Chương 4: Giao tiếp kết nối số liệu

- Các khái niệm cơ bản
- Cấu trúc kênh truyền
- Truyền nối tiếp không đồng bộ
- > Truyền nối tiếp đồng bộ

4.1.1 Các chế độ thông tin

• Đơn công (one way hay simplex):

Direction of commindention.



Bán song công (either way hay half_duplex)

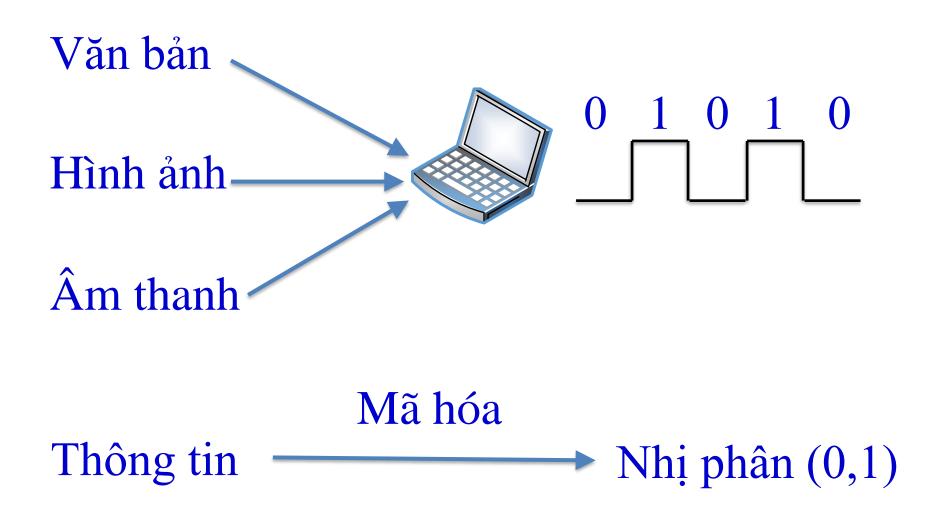


• Song công toàn phần (both way hay full_duplex)

Direction of commidention.



4.1.2 Mã truyền tin



4.1.2 Mã truyền tin

SP

64 65 A1 ~ A2 s A3 t A4 u A5 v

84 85

D E

E4 E5

V

20 DS

23

ETX

SOS

Bảng mã **EBCDIC**

									3.50				0.7				-	-			
					08	Description of the second	28		48		68		88	h	A8	У	C8	H	E8	Y	
					09	9201001V3	29	12340	49		69		89	1	A9	Z	C9	I	E9	Z	
					0A	344000000000	157.700	SM	4A	¢	6A		8A		AA		CA		EA		
E	BCDIC i	S	an 8-bit			VT	2B	CU2	4B		6B		8B		AB		CB		EB		
		-	0		0C	FF	2C		4C	<	6C	%	8C		AC		CC		EC		
C	ode.				0D	CR	2D	ENQ	4D	(6D	-	8D		AD		CD		ED		
					0E	SO	2E	ACK	4E	+	6E	>	8E		AE		CE		EE		
					0F	SI	2F	BEL	4F	1	6F	?	8F		AF		CF		EF		
					10	DLE	30		50	&	70		90		B0		D0)	FO	0	
					11	DC1	31		51		71		91	j	B1		D1	J	FI	1	
					12	DC2	32	SYN	52		72		92	k	B2		D2	K	F2	2	
					13	TM	33		53		73		93	1	B3		D3	L	F3	3	
	www.commoncom		w.comonwood		14	RES	34	PN	54		74		94	m	B4		D4	M	F4	4	
LE	Start of text Data Link Escape	RS PF	Reader Stop Punch Off	DC	15	NL	35	RS	55		75		95	n	B5		D5	N	F5	5	
S	Backspace	DS	Digit Select	DO	16	BS	36	UC	56		76		96	0	B6		D6	O	F6	6	
CK	Acknowledge Start of Heading	PN SM	Punch On Set Mode	CL	17	IL.	37	EOT	57		77		97	p	B7		D7	P	F7	7	
NQ	Enquiry	LC	Lower Case Cursor Control	CU	18	CAN	38		58		78		98	q	B8		D8	Q	F8	8	
NQ SC YP	Escape Bypass	CR	Carriage Return	IF:	19	EM	39		59		79		99	r	B9		D9	R	F9	9	
AN ES	Cancel Restore	EM	End of Medium Form Feed	EC	1A	CC	3A		5A	!	7A	:	9A		BA		DA		FA	1	
	Shift In	TM	Tape Mark	N/A	1B	CUI	3B	CU3	5B	S	7B	#	9B		BB		DB		FB		
EL	Shift Out Delete	ES	Upper Case Field Separator	SN	1C	IFS	3C	DC4	5C		7C	(a)	9C		BC		DC		FC		
UB	Substitute	HT	Horizontal Tab	IG	1D	IGS	3D	NAK	5D)	7D	•	9D		BD		DD		FD		
F	New Line Line Feed	VT	Vertical Tab Upper Case	IR	1E	IRS	3E		5E	:	7E	==	9E		BE		DE		FE		
7.00			- Pres cone		1F	IUS	3F	SUB	5F	\neg	7F		9F		BF		DF		FF		

ASCII control characters					A		printab acters			Extended ASCII characters									
00	NULL	(Null character)		32	space	64	@	96	`	128	Ç	160	á	192	L	224	Ó		
01	SOH	(Start of Header)		33	!	65	Ā	97	а	129	ü	161	ĺ	193	Τ	225	ß		
02	STX	(Start of Text)		34	"	66	В	98	b	130	é	162	Ó	194	Т	226	Ô		
03	ETX	(End of Text)		35	#	67	С	99	С	131	â	163	ú	195	-	227	Ò		
04	EOT	(End of Trans.)		36	\$	68	D	100	d	132	ä	164	ñ	196	-	228	ő		
05	ENQ	(Enquiry)		37	%	69	Ε	101	е	133	à	165	Ñ	197	+	229	Õ		
06	ACK	(Acknowledgement)		38	&	70	F	102	f	134	å	166	а	198	ã	230	μ		
07	BEL	(Bell)		39	•	71	G	103	g	135	ç	167	0	199	Ã	231	þ		
08	BS	(Backspace)		40	(72	Н	104	h	136	ê	168	ė	200	L	232	Þ		
09	HT	(Horizontal Tab)		41)	73	I	105	i	137	ë	169	®	201	F	233	Ú		
10	LF	(Line feed)		42	*	74	J	106	j	138	è	170	7	202	1	234	Û		
11	VT	(Vertical Tab)		43	+	75	K	107	k	139	Ϊ	171	1/2	203	T	235	Ù		
12	FF	(Form feed)		44	,	76	L	108	- 1	140	î	172	1/4	204	ŀ	236	ý Ý		
13	CR	(Carriage return)		45	-	77	М	109	m	141	Ì	173	i	205	=	237	Ý		
14	SO	(Shift Out)		46		78	N	110	n	142	Ä	174	«	206	#	238			
15	SI	(Shift In)		47	I	79	0	111	0	143	Å	175	>>	207	Ħ	239	•		
16	DLE	(Data link escape)		48	0	80	Р	112	р	144	É	176		208	ð	240	=		
17	DC1	(Device control 1)		49	1	81	Q	113	q	145	æ	177		209	Ð	241	±		
18	DC2	(Device control 2)		50	2	82	R	114	r	146	Æ	178		210	Ê	242	_		
19	DC3	(Device control 3)		51	3	83	S	115	s	147	ô	179		211	Ë	243	3/4		
20	DC4	(Device control 4)		52	4	84	Т	116	t	148	ö	180	-	212	È	244	¶		
21	NAK	(Negative acknowl.)		53	5	85	U	117	u	149	Ò	181	Á	213	I.	245	§		
22	SYN	(Synchronous idle)		54	6	86	٧	118	٧	150	û	182	Â	214	ĺ	246	÷		
23	ETB	(End of trans. block)		55	7	87	W	119	W	151	ù	183	À	215	Î	247			
24	CAN	(Cancel)		56	8	88	Χ	120	х	152	ÿ	184	©	216	Ϊ	248	0		
25	EM	(End of medium)		57	9	89	Υ	121	у	153	Ö	185	4	217	٦	249			
26	SUB	(Substitute)		58	:	90	Z	122	z	154	Ü	186		218	Г	250			
27	ESC	(Escape)		59	;	91	[123	{	155	ø	187]	219		251	1		
28	FS	(File separator)		60	<	92	1	124	- 1	156	£	188	Ţ	220		252	3		
29	GS	(Group separator)		61	=	93]	125	}	157	Ø	189	¢	221	Ī	253	2		
30	RS	(Record separator)		62	>	94	۸	126	~	158	×	190	¥	222	Ì	254			
31	US	(Unit separator)		63	?	95	_			159	f	191	٦	223		255	nbsp		
127	DEL	(Delete)																	

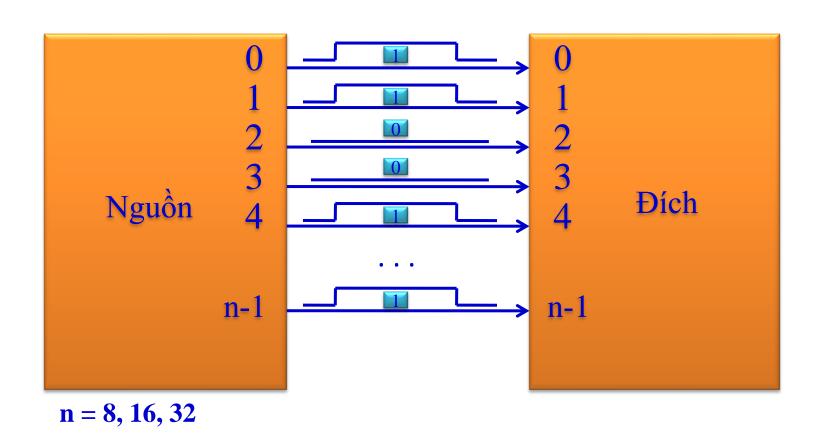
4.2 Cấu trúc kênh truyền

Kênh truyền song song

Kênