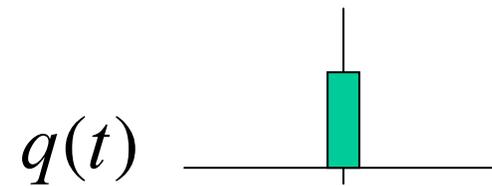
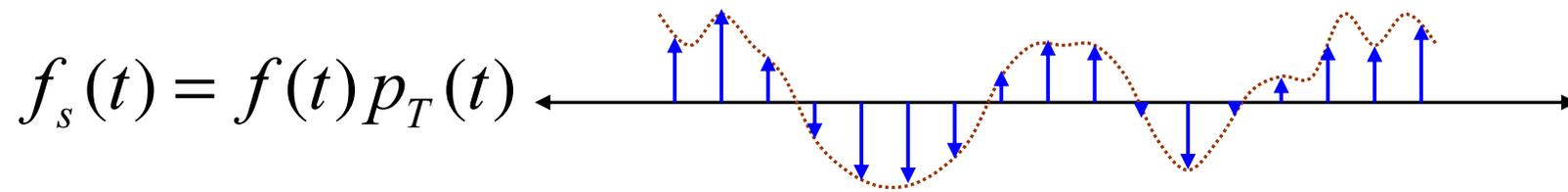
- A continuación elegimos la forma de pulso que deseamos producir (en este caso rectangular). La llamamos $q(t)$



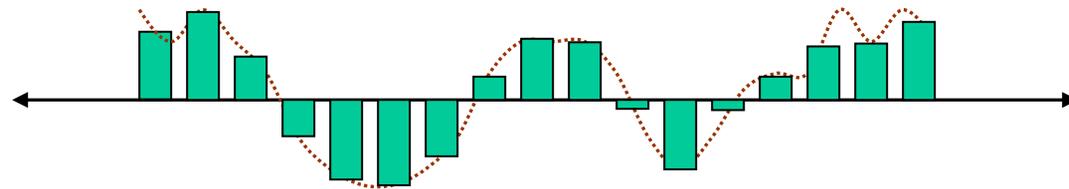
- Para producir el tren de pulsos de debe hacer una convolución entre $f_s(t)$ y $q(t)$:



7.3 Modulación PAM

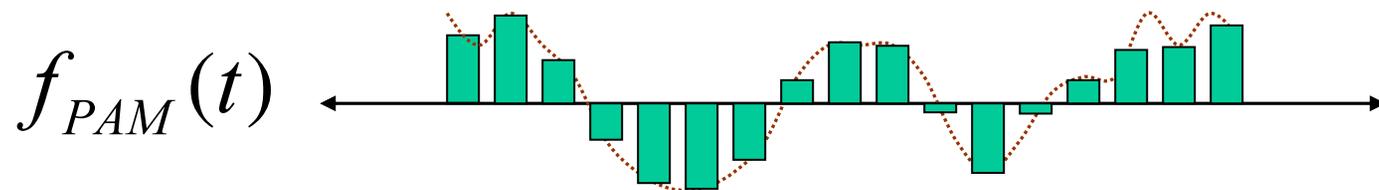
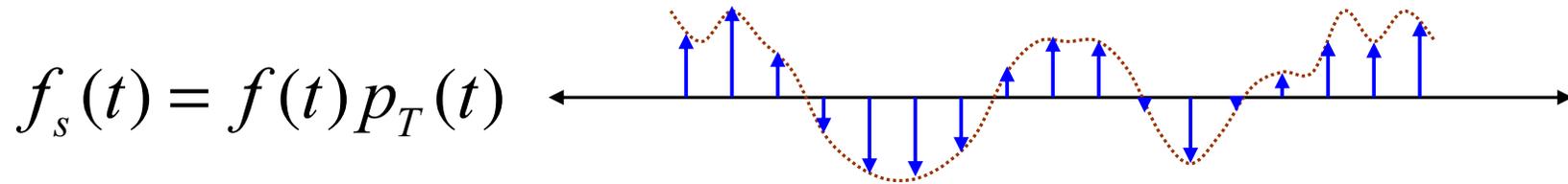


$$f_s(t) * q(t) \\ = f_{PAM}(t)$$





7.3 Modulación PAM



$$f_{PAM}(t) = (f(t)p_T(t)) * q(t)$$

$$f_{PAM}(t) = \left(\sum_{n=-\infty}^{\infty} f(nT)\delta(t-nT) \right) * q(t)$$

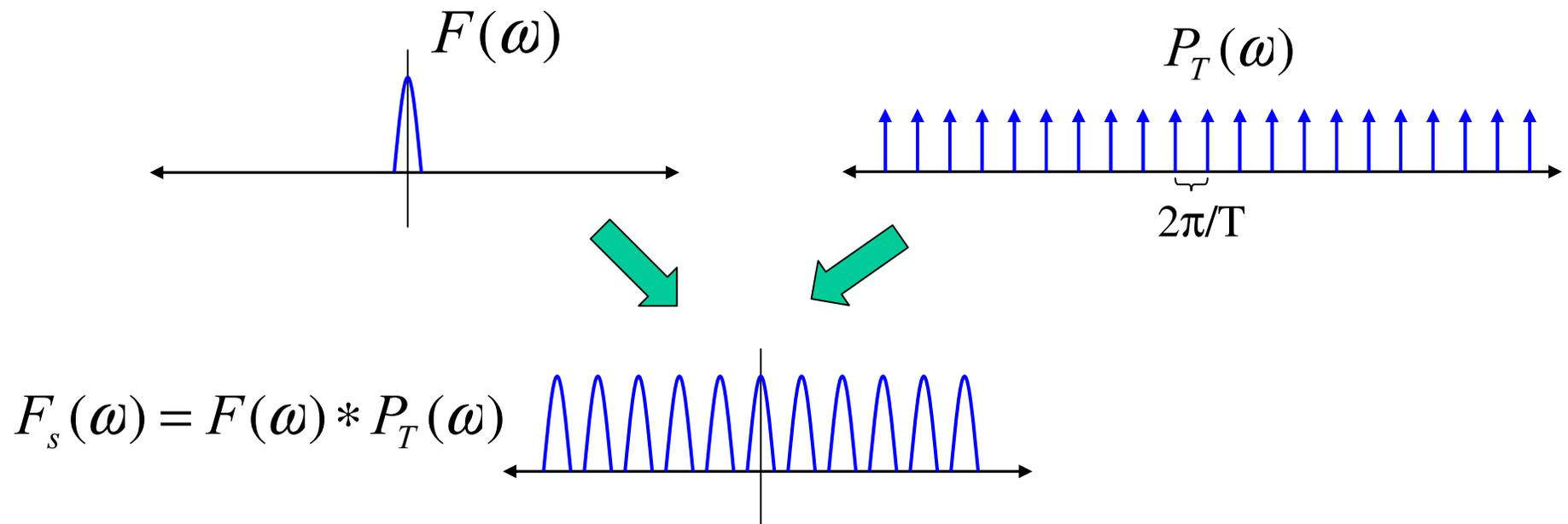
$$f_{PAM}(t) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} f(nT)q(t-nT) \Rightarrow \text{Resultado en el dominio del tiempo}$$

Pulsos planos



7.3 Modulación PAM

- Ahora en el dominio de la frecuencia:
 - Se tiene una señal $F(\omega)$ y se multiplica en el dominio del tiempo por un tren de impulsos \Rightarrow convolución en el dominio de la frecuencia

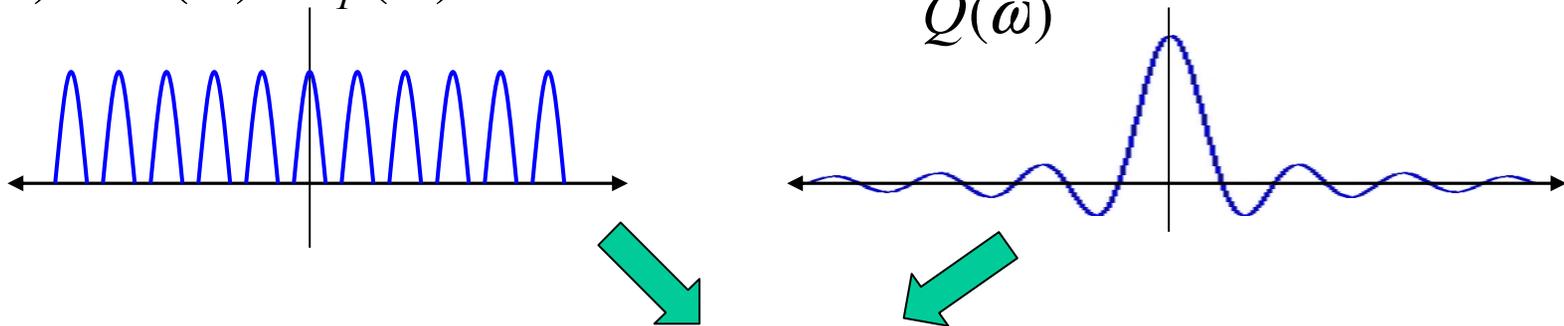




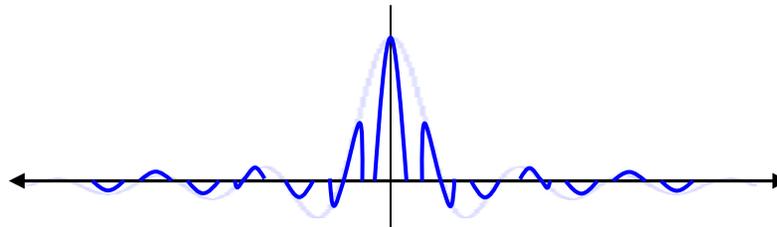
7.3 Modulación PAM

- Esta última señal es convolucionada en el dominio del tiempo con la forma de pulso $q(t) \Rightarrow$ multiplicación en el dominio de la frecuencia

$$F_s(\omega) = F(\omega) * P_T(\omega)$$



$$(F(\omega) * P_T(\omega))Q(\omega)$$
$$= \frac{1}{T} \sum_{n=-\infty}^{\infty} F\left(\omega - n\frac{2\pi}{T}\right)Q(\omega)$$

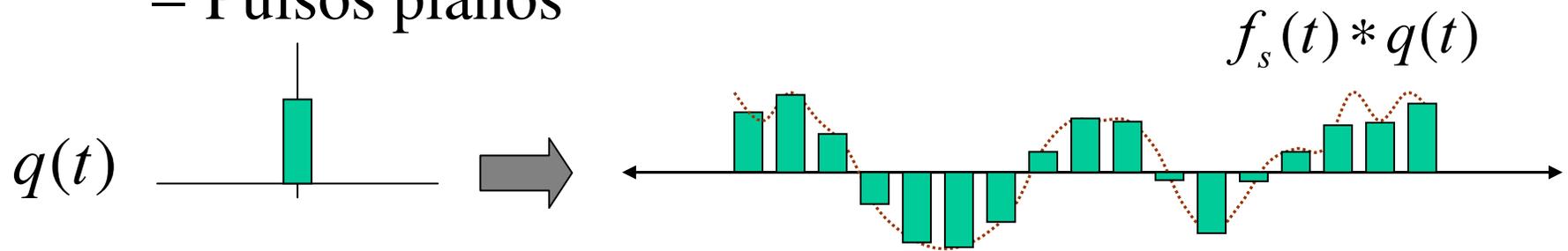




7.3 Modulación PAM

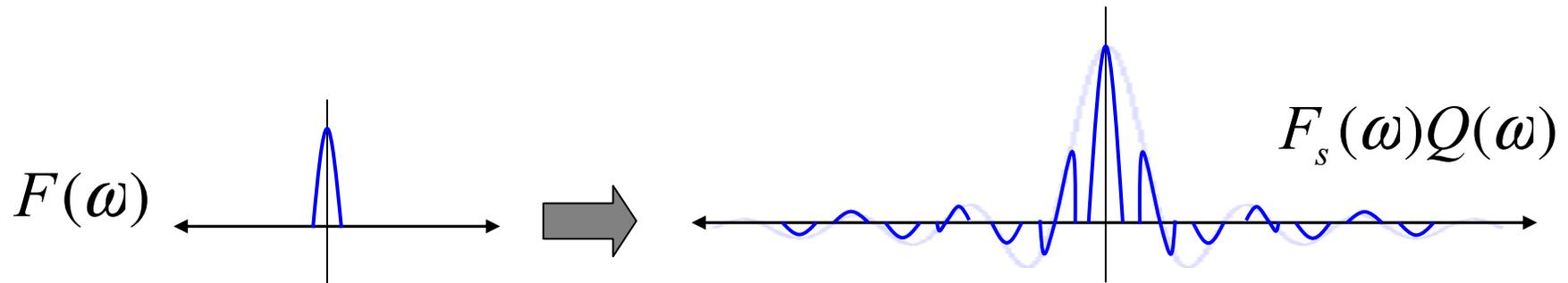
- En el dominio del tiempo:

– Pulsos planos



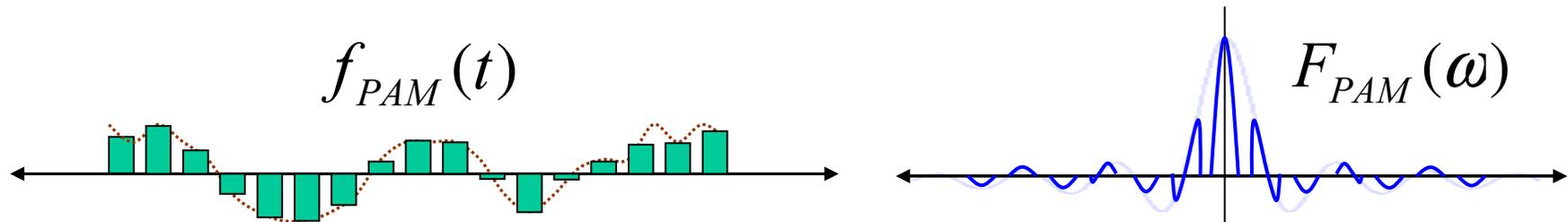
- En el dominio de la frecuencia:

– Espectro distorsionado por la envolvente $Q(\omega)$

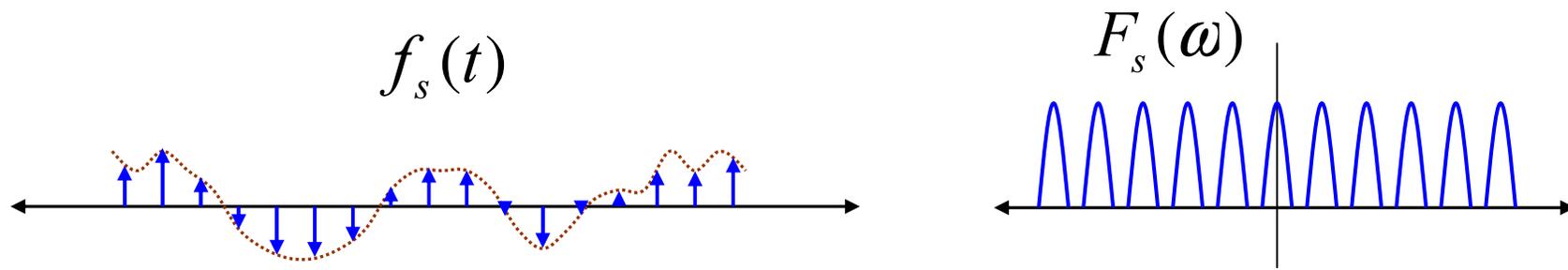




7.3 Modulación PAM



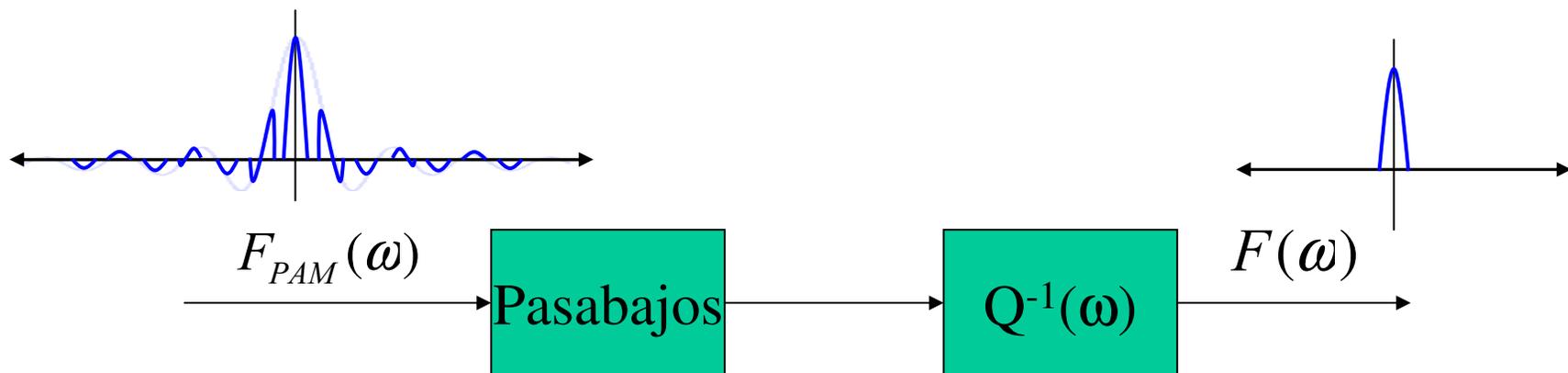
- A medida que el ancho de pulso se vuelve más delgado, la distorsión en el espectro $F_{PAM}(\omega)$ se vuelve menor. En el límite se llega al muestreo ideal:





7.3 Modulación PAM

- Demodulación PAM: Para lograr una demodulación PAM exacta se necesita:
 - Filtrar pasabajos para eliminar “copias” del espectro
 - Filtrar con $Q^{-1}(\omega)$ para revertir la distorsión sufrida por el espectro central



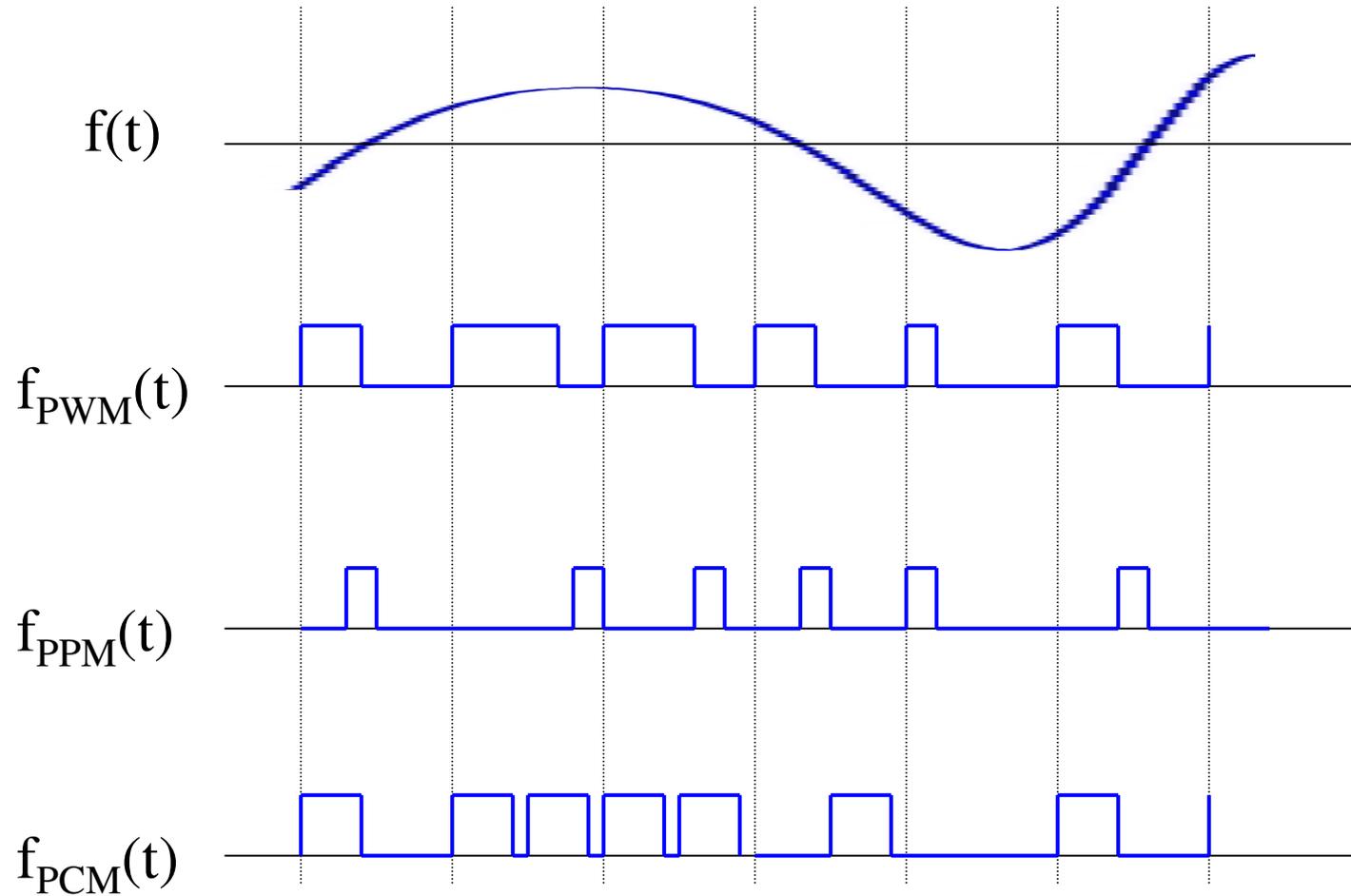


7.4 Otras modulaciones de pulso

- PWM: modulación por ancho de pulso
 - Se produce un tren de pulsos. El ancho de cada pulso dentro de una ranura de tiempo de ancho fijo es proporcional a la amplitud de la señal original
 - Se usa para controlar motores de corriente continua
- PPM: modulación por posición de pulso
 - La posición de un pulso (de ancho constante) dentro de una ranura de tiempo de ancho fijo varía proporcionalmente a la amplitud de la señal
- PCM: modulación por código de pulsos (bits)
 - a cada nivel de cuantización le es asignado un código (n° binario) de largo fijo.



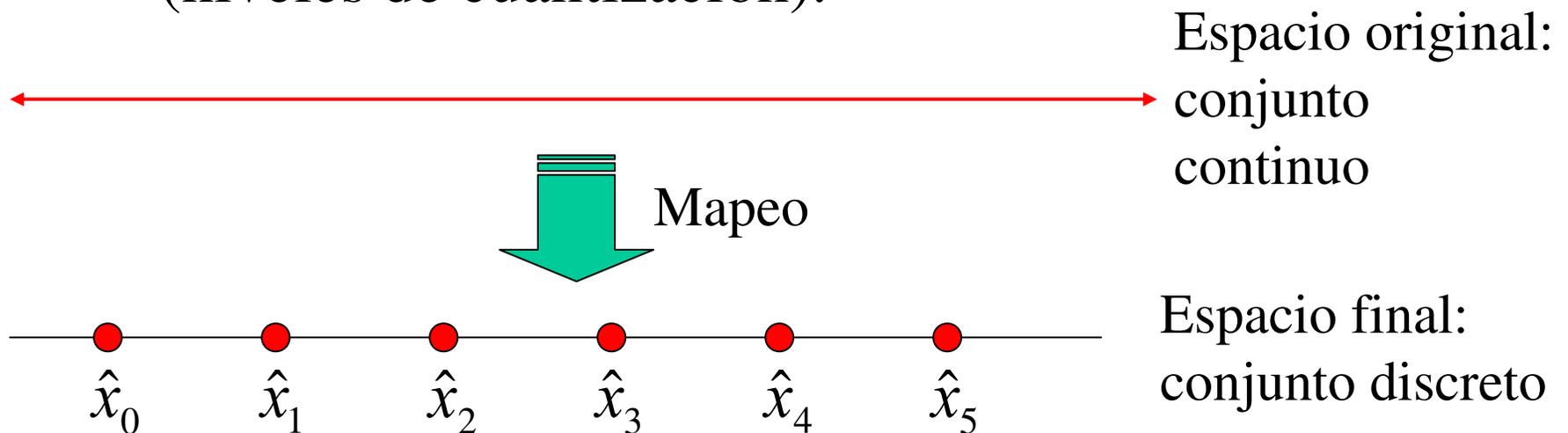
7.4 Otras modulaciones de pulso





7.5 Cuantización

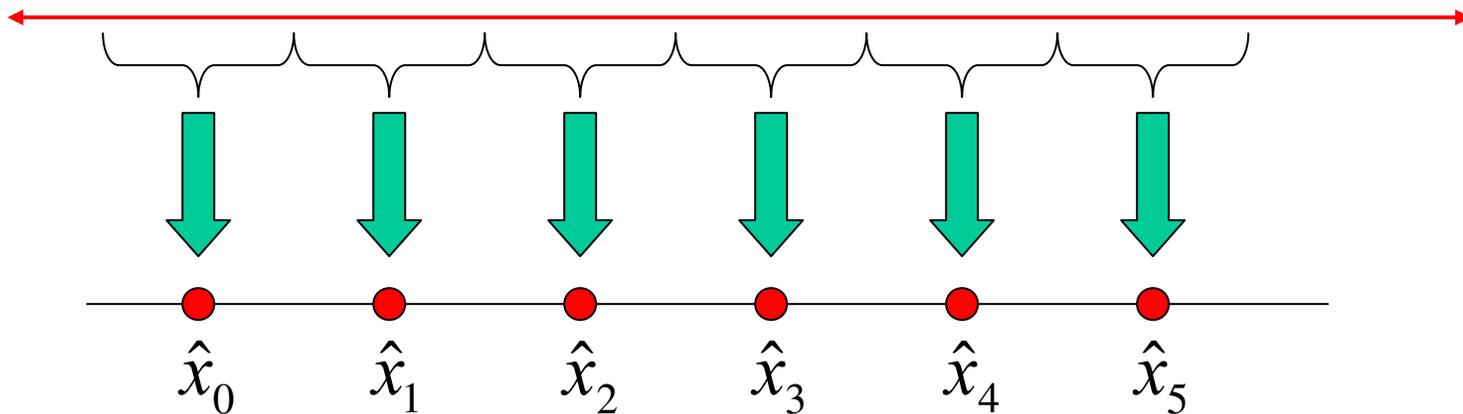
- Para digitalizar una señal, una vez que la señal ha sido muestreada, se debe aplicar el siguiente paso: la cuantización
- La cuantización es una transformación no lineal que consiste en mapear todas las amplitudes posibles de la señal a un conjunto finito de valores (niveles de cuantización).





7.5 Cuantización

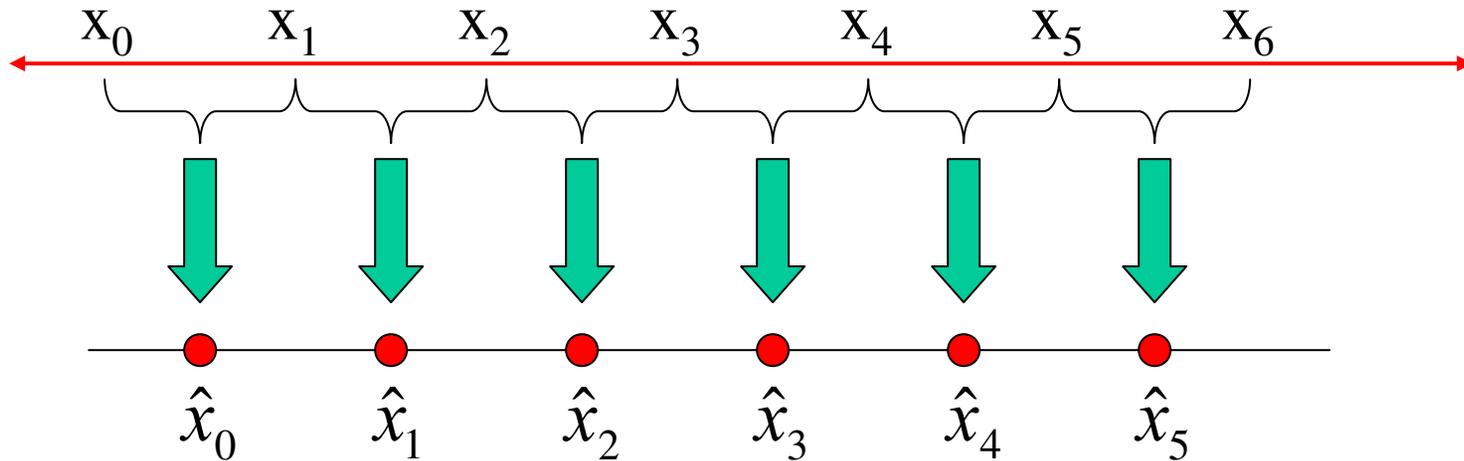
- Cada nivel de cuantización se transforma en un representante de un cierto sector (intervalo) del espacio original.



- Los límites entre las zonas indicadas se llaman niveles de decisión y se denominan x_0 , x_1 , etc.



7.5 Cuantización



- Luego, los intervalos están dados por:

$$I_k = \{x \mid x_k < x < x_{k+1}\}$$

- Cualquier elemento x del conjunto original que se encuentre dentro de I_k será aproximado por \hat{x}_k



7.5 Cuantización

- El cuantizador más común es el *cuantizador lineal* o *uniforme*. Se caracteriza porque todos los intervalos son iguales. Está definido por:

$$\hat{x}_{k+1} - \hat{x}_k = \Delta$$

$$x_{k+1} - x_k = \Delta$$

- Δ corresponde al ancho de los intervalos (paso del cuantizador).
- El error de cuantización está limitado por:

$$-\frac{\Delta}{2} < e_q \leq \frac{\Delta}{2}$$



7.5 Cuantización

- La relación anterior no es válida si el rango dinámico de la señal es mayor que el rango del cuantizador (en este caso, el error puede ser mayor)
- El codificador asigna un número binario único a cada nivel de cuantización. Luego, se requieren a lo menos tantos números binarios distintos como niveles de cuantización hayan
- Con b bits se pueden representar 2^b niveles.



7.5 Cuantización

- Luego, si se tienen L niveles de cuantización, se debe elegir el mínimo b tal que $2^b \geq L$ o, equivalentemente, $b \geq \log_2 L$
- Si se usan b bits, la resolución o paso del cuantizador está dado por:

$$\Delta = \frac{R}{2^b}$$

- R : rango del cuantizador



7.5 Cuantización

- Ejemplo: Se tiene la siguiente señal muestreada:
 - $f(t) = \{-2, -1, 0, 1.2, 1.8, 2\}$
- Se tiene un cuantizador lineal de 4 bits con rango $[-2, 2]$.
- Encontrar la salida del cuantizador
 - Solución: El número de niveles N está dado por:

$$N = 2^{n^{\circ} \text{ de bits}} = 2^4 = 16$$

- Luego, los niveles posibles son $n=0,1,\dots,15$.



7.5 Cuantización

- El rango del cuantizador es $f \in [-2,2]$
- Los niveles son $n=0, 1, \dots, 15$
- El nivel 0 debe corresponder a $f = -2$, y el nivel 15 debe corresponder a $f = 2$

$n = a * f + b$ Ecuación “de la recta”, se fija con 2 puntos

$$(n = 0, f = -2) : 0 = a(-2) + b \Rightarrow b = 2a$$

$$(n = 15, f = 2) : 15 = a(2) + b \Rightarrow a = \frac{15}{4} \Rightarrow b = \frac{15}{2}$$

$$n = \frac{15}{4} f + \frac{15}{2} \Rightarrow n = 3.75 f + 7.5$$



7.5 Cuantización

$$n = 3.75f + 7.5 \quad f(t) = \{ -2, -1, 0, 1.2, 1.8, 2 \}$$

- Luego, para cada $f(t)$ se debe calcular su n

Valor de f	Valor de n	Aproximar a
$f = -2$	$n = 3.75(-2) + 7.5 = 0$	$n = 0$
$f = -1$	$n = 3.75(-1) + 7.5 = 3.75$	$n = 4$
$f = 0$	$n = 3.75(0) + 7.5 = 7.5$	$n = 8$
$f = 1.2$	$n = 3.75(1.2) + 7.5 = 12$	$n = 12$
$f = 1.8$	$n = 3.75(1.8) + 7.5 = 14.25$	$n = 14$
$f = 2$	$n = 3.75(2) + 7.5 = 15$	$n = 15$



7.6 Error de Cuantización

- Error de cuantización depende de la señal => es difícil obtener una expresión analítica salvo en casos sencillos:
- Se asumirá que el error de cuantización es aleatorio, se modela como un ruido sumado a la señal original.
- Δ corresponde al ancho de los intervalos (paso del cuantizador).
- Se usan n bits para codificar y el codificador es lineal.



