Nhập môn Kỹ thuật Truyền thông Bài 3: Các hệ thống truyền thông kỹ thuật số

PGS. Tạ Hải Tùng

1. Các khái niệm cơ bản về các hệ thống truyền thông kỹ thuật số

Giới thiệu các hệ thống truyền thông kỹ thuật số

Hệ thống truyền thông kỹ thuật số: Truyền các chuỗi ký hiệu thuộc về một «bảng chữ cái» rời rạc.

Ví dụ:

- Chữ viếtHuman writing
- Mã điện báo Morse
- GSM
- CD/DVD

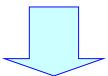
Introduction to digital transmission systems

Chúng ta sẽ tập trung vào các hệ thống được đặc trung bởi 2 tính chất sau:

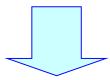
- 1. Bảng chữ cái rời rạc = Bảng chữ cái nhị phân {0,1}
 - → Các chuỗi dữ liệu nhị phân
- 2. Kênh truyền = kênh không dây hoặc có dây

Introduction to digital transmission systems

Nếu các thông tin tương tự cần truyền (ví dụ: voice, video)



Lấy mẫu và lượng tử hóa (mã hóa nguồn)



Các chuỗi dữ liệu nhị phân

Introduction to digital transmission systems

Các hệ thống truyền thông kỹ thuật số:

- > GSM/UMTS
- Telephone Modem
- Optical Fibers
- Wired and Wireless LAN
- > GPS/Galileo
- **>** ...

Một số đại lượng chính đặc trưng các hệ thống truyền thông kỹ thuật số

- Tốc độ truyền bit (bit-rate)
- Băng thông (bandwidth)
- Công suất (power)
- Xác suất lỗi (error probability)
- Đô phức tạp (complexity)

Tốc độ truyền dòng bit (bit-rate)

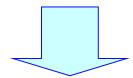
Các chuỗi dữ liệu nhị phân được đặc trưng bởi "tốc độ" của nó

BIT-RATE R_b [bps]

= số bit được truyền trong 1 giây

Băng thông (bandwidth)

Các chuỗi dữ liệu nhị phân



Muốn được truyền qua một kênh có dây hay không dây thì đều phải được chuyển sang một dạng sóng s(t)

Băng thông

Dạng sóng s(t) được đặc trưng bởi phổ mật độ công suất của nó $G_s(f)$

BANDWIDTH B [Hz] = Khoảng tần số chứa "phần có ý nghĩa quan trọng" của $G_s(f)$

Công suất

Công suất tín hiệu nhận được S [W] [dBm]

Phụ thuộc vào công suất truyền tín hiệu

Và được đặc trưng bởi tỷ số công suất tín hiệu / công suất tạp âm (signal-to-noise ratio) tại phía bộ thu

Xác suất xảy ra lỗi

Các chuỗi dữ liệu nhị phân $u_T = (u_T[i])$



Dạng sóng truyền s(t)



Dạng sóng nhận $r(t) \neq s(t)$ (trong các kênh thực tế, không lý tưởng)



Các chuỗi dữ liệu nhị phân nhận được $u_R = (u_R[i])$

Xác suất xảy ra lỗi

Các chuỗi dữ liệu nhị phân truyền $u_T=(u_T[i])$ Các chuỗi dữ liệu nhị phân nhận được $u_R=(u_R[i])$

Xác xuất xảy ra lỗi bit

 $P(u_R[i] \neq u_T[i])$

Độ phức tạp (complexity)

COMPLEXITY = Độ phức tạp về mặt kỹ thuật của một phương án thực hiện cụ thể

Các đại lượng khác

Độ trễ D [s]

Sự khác nhau giữa các thời điểm truyền và nhận

Vào (bộ phát, transmitter - TX) Ra (bộ thu, receiver, RX)

Ví dụ thực tế

Xây dựng một hệ thống truyền thông kỹ thuật số với các điều kiện:

- tốc độ truyền BIT-RATE R_b =34 Mbps
- trên vùng tần số có độ rộng BANDWIDTH B=20 MHz, có tần số trung tâm f_0 =18 GHz
- đảm bảo tối thiểu BER = 10^{-7} trong điều kiện công suất tín hiệu nhận được POWER S=-40 dBm
- ullet với độ trễ tối đa DELAY D=500 ms
- với tối thiếu độ phức tạp COMPLEXITY (chi phí)

2. Chùm tín hiệu, gán nhãn, và dạng sóng truyền

Các chuỗi dữ liệu nhị phân: khái niệm

Bảng chữ cái nhị phân $Z_2 = \{0,1\}$

Các chuỗi dữ liệu nhị phân:

$$\underline{\mathbf{u}}_{\mathrm{T}} = (u_{T}[0], u_{T}[1], ..., u_{T}[i], ...) \qquad i \in \mathbb{N} \qquad u_{T}[i] \in \mathbb{Z}_{2}$$

Ví dụ:
$$\underline{\mathbf{u}}_{\mathrm{T}} = (1101001...)$$

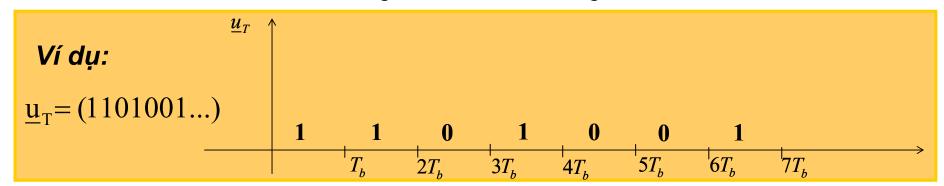
$$\underline{\mathbf{u}}_{\mathrm{T}} = (u_{T}[0], u_{T}[1], ..., u_{T}[i], ...)$$

Tốc độ dòng bit R_b [bps]



Mỗi bit $u_T[i]$ sẽ tồn tại trong khoảng $T_b=1/R_b$ giây

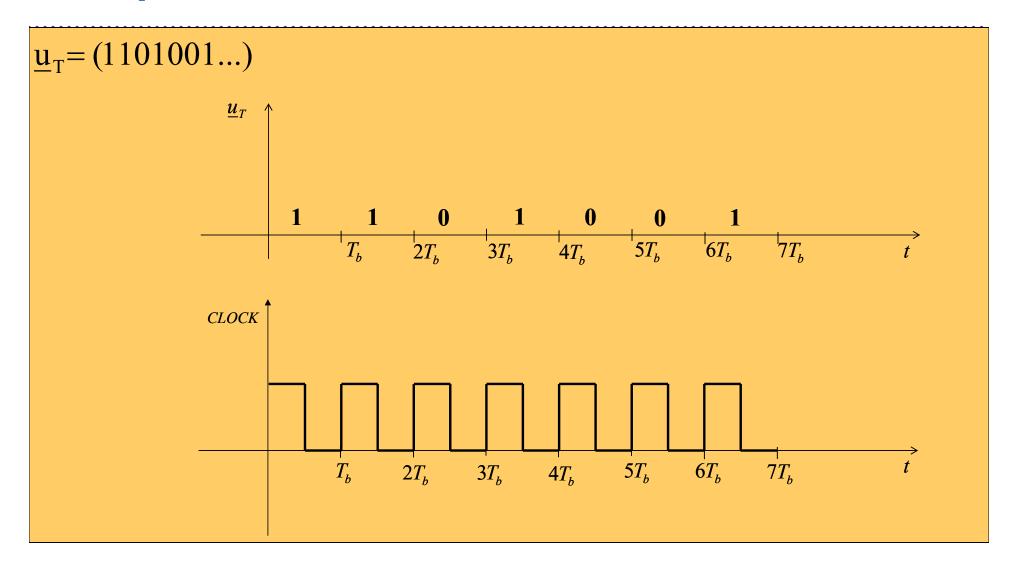
$$(iT_b \le t < (i+1)T_b)$$



Một chuỗi dữ liệu nhị phân \underline{u}_T được đặc trưng như sau:

- Các bit dữ liệu của nó $u_T[i]$
- Xung đồng hồ truyền, với tần số R_b

Ví dụ



.....

$$\underline{\mathbf{u}}_{\mathrm{T}} = (u_{T}[0], u_{T}[1], ..., u_{T}[i], ...)$$

Các chuỗi dữ liệu nhị phân ngẫu nhiên lý tưởng



- Các bit của nó độc lập thống kê với nhau $P(u_T[i] | (u_T[j]) = P(u_T[i])$
- Xác suất bit 0 và bit 1 là tương đồng $P(u_T[i] = 0) = P(u_T[i] = 1) \ \forall i$

Các dạng sóng truyền (transmitted waveforms)

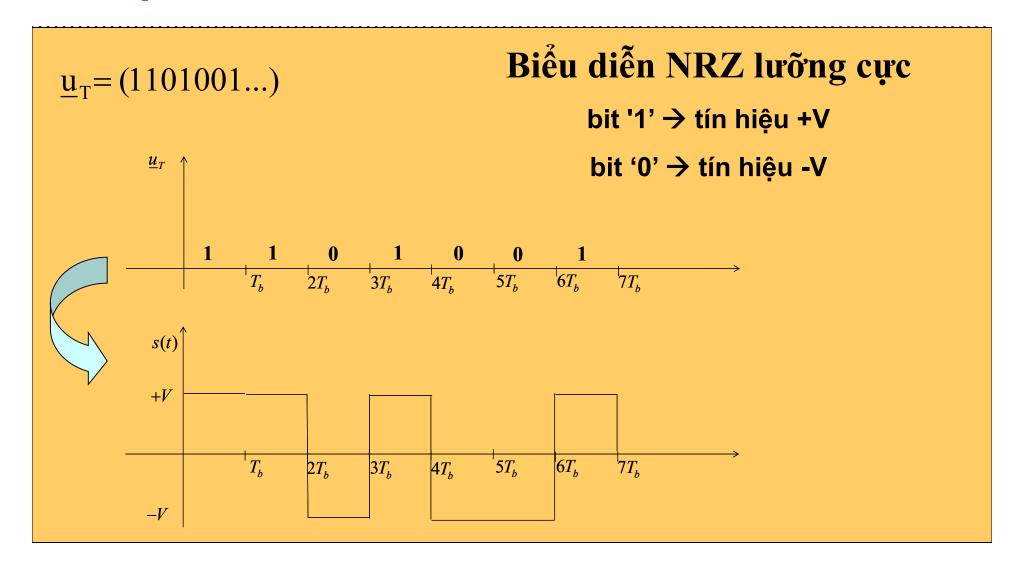
Chuỗi dữ liệu nhị phân: \underline{u}_T



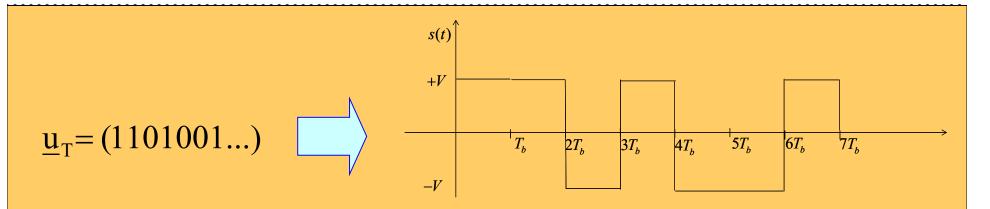
Dạng sóng truyền thực sự s(t)

= hàm thực theo thời gian

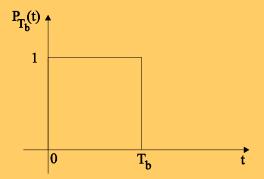
Ví dụ



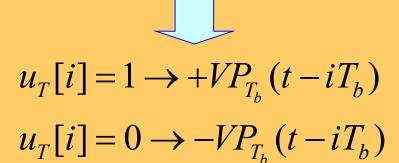
Ví dụ



Hình chữ nhật trong khoảng thời gian T_b



Hai tín hiệu tồn tại



Chùm tín hiệu

Chùm tín hiệu M

$$M = \{ s_1(t), ..., s_i(t), ..., s_m(t) \}$$

Số phần tử: $|M| = m = 2^k$ tín hiệu

$$M = \{ s_1(t), ..., s_i(t), ..., s_m(t) \}$$

Giả thiết: tất cả tín hiệu $s_i(t)$ có miền thời gian hữu hạn

$$0 \le t < T = kT_b$$

Ví dụ

$$M = \{s_1(t) = +VP_T(t), s_2(t) = -VP_T(t)\}$$
 $m = 2$

$$M = \{s_1(t) = VP_T(t)\cos(2\pi f_0 t), s_2(t) = VP_T(t)\sin(2\pi f_0 t),$$

$$s_3(t) = -VP_T(t)\cos(2\pi f_0 t), s_4(t) = -VP_T(t)\sin(2\pi f_0 t)\}$$

$$m = 4$$

Không gian Hamming

Vector nhị phân k-bit

$$\underline{v} = (u_0, ..., u_i, ... u_{k-1}) \qquad u_i \in Z_2$$

Không gian Hamming

$$H_k = \{ \underline{v} = (u_0, ..., u_i, ..., u_{k-1}) \ u_i \in Z_2 \}$$

Số phần tử: $|H_k|=2^k$ vectors

Ví dụ

$$H_I = \{ (0) (1) \} = \mathbb{Z}_2$$

$$H_2 = \{ (00) (01) (10) (11) \}$$

 $H_3 = \{ (000) (001) (010) (011) (100) (101) (110) (111) \}$

Gán nhãn nhị phân

Chùm tín hiệu M: số tín hiệu thuộc chùm là: 2^k Không gian Hamming H_k : số phần tử 2^k

Ánh xạ 1-1

Gán nhãn nhị phân

$$e: H_k \leftrightarrow M$$

$$\underline{v} \in H_k \leftrightarrow s(t) = e(\underline{v}) \in M$$

Ví dụ

$$M = \{s_1(t) = +VP_T(t), s_2(t) = -VP_T(t)\}$$

$$m=2 \rightarrow k=1$$

$$H_1 = \{ (0), (1) \}$$

$$e: H_1 \longleftrightarrow M$$

$$(0) \leftrightarrow s_1(t)$$

$$(1) \leftrightarrow s_2(t)$$

Ví dụ

$$M = \{s_1(t) = VP_T(t)\cos(2\pi f_0 t), s_2(t) = VP_T(t)\sin(2\pi f_0 t),$$

$$s_3(t) = -VP_T(t)\cos(2\pi f_0 t), s_4(t) = -VP_T(t)\sin(2\pi f_0 t)\}$$

$$m=4 \rightarrow k=2$$

$$H_2 = \{ (00), (01), (11), (10) \}$$

$$e: H_2 \leftrightarrow M$$

$$(00) \leftrightarrow s_1(t)$$

$$(01) \leftrightarrow s_2(t)$$

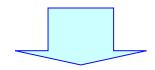
$$(10) \leftrightarrow s_3(t)$$

$$(11) \leftrightarrow s_4(t)$$

Dạng sóng truyền

Giả thiết:

- ightharpoonup Chuỗi nhị phân $\underline{\mathbf{u}}_{\mathrm{T}}$
- > Chùm tín hiệu M
- Gán nhãn nhị phân

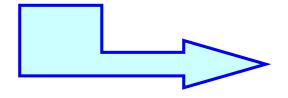


Xây dựng dạng sóng truyền s(t) là một nhiệm vụ khá đơn giản

M có số phần tử 2^k \Longrightarrow $e: H_k \longleftrightarrow M$

chia \underline{u}_T thành các vector k-bit

$$\underline{\boldsymbol{u}}_T = (u_T[0], u_T[1], ..., u_T[i], ...)$$



$$\underline{\boldsymbol{u}}_T = \left(\underline{v}_T[0], \underline{v}_T[1], \dots, \underline{v}_T[n], \dots\right)$$

Vector [0]
$$\underline{v}_T[0] = (u_T[0], \dots, u_T[k-1])$$

Vector [n]
$$\underline{v}_T[n] = (u_T[nk], \dots, u_T[(n+1)k-1])$$

Mỗi bit tồn tại trong T_b giây Mỗi vector k-bit tồn tại trong $kT_b\!=\!T$ giây

$$\underline{\boldsymbol{u}}_{T} = (\underbrace{\boldsymbol{v}_{T}[0]}_{T}, \underbrace{\boldsymbol{v}_{T}[1]}_{T}, \dots, \underbrace{\boldsymbol{v}_{T}[n]}_{T}, \dots)$$

Mỗi tín hiệu $s_i(t) \in M$ tồn tại trong T giây

$$0 \le t < T = kT_b$$

Transmitted waveform

Gán nhãn nhị phân $e: H_k \leftrightarrow M$

$$e: H_k \leftrightarrow M$$

$$\underline{u}_{T} = (\underbrace{v_{T}[0]}, \underbrace{v_{T}[1]}, \dots, \underbrace{v_{T}[n]}, \dots)$$

$$e(\underbrace{T}, e(\underbrace{T}, e(\underbrace{T}, \dots, \underbrace{s[n](t)}, \dots))$$

$$s(t) = (\underbrace{s[0](t)}, \underbrace{s[1](t)}, \dots, \underbrace{s[n](t)}, \dots)$$

Dóng hàng đúng (Correct alignment): $s[n](t) = e(\underline{v}_T[n])$??

Vấn đề: chùm tín hiệu

$$M = \{ s_1(t), ..., s_i(t), ..., s_m(t) \}$$

Được định nghĩa trong

$$0 \le t < T = kT_b$$

Nhưng chỉ có vector nhị phân đầu tiên được biểu diễn

$$\underline{u}_{T} = (\underbrace{v_{T}[0]}, \underbrace{v_{T}[1]}, \dots, \underbrace{v_{T}[n]}, \dots)$$

$$\underline{s}(t) = (\underbrace{s[0](t)}, \underbrace{s[1](t)}, \dots, \underbrace{s[n](t)}, \dots)$$

Dóng hàng chính xác đạt được $s[n](t) = T_n(e(\underline{v}_T[n]))$

Nếu

$$T_n(y(t)) = y(t - nT)$$

Gán nhãn nhị phân $e: H_k \leftrightarrow M$

$$e: H_k \leftrightarrow M$$

$$\underline{u}_{T} = (\underbrace{v_{T}[0]}, \underbrace{v_{T}[1]}, \dots, \underbrace{v_{T}[n]}, \dots)$$

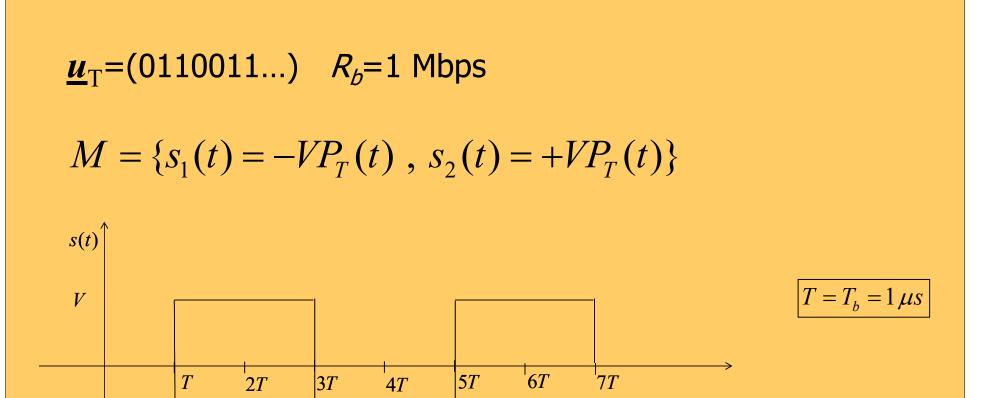
$$e(\underbrace{T}, e(\underbrace{T}, e(\underbrace{T}, \dots, \underbrace{s[n](t)}, \dots))$$

$$s(t) = (\underbrace{s[0](t)}, \underbrace{s[1](t)}, \dots, \underbrace{s[n](t)}, \dots)$$

Dóng hàng đúng
$$S[n](t) = T_n(e(\underline{v}_T[n]))$$

Ví dụ:

-V



Bài tập

$$\underline{u}_{T}$$
=(10011100...) R_{b} =1 Mbps

$$M = \{s_1(t) = VP_T(t)\cos(2\pi f_0 t), s_2(t) = VP_T(t)\sin(2\pi f_0 t),$$

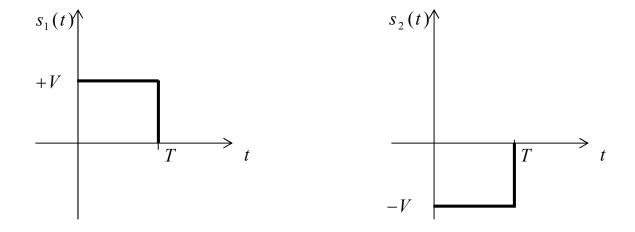
$$s_3(t) = -VP_T(t)\cos(2\pi f_0 t), s_4(t) = -VP_T(t)\sin(2\pi f_0 t)\}$$

$$(f_0=1MHz)$$

Ví dụ các chùm tín hiệu trong thực tế

NRZ lưỡng cực (Non Return to Zero)

$$M = \{s_1(t) = +VP_T(t), s_2(t) = -VP_T(t)\}$$

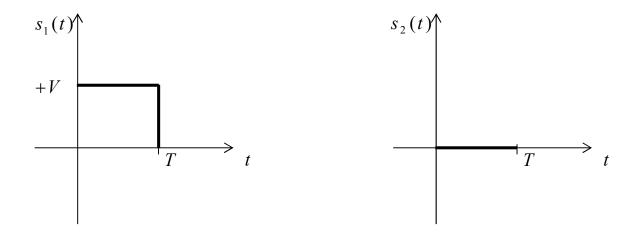


$$m=2 \rightarrow k=1 \rightarrow T=T_{h}$$

•••••••••••••••••••••••••••••••••••

NRZ đơn cực (Non Return to Zero)

$$M = \{s_1(t) = +VP_T(t), s_2(t) = 0\}$$

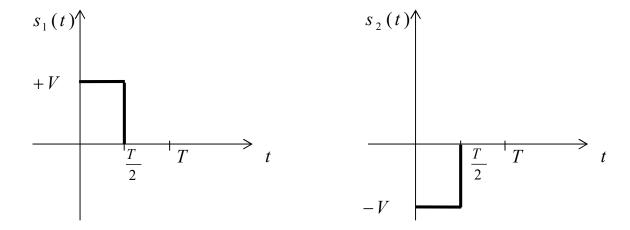


$$m = 2 \rightarrow k = 1 \rightarrow T = T_b$$

••••••••••••••••••••••••••••••••••

RZ lưỡng cực (Return to Zero)

$$M = \{s_1(t) = +VP_{T/2}(t), s_2(t) = -VP_{T/2}(t)\}$$

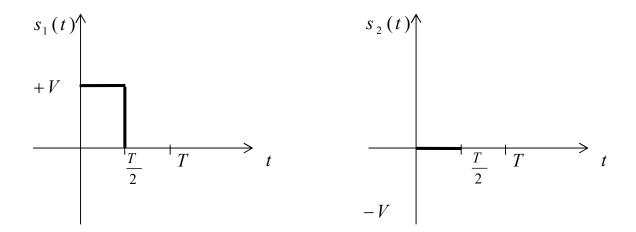


$$m = 2 \rightarrow k = 1 \rightarrow T = T_b$$

•••••••••••••••••••••••••••••••••••

RZ đơn cực (Return to Zero)

$$M = \{s_1(t) = +VP_{T/2}(t), s_2(t) = 0\}$$



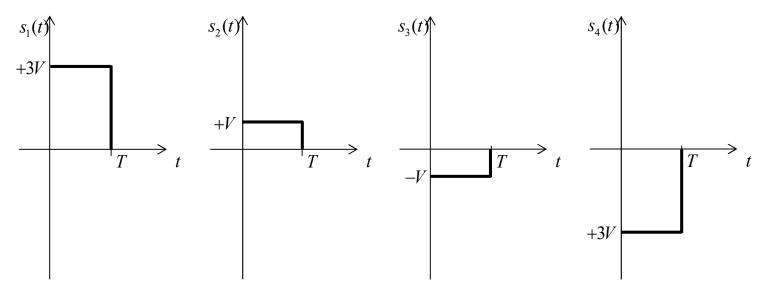
$$m = 2 \rightarrow k = 1 \rightarrow T = T_b$$

m-PAM (Pulse Amplitude Modulation)

điều chế biên độ xung

Ví dụ: 4-PAM

$$M = \{s_1(t) = +3VP_T(t), s_2(t) = +VP_T(t), s_3(t) = -VP_T(t), s_4(t) = -3VP_T(t)\}$$



$$m = 4 \rightarrow k = 2 \rightarrow T = 2T_b$$

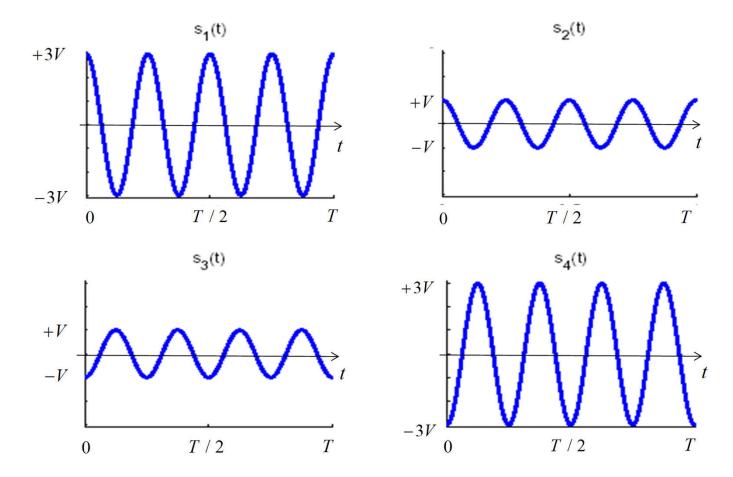
m-ASK (Amplitude Shift Keying) Điều chế dịch biên độ

Ví dụ: 4-ASK

$$M = \{s_1(t) = +3VP_T(t)\cos(2\pi f_0 t), s_2(t) = +VP_T(t)\cos(2\pi f_0 t),$$

$$s_3(t) = -VP_T(t)\cos(2\pi f_0 t), s_4(t) = -3VP_T(t)\cos(2\pi f_0 t)\}$$

$$m = 4 \rightarrow k = 2 \rightarrow T = 2T_b$$



m DSK (Phace Shift Keying)

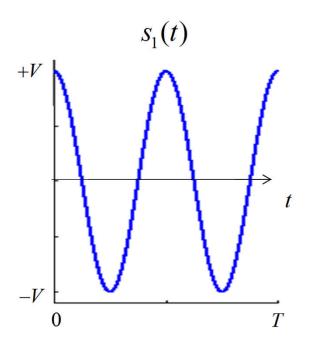
m-PSK (Phase Shift Keying)

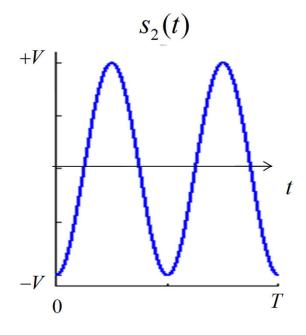
Example: 2-PSK

$$M = \{s_1(t) = +VP_T(t)\cos(2\pi f_0 t), s_2(t) = -VP_T(t)\cos(2\pi f_0 t)\} =$$

$$= \{s_1(t) = +VP_T(t)\cos(2\pi f_0 t), s_2(t) = +VP_T(t)\cos(2\pi f_0 t - \pi)\}\$$

$$m = 2 \rightarrow k = 1 \rightarrow T = T_b$$





Example: 4-PSK

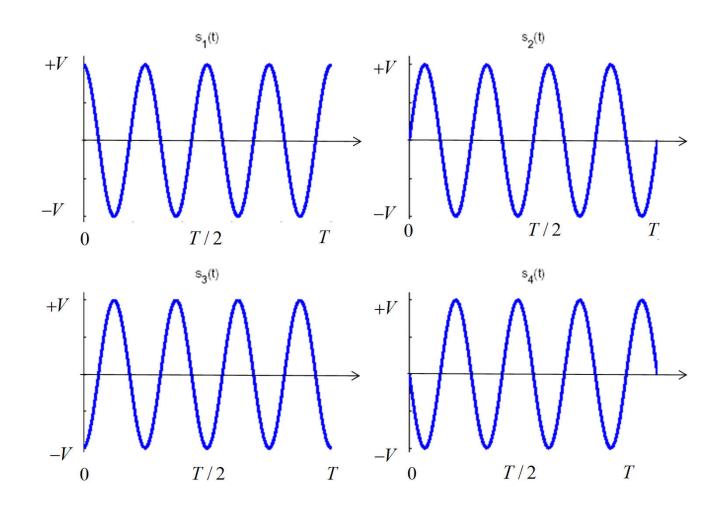
$$M = \begin{cases} s_1(t) = +VP_T(t)\cos(2\pi f_0 t), s_2(t) = +VP_T(t)\sin(2\pi f_0 t), \\ s_3(t) = -VP_T(t)\cos(2\pi f_0 t), s_4(t) = -VP_T(t)\sin(2\pi f_0 t) \end{cases} =$$

$$= \begin{cases} s_1(t) = +VP_T(t)\cos(2\pi f_0 t), s_2(t) = +VP_T(t)\cos(2\pi f_0 t - \frac{\pi}{2}), \\ s_3(t) = +VP_T(t)\cos(2\pi f_0 t - \pi), s_4(t) = VP_T(t)\cos(2\pi f_0 t - \frac{3\pi}{2}) \end{cases}$$

$$m = 4 \rightarrow k = 2 \rightarrow T = 2T_b$$

4-PSK

 $f_0 = 2R_b$



m-FSK (Frequency Shift Keying)

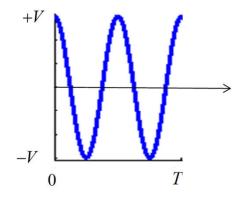
Điều chế dịch tần số

Ví dụ: 2-FSK

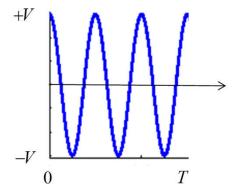
$$M = \{s_1(t) = +VP_T(t)\cos(2\pi f_1 t), s_2(t) = +VP_T(t)\cos(2\pi f_2 t)\}$$

$$m=2 \rightarrow k=1 \rightarrow T=T_{h}$$

2-FSK



$$f_1 = 2R_b$$



$$f_2 = 3R_b$$

Bài tập

$$\underline{u}_{T}$$
=(10011100...) R_{b} =1 Mbps

Vẽ dạng sóng của tất cả các chùm tín hiệu đã liệt kê vừa rồi