Tầng vật lý (Physical Layer)

Trình bày: Ngô Bá Hùng

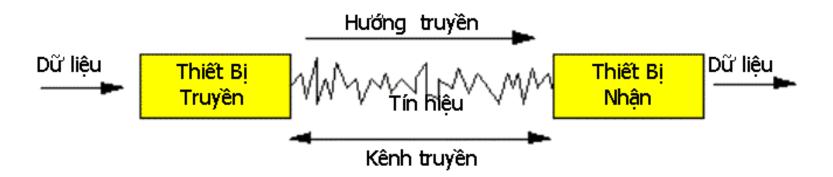
Mục đích

- Chương này nhằm giới thiệu những nội dung cơ bản sau:
 - Giới thiệu mô hình của một hệ thống truyền dữ liệu đơn giản và các vấn đề có liên quan đến trong một hệ thống truyền dữ liệu sử dụng máy tính
 - Giới thiệu các phương pháp số hóa thông tin
 - Giới thiệu về đặc điểm kênh truyền, tính năng kỹ thuật của các loại cáp truyền dữ liệu
 - Giới thiệu các hình thức mã hóa dữ liệu số để truyền tải trên đường truyền

Yêu cầu

- Sau khi học xong chương này, người học phải có được những khả năng sau:
 - Liệt kê được những vấn đề cơ bản có liên quan đến một hệ thống truyền dữ liệu
 - Mô tả được các hình thức số hóa thông tin
 - Phân biệt và tính toán được các đại lượng liên quan đến đặc tính của một kênh truyền như: Băng thông, tần số biến điệu, tốc độ dữ liệu, nhiễu, dung lượng và giao thông của một kênh truyền
 - Mã hóa được dữ liệu số nhờ vào các tín hiệu số và tuần tự theo các kỹ thuật khác nhau.

Mô hình truyền dữ liệu cơ bản



- Các vấn đề phải quan tâm:
 - Cách thức mã hóa thông tin thành dữ liệu số.
 - Các loại kênh truyền dẫn có thể sử dụng để truyền tin.
 - Sơ đồ nối kết các thiết bị truyền và nhận lại với nhau.
 - Cách thức truyền tải các bits từ thiết bị truyền sang thiết bị nhận.

Số hóa dữ liệu

Trình bày: Ngô Bá Hùng Khoa Công Nghệ Thông Tin Đại Học Cần Thơ

Vấn đề số hóa dữ liệu



Lời nói:

Hệ thống : điện thoại Bộ mã hóa : micro Bộ giải mã : Loa Truyên tải : tín hiệu tuần tự hay tín hiệu số

Dữ liệu tin học:

Hệ thống: mạng truyền tin. Bộ mã hóa: Bộ điều khiến truyền thông. Bộ giải mã:Bộ điệu khiên truyền thông Truyền tải: Tín hiệu tuần tự hoặc tín hiệu số.

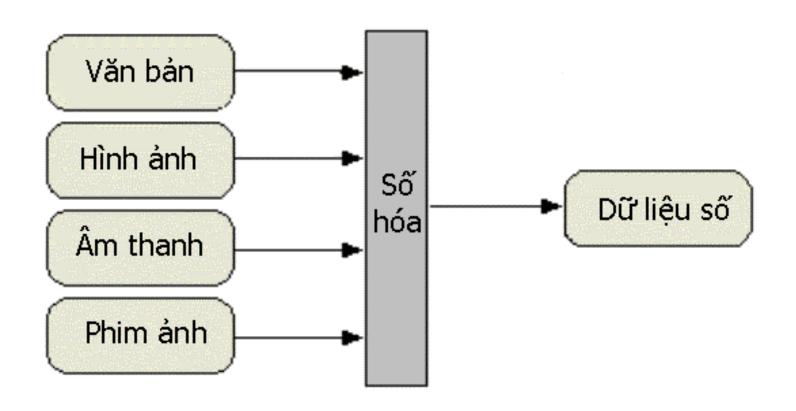
Ánh tĩnh :

Hệ thống: fax

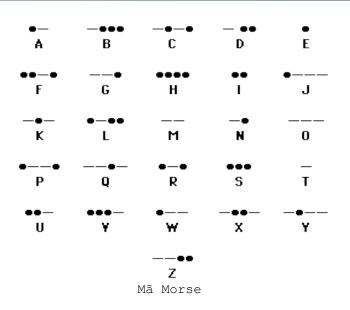
Bộ mã hóa : scanner Bộ giải mã : Bộ thông dịch tập tin Truyền tải : Tín hiệu tuần tự hoặc tín hiệu số.

Truyền hình:
Hệ thông: truyền quảng bá
Bộ mã hóa: caméra
Bộ giải mã: bộ thụ TV + antenne
Truyền tải: Tín hiệu tuần tự hoặc tín hiệu số.

Mô hình số hóa dữ liệu



Số hóa văn bản



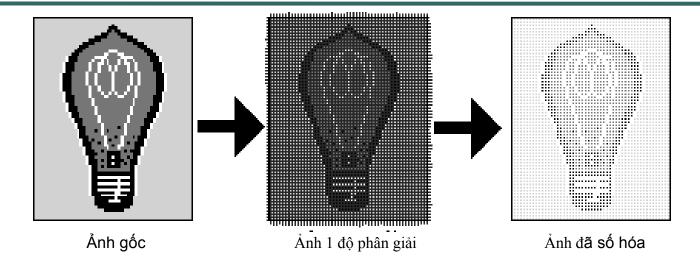
		F							
		000	001	010	011	100	101	110	111
poids faibles	0000	NUL	DLE	SP	0	(0)	Р	١	P
	0001	SOH	DCI	ļ	1	Α	Q	a	q
	0010	STX	DC2	"	2	В	R	ь	r
	0011	ETX	DC3	#	3	С	S	С	3
	0100	EOT	DC4	\$	4	D	Τ	d	t
	0101	ENQ	NAK	%	5	Е	U	е	и
	0110	ACK	SYN	&	6	F	γ	f	٧
	0111	BEL	ETB	,	7	G	W	g	W
	1000	BS	CAN	(8	Н	Χ	h	X
	1001	HT	EM)	9	l	Υ	i	ų
	1010	LF	SUB	×	:	J	Ζ	j	Z
	1011	ΥT	ESC	+	į	K	[k	{
	1100	FF	FS	'	<	L	Ç	1	ù
	1101	CR	GS	-	=	М]	m	}
	1110	SO	RS		>	N	1	Π	8
	1111	SI	US	7	?	0	<	0	DEL

code ASCII

poids forts

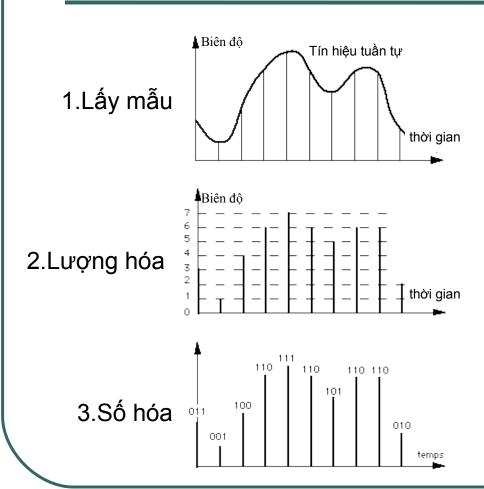
- Bảng mã 8 bits:
 - Mã ASCII (American Standard Code for Informatics Interchange) mở rộng
 - Mã EBCDIC (Extended Binary-Coded Decimal Interchange Code)
- Mã 16 bits : Mã Unicode

Số hóa hình ảnh tĩnh



- Ånh đen trắng: 0: đen, 1: trắng
- Ånh 256 mức xám: 8 bits / điểm ành
- Ånh màu: 1 điểm ảnh = aR + bG +cB

Số hóa âm thanh & phim ảnh



 Dung lượng tập tin nhận được phụ thuộc hoàn toàn vào tần số lấy mẫu f và số lượng bit dùng để mã hóa giá trị thang đo p (chiều dài mã cho mỗi giá trị).

Số hóa văn bản

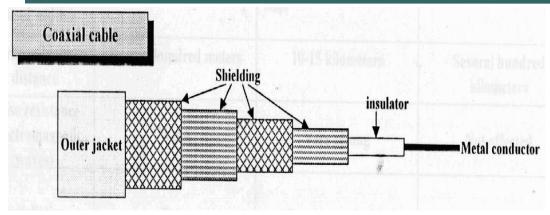
- Bảng mã 8 bits:
 - Mã ASCII (American Standard Code for Informatics Interchange) mở rộng
 - Mã EBCDIC
- Mã 16 bits : Mã Unicode

Kênh truyền

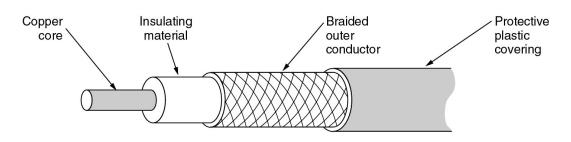
Kênh truyền hữu tuyến

- Sử dụng 3 loại cáp phổ biến:
 - Cáp xoắn đôi (twisted pair)
 - Cáp đồng trục (coax)
 - Cáp quang (fiber optic).
- Các yếu tố chọn lựa:
 - Giá thành
 - Khoảng cách
 - Số lượng máy tính
 - Tốc độ yêu cầu
 - Băng thông

Cáp đồng trục (Coaxial Cable)



Thick coaxial cable (RG11)

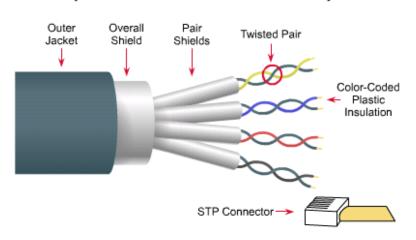




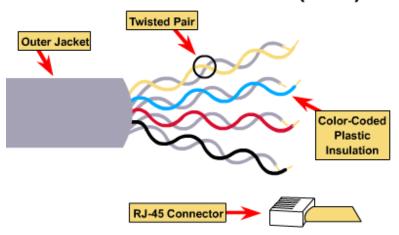
Thin coaxial cable (RG58)

Cáp xoắn đôi (Twisted – paire cable)

STP (Shielded Twisted Pair)



Unshielded Twisted Pair (UTP)



Cáp xoắn đôi (Twisted – paire cable)

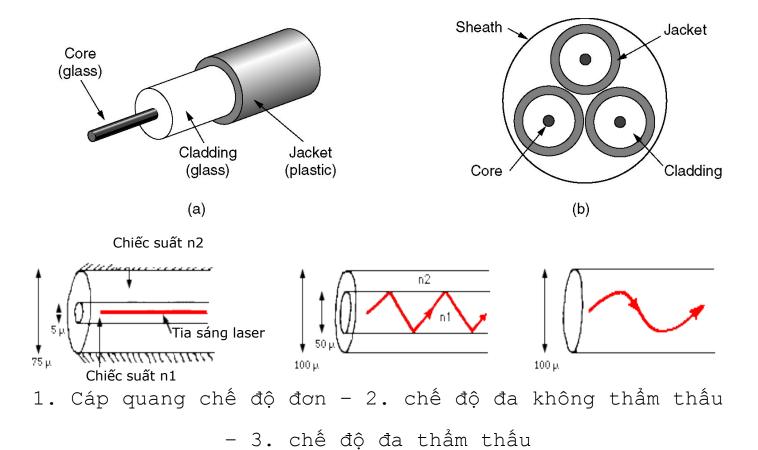
CAT 1, 2: 1Mbps (Telephone)

CAT 3: 10Mbps (10BaseT)

CAT 5: 100MBps (100BaseT)

CAT 5E,6: 1000MBps (1000 BaseT)

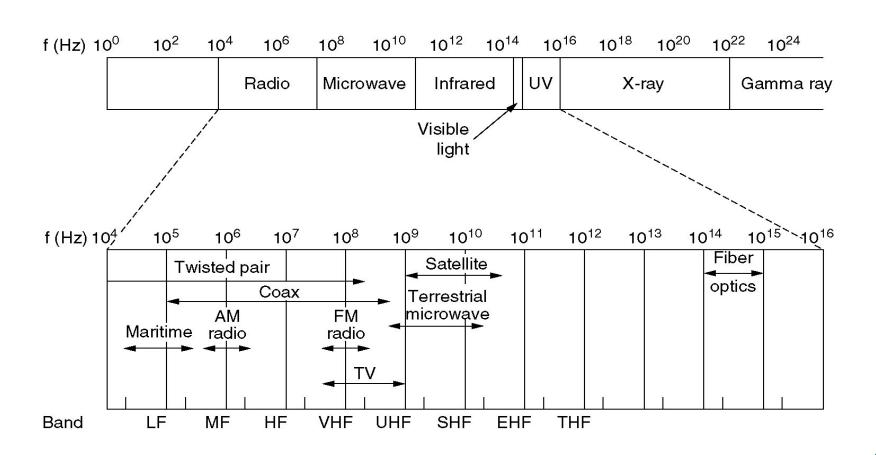
Cáp quang (Fiber optic cable)



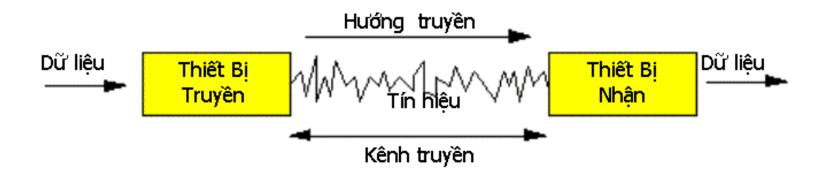
Kênh truyền vô tuyến

- c là tốc độ ánh sáng,
- f là tần số của tín hiệu sóng
- λ là độ dài sóng. Khi đó ta có
- $c = \lambda f$

Kênh truyền vô tuyến



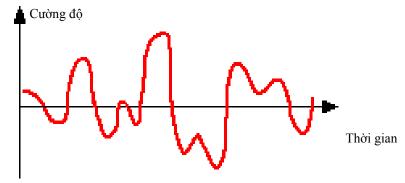
Tín hiệu tuần tự & Tín hiệu số



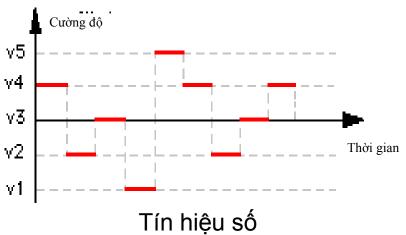
 Dữ liệu (các bits 0, 1) được truyền từ thiết bị truyền sang thiết bị nhận bằng các tín hiệu tuần tự hay tín hiệu số

Tín hiệu số

Tín hiệu tuần tự & Tín hiệu số



Tín hiệu tuần tự

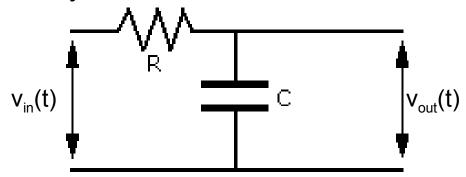


Tín hiệu dạng sóng hình sin

- Sóng dạng hình sin, không kết thúc hoặc suy giảm sau một khoảng thời gian là dạng tín hiệu tuần tự đơn giản nhất, dễ dàng tạo ra được.
- Bất kỳ một dạng tín hiệu nào cũng có thể được biểu diễn lại bằng các sóng hình sin.
- Yếu tố này được rút ra từ một nghiên cứu cụ thể nó cho phép chúng ta có thể định nghĩa một vài đặc điểm của kênh truyền vật lý.

Đặc điểm kênh truyền

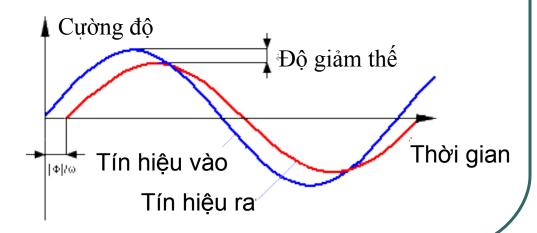
Mô hình hóa một kênh truyền



- $v_{in}(t) = V_{in} \sin wt$
 - **V**_{in} : là hiệu điện thế cực đại ngỏ vào
 - w : nhịp ; f = w/2pi : là tần số;
 - T = 2pi/w = 1/f : là chu kỳ.
- $v_{out}(t) = V_{out} \sin(wt + F)$
 - V_{out}: là hiệu điện thế cực đại ngỏ ra
 - F : là độ trễ pha.

Đặc điểm kênh truyền

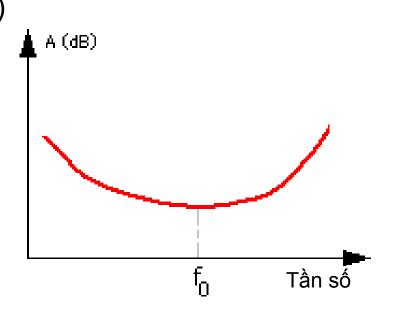
- Các luật trường điện tử chứng minh rằng trong trường hợp đơn giản nhất ta có:
 - $V_{out}/V_{in} = (1 + R^2C^2w^2)^{-1/2}$
 - F = atan(-RC w)



Đặc điểm kênh truyền

- Độ suy giảm trên kênh truyền = P_{in}/P_{out}
- Biểu diễn bằng đơn vị decibel:
 - $A(w) = 10 \log 10(Pin/Pout)$

Độ suy giảm càng nhỏ khi tần số của sóng càng gần f₀

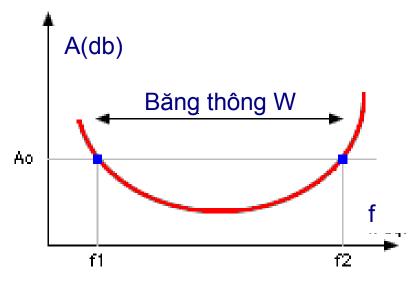


Truyền tín hiệu bất kỳ

- Lý thuyết toán Fourrier đã chứng minh rằng bất kỳ một tín hiện nào cũng có thể xem như được tạo thành từ một tổng của một số hữu hạn hoặc vô hạn các sóng hình sin. Không đi sâu vào chứng minh ta có kết quả sau:
 - Một tín hiệu bất kỳ x(t) thì có thể phân tích thành một tập hợp các tín hiệu dạng sóng hình sin.
 - Nếu là tín hiệu tuần hoàn, thì ta có thể phân tích nó thành dạng một chuỗi Fourier. Thuật ngữ chuỗi ở đây ý muốn nói đến một loạt các sóng hình sin có tần số khác nhau như là các bội số của tần số tối ưu f0.
 - Nếu tín hiệu không là dạng tuần hoàn, thì ta có thể phân tích nó dưới dạng một bộ Fourier; với các sóng hình sin có tần số rời rạc.

Băng thông kênh truyền (Bandwidth)

- A₀,: ngưỡng còn "nghe" được A₀,
 - Tất cả các tín hiệu hình sin có tần số nhỏ hơn f1 được xem như bị mất.
 - Tất cả các tín hiệu có tần số lớn hơn f2 cũng được xem là bị mất.
 - Những tín hiện có thể nhận ra được ở bên nghe là các tín hiệu có tần số nằm giữa f1 và f2.
 Khoảng tần số này được gọi là băng thông của một kênh truyền.

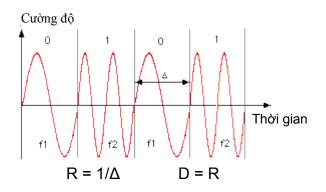


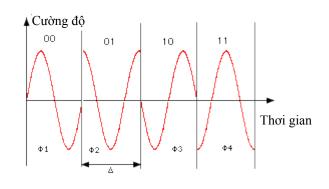
Ví dụ: Băng thông kênh truyền điện thoại là 3100 Hz vì các tín hiệu âm thanh có thể nghe được nằm ở khoảng **tần số** từ 300 Hz đến 3400 Hz

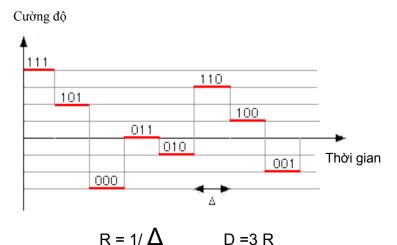
Tần số biến điệu và tốc độ dữ liệu (Baund rate and bit rate)

- Tần số biến điệu:
 - Nhịp đặt các tín hiệu lên kênh truyền
 - R = 1/t (đơn vị là bauds),
 - t: độ dài thời gian của tín hiệu
- Mỗi tín hiện chuyển tải n bit, khi đó ta có tốc độ bit được tính như sau:
 - D = nR (đơn vị là bits/s)
 - Giá trị này thể hiện nhịp mà ta đưa các bit lên đường truyền
- Ví dụ: Cho hệ thống có
 - R = 1200 bauds và D = 1200 bits/s.
 - Ta suy ra một tín hiện cơ bản chỉ chuyến tải một bit.

Một số ví dụ về tần số biến điệu và tốc độ dữ liệu







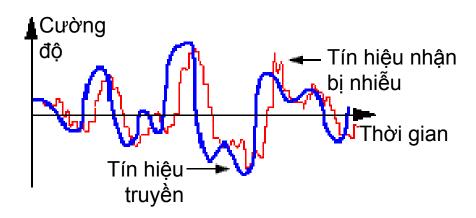


Tăng tốc độ truyền dữ liệu

- Vì D = n R
- Để tăng D:
 - Hoặc tăng n (số bit truyền tải bởi một tín hiệu), tuy nhiên nhiễu là một rào cản quan trọng.
 - Hoặc R(tần số biến điệu), tuy nhiên chúng ta cũng không thể vượt qua tần số biến điệu cực đại Rmax
- Nyquist (1928):
 - Lý thuyết: Rmax = 2 W,
 - Thực tế thì Rmax = 1,25 W

Nhiễu và khả năng kênh truyền

- Có 3 loại nhiễu
 - Nhiễu xác định: phụ thuộc vào đặc tính kênh truyền
 - Nhiễu không xác định
 - Nhiễu trắng từ sự chuyển động của các điện tử



Nhiễu và khả năng kênh truyền

- Tỷ lệ giữa công suất tín hiệu và công suất nhiễu tính theo đơn vị décibels :
 - $S/B = 10log_{10}(P_s(Watt)/P_B(Watt))$
- Định lý Shannon (1948) xác định số bit tối đa có thể chuyên chở bởi một tín hiệu:

$$n_{\text{max}} = \log_2 \sqrt{1 + \frac{P_S}{P_B}}$$

Khả năng của kênh truyền

Kết hợp giữa Nyquist và Shannon:

$$C = D_{\max} = R_{\max} n_{\max} = 2W \log_2 \sqrt{1 + \frac{P_S}{P_B}} = W \log_2 \left[1 + \frac{P_S}{P_B}\right]$$

 C được gọi là khả năng của kênh truyền, xác định tốc độ bit tối đa có thể chấp nhận được bởi kênh truyền đó

Khả năng của kênh truyền

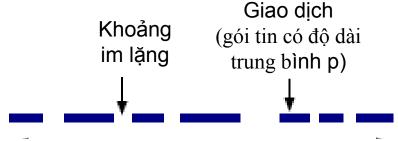
- Ví dụ: Kênh truyền điện thoại có
 - Độ rộng băng thông là W = 3100 Hz
 - Tỷ lệ S/B = 20 dB.
 - Hãy tính được khả năng của kênh truyền điện thoại C = ?
- Ta có:

$$C = D_{\text{max}} = R_{\text{max}} n_{\text{max}} = 2W \log_2 \sqrt{1 + \frac{P_S}{P_B}} = W \log_2 \left[1 + \frac{P_S}{P_B}\right]$$

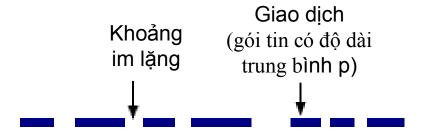
- Từ S/B = $10\log_{10}(P_{S}/P_{B})$
- => $P_S/P_R = 10^{((S/B)/10)} = 10^{((20)/10)} = 10^2$
- => C = W $\log_2(1+P_S/P_B)$ = 3100 * $\log_2(1+100)$ = 20600 b/s

- Giao thông là một khái niệm liên quan đến sự sử dụng một kênh truyền tin.
- Giao thông cho phép biết được mức độ sử dụng kênh truyền từ đó có thể chọn một kênh truyền phù hợp với mức độ sử dụng hiện tại.
- Một cuộc giao tiếp là một phiên giao dịch (session) với độ dài trung bình là T (giây)
- Cho Nc là số lượng phiên giao dịch trung bình trên một giờ
- Mật độ giao thông E được tính theo biểu thức sau :
 - E = T Nc / 3600
 - Đo mức độ sử dụng kênh truyền trong một giây

 Một phiên giao dịch thành nhiều giao dịch (transaction) với độ dài trung bình là p bit, cách khoảng nhau bởi những khoảng im lặng



1 phiên giao dịch độ dài T có N_t giao dịch



1 phiên giao dịch độ dài T có N_t giao dịch

- Giả sử N_t là số giao dịch trung bình trong một phiên giao dịch
- Gọi D là tốc độ bit của kênh truyền, tốc độ bit thật sự d trong trường hợp này là:

$$d = \frac{N_t p}{T}$$

• Tầng suất sử dụng kênh truyền được định nghĩa bởi tỷ số: $\theta = \frac{\alpha}{\Gamma}$

- Ví dụ: Trong một tính toán khoa học từ xa, người dùng giao tiếp với máy tính trung tâm, Cho:
 - p = 900 bits, Nt = 200, T = 2700 s, Nc = 0.8, D = 1200 b/s.
 - Khi đó
 - Mật độ giao thông trung bình là E = 0.6
 - Tầng suất sử dụng kênh truyền $\theta = 0.05$

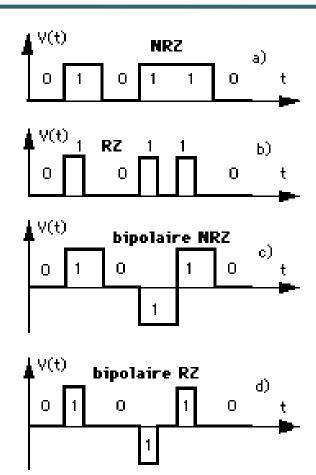
Mã hóa đường truyền (Line Coding)

Khái niệm

• Sau khi số hóa thông tin, vấn đề chúng ta phải quan tâm kế tiếp là cách truyền tải các bit "0" và "1". Ta có thể sử dụng tín hiệu số hoặc tín hiệu tuần tự để truyền tải các bit "0", "1". Công việc này còn được gọi là mã hóa đường truyền (line coding).

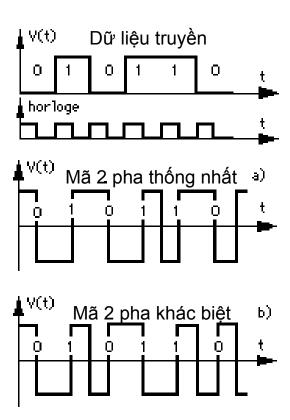
Mã hóa đường truyền bằng tín hiệu số

- a) NRZ : Điện thế mức 0 để thể hiện bit 0 và điện thế khác không V0 cho bit "1"
- b) RZ : Mỗi bit "1" được thể hiện bằng một chuyển đổi điện thế từ V0 về 0.
- c) Lưỡng cực NRZ: Các bit "1" được mã hóa bằng một điện thế dương, sau đó đến một điện thế âm và tiếp tục như thế.
- d) Lưỡng cực RZ: Mỗi bit "1" được thể hiện bằng một chuyển đổi từ điện thế khác không về điện thế không. Giá trị của điện thế khác không đầu tiên là dương sau đó là âm và tiếp tục chuyển đổi qua lại như thế



Mã hóa đường truyền bằng tín hiệu số

- Mã hóa hai pha (biphase):
 - a) Mã hai pha thống nhất đôi khi còn gọi là mã Manchester : bit "0" được thể hiện bởi một chuyển đổi từ tín hiệu dương về tín hiệu âm và ngược lại một bit "1" được thể hiện bằng một chuyển đổi từ tín hiệu âm về tín hiệu dương.
 - b) Mã hai pha khác biệt :
 Nhảy một pha 0 để thể hiện bit 0 và nhảy một pha Pi để thể hiện bit "1".



Mã hóa đường truyền bằng tín hiệu tuần tư

- a) Sử dụng tín hiệu số theo mã NRZ
- b) Sử dụng biến điệu biên độ
- c) Sử dụng biến điệu tần số
- d) Sử dụng biến điệu pha
- e) Sử dụng biến điệu pha
 lưỡng cực