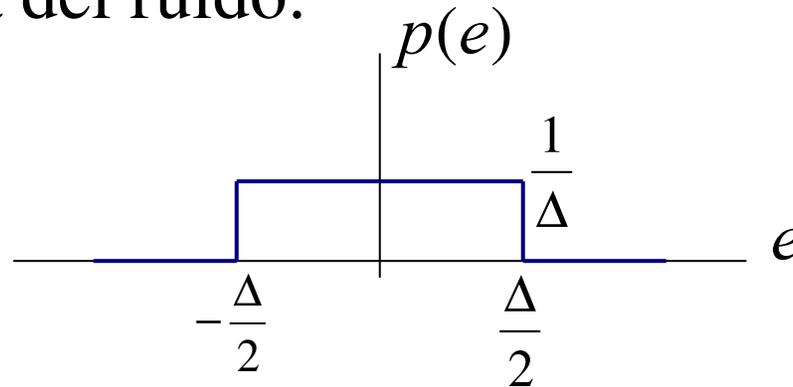
7.6 Error de Cuantización

- Los supuestos son:
 - Error uniformemente distribuido: $-\frac{\Delta}{2} < e_q(n) < \frac{\Delta}{2}$
 - La secuencia de error $\{e_q(n)\}$ es ruido blanco estacionario, es decir, $e_q(n)$ y $e_q(m)$ no están correlacionados para n distinto de m
 - La secuencia de error $\{e_q(n)\}$ no está correlacionada con la secuencia de señal $\{f(n)\}$
 - La secuencia de la señal $\{f(n)\}$ es de media cero y estacionaria



7.6 Error de Cuantización

- Bajo los supuestos anteriores, es posible calcular la potencia del ruido:



$$\begin{aligned} P_n = \sigma_e^2 &= \int_{-\Delta/2}^{\Delta/2} e^2 p(e) de = \int_{-\Delta/2}^{\Delta/2} e^2 \frac{1}{\Delta} de = \\ &= \frac{1}{\Delta} \int_{-\Delta/2}^{\Delta/2} e^2 de = \frac{\Delta^2}{12} \end{aligned}$$



7.6 Error de Cuantización

- Tenemos las ecuaciones:

$$\left(\frac{S}{N}\right)_{dB} = 10 \log \left(\frac{P_f}{P_n} \right) [dB] \quad \Delta = \frac{R}{2^b} \quad P_n = \frac{\Delta^2}{12} = \frac{R^2}{12 \times 2^{2b}}$$

- Al mezclarlas, se obtiene:

$$\begin{aligned} \left(\frac{S}{N}\right)_{dB} &= 10 \log P_f - 10 \log P_n = \\ &= 10 \log P_f - 10 \log R^2 + 10 \log 12 + 20b \log 2 \end{aligned}$$

$$\left(\frac{S}{N}\right)_{dB} = 10 \log P_f - 20 \log R + 10.79 + 6.02b [dB]$$



7.6 Error de Cuantización

$$\left(\frac{S}{N}\right)_{dB} = \underbrace{10 \log P_f}_{\text{Término que depende de la señal de entrada}} - \underbrace{20 \log R}_{\text{Término que depende del rango del cuantizador}} + \underbrace{10.79 + 6.02b}_{\text{Término que depende del n° de bits usados}} [dB]$$

Término que depende de la señal de entrada

Término que depende del rango del cuantizador

Término que depende del n° de bits usados

- Al agregar un bit extra al cuantizador se logra que la razón señal a ruido aumente en 6,02[dB]

$$+ 6,02[dB] = \times 2(\textit{potencia}) = \times 4(\textit{amplitud RMS})$$



7.6 Error de Cuantización

- Casos particulares:

- La señal de entrada tiene la máxima potencia posible:

$$P_f = \left(\frac{R}{2}\right)^2 = \frac{R^2}{4} \Rightarrow \left(\frac{S}{N}\right)_{dB} = 4.8 + 6.02b [dB]$$

↳ Amplitud máxima posible

- Señal de entrada con distribución gaussiana (media cero y varianza $\sigma^2 = P_f$), rango del cuantizador $R = 3\sigma$.

$$R = 3\sigma, P_f = \sigma^2 \Rightarrow \left(\frac{S}{N}\right)_{dB} = 1.25 + 6.02b [dB]$$



7.6 Error de Cuantización

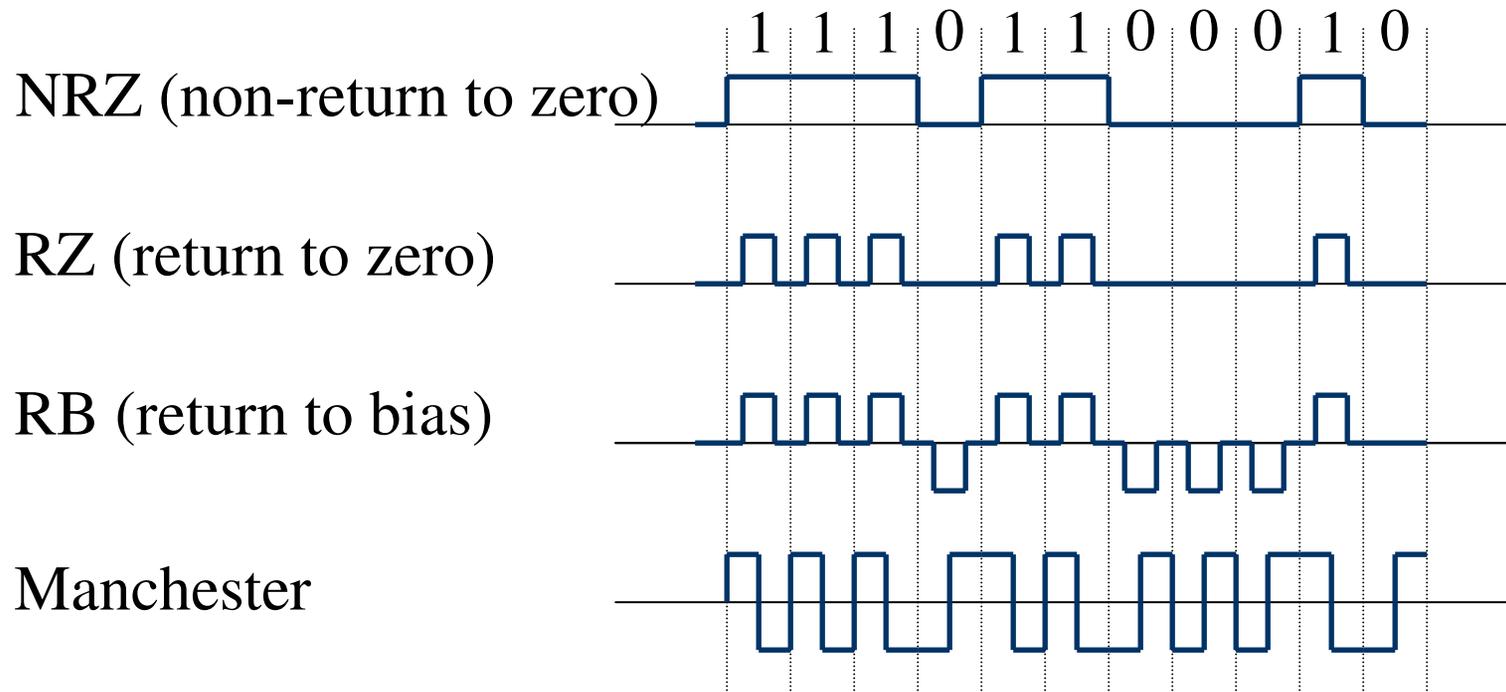
- Casos particulares (cont.):
 - La señal de entrada es uniformemente distribuida entre $-R/2$ y $R/2$:

$$SNR = \left(\frac{S}{N} \right)_{dB} = 6.02b [dB]$$



7.7 Modulación digital

- Modulación PCM (pulse code modulation):
Consiste en digitalizar la señal y luego codificar la salida como un tren de pulsos.
- Existen varios posibles códigos de pulsos a usar:





7.7 Modulación digital

- DPCM: PCM diferencial, se envía por el canal la diferencia entre muestras sucesivas.

$$f_{DPCM}(t) = f_{PCM}(t) - f_{PCM}(t-1)$$

- Ya no es necesario que la señal $f(t)$ esté limitada a un rango fijo, pero su pendiente debe estar limitada a un rango R
- Si existe un error en la transmisión de un dato en un sistema DPCM, toda la señal después del error se verá afectada.



7.7 Modulación Delta

- Modulación delta (DM): es una variante de DPCM en la que sólo se usa un bit : 0 (la señal baja) o 1 (la señal sube)
- No se pueden transmitir valores constantes de forma exacta, la señal de salida “oscila” en torno a la constante. Si la oscilación es mayor que la máxima frecuencia de $f(t)$, entonces puede eliminarse con un pasabajos.

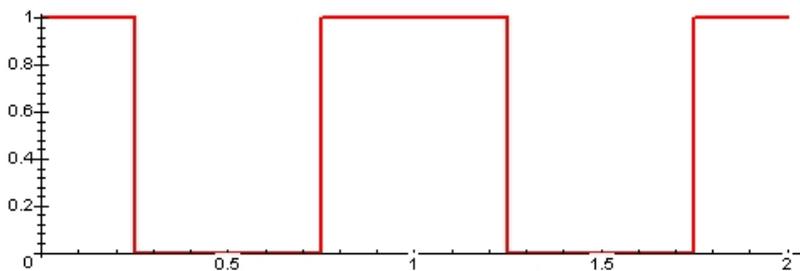


7.7 Modulación digital

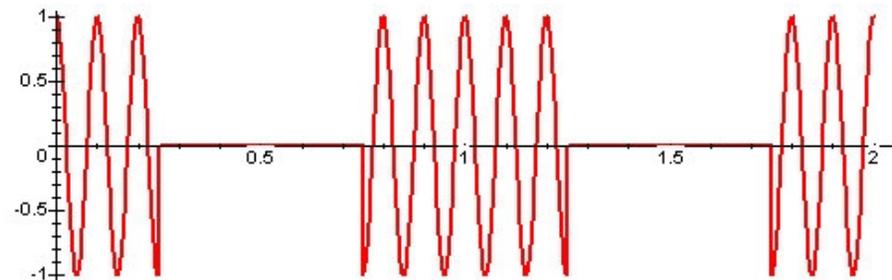
- Las señales PCM pueden, además, ser moduladas usando AM, FM, etc. De este modo, se generan los siguientes modos de modulación:

- Modulación ASK: La amplitud de la portadora depende del código PCM : $f_{ASK}(t) = f_{PCM}(t) \cos(\omega_c t)$
- QASK o QAM: Se envían 2 señales en cuadratura

$$f_{QASK}(t) = f_{1PCM}(t) \cos(\omega_c t) + f_{2PCM}(t) \text{sen}(\omega_c t)$$



$f_{PCM}(t)$

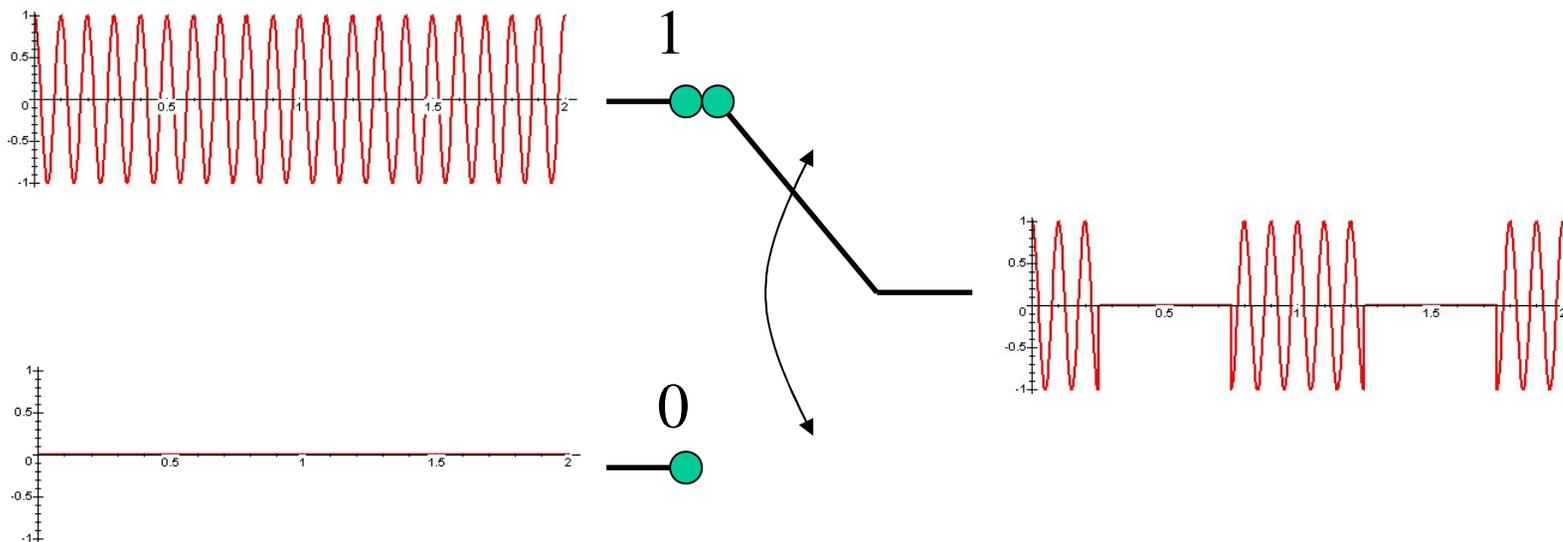


$f_{ASK}(t)$



7.7 Modulación digital

- La modulación ASK se puede generar conmutando entre 2 fuentes.



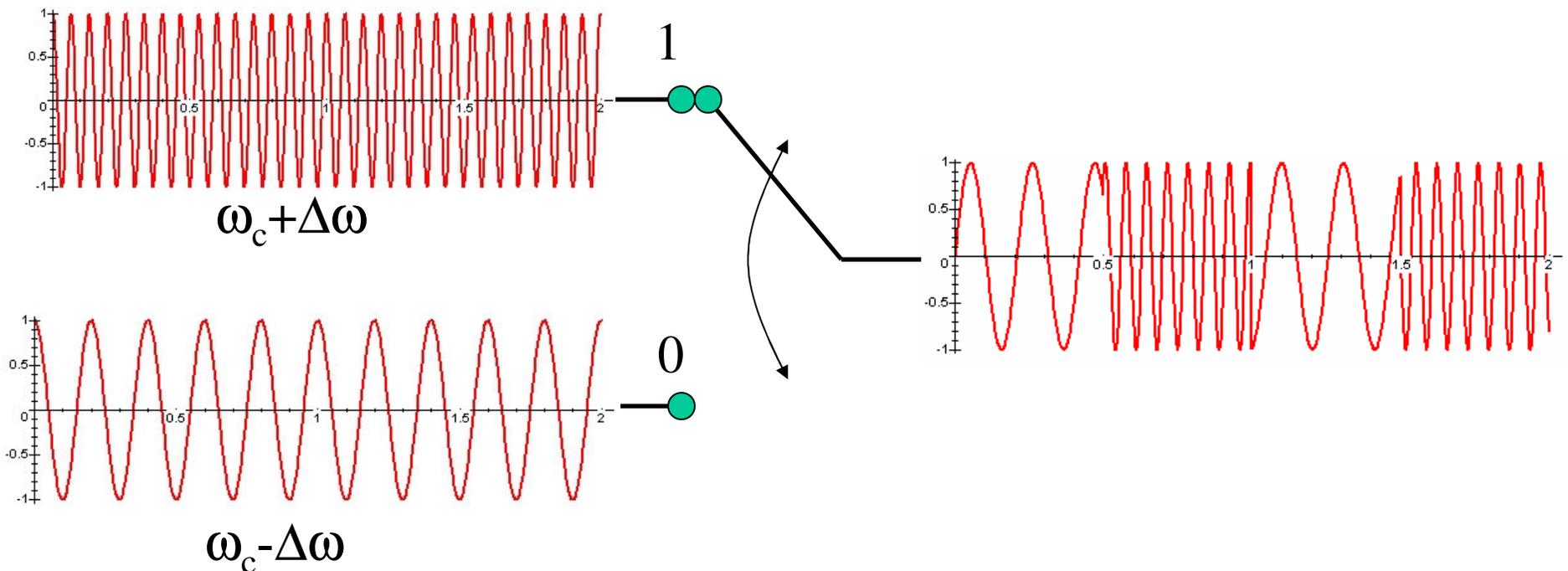
- La modulación QAM se puede usar para enviar 2 señales distintas o bien para enviar 2 bits de la misma señal a la vez (se conmuta entre 4 fuentes)



7.7 Modulación digital

- Modulación FSK: Es el “equivalente” a FM

$$f_{FSK}(t) = K \cos((\omega_c \pm \Delta\omega)t)$$





7.7 Modulación digital

- El hecho de conmutar entre 2 fuentes hace que la señal FSK tenga puntos de discontinuidad => se produce “desparramamiento” espectral (se contamina todo el espectro), por lo que puede usarse sólo en ambientes cerrados.
- Para evitar esto, existe también CPFSK (FSK continua), que se genera igual que una señal FM

$$f_{FSK}(t) = K \cos\left(\omega_0 t + \beta \int_{\tau=0}^t f_{PCM}(\tau) d\tau\right)$$



7.7 Modulación digital

- Modulación PSK: Similar a PM, se puede generar también conmutando entre 2 señales con la misma frecuencia y distinta fase (normalmente separadas en 180°).
- Modulación QPSK: Se conmuta entre 4 señales con la misma frecuencia, pero con fases 0° , 90° , 180° y 270°
=> se pueden enviar bits de a pares (2 bits a la vez)
- La probabilidad de error de ambos sistemas es la misma (a igual amplitud y frecuencia).



7.7 Modulación digital

- CDMA: Cada usuario tiene asignado un código único (pseudoruido, PN) que corresponde a un tren de pulsos largo y único. Los distintos códigos PN forman (aproximadamente) una base ortogonal. Además, el código PN debe tener una frecuencia de muestreo mucho mayor que la señal a enviar.

- Para enviar la señal $f_{PCM}(t)$, se multiplica por el código PN y luego por una senoide portadora.

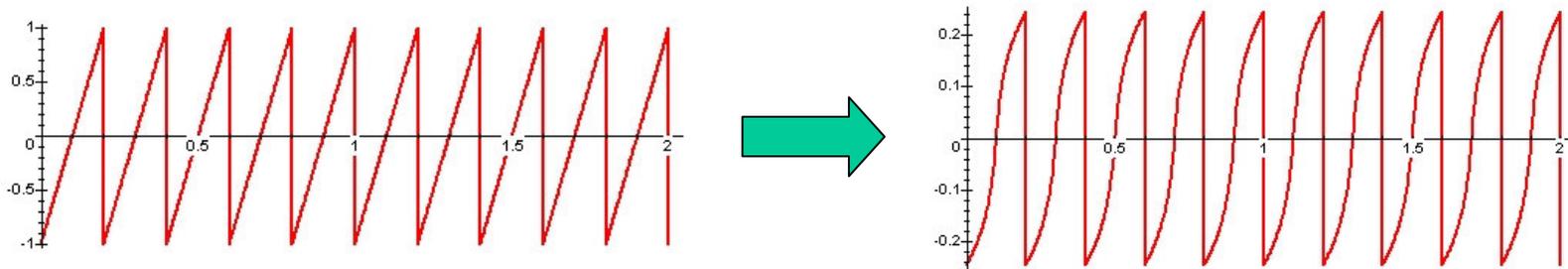
$$f_{CDMA}(t) = K \times q_{PN}(t) f_{PCM}(t) \cos(\omega_c t)$$

- Para demodular la señal CDMA, se debe multiplicar por la senoide y luego por el mismo código PN que se usó al enviarla.



7.8 Compansión

- Compresión/expansión: Se refiere al proceso de comprimir una señal (en el lado del transmisor) y expandirla (en el lado del receptor)
- La idea es que el error cometido en cada muestra sea proporcional a la amplitud de la muestra => compresión logarítmica de la señal de entrada
- 2 estándares para comprimir: ley- μ y ley-A





7.8 Compansión

- Ley-m: Se usa en Estados Unidos y Japón.

$$V_{salida}(t) = \frac{V_{máximo} \times \ln\left(1 + \mu \frac{V(t)}{V_{máximo}}\right)}{\ln(1 + \mu)}, \quad V(t) > 0$$

- Ley-A: Usada en Europa.

$$V_{salida}(t) = V_{máximo} \frac{A \times V(t) / V_{máximo}}{1 + \ln A}, \quad 0 \leq \frac{V(t)}{V_{máximo}} \leq \frac{1}{A}$$

$$V_{salida}(t) = V_{máximo} \frac{1 + \ln(A \times V(t) / V_{máximo})}{1 + \ln A}, \quad \frac{1}{A} < \frac{V(t)}{V_{máximo}} \leq \frac{1}{A}$$



7.8 Compansión

- Las compansiones mostradas se pueden ver:
 - 1) Como una compresión/descompresión usada antes de la cuantización
 - 2) Como una cuantización no lineal
- Ambas formas de interpretarla son igualmente válidas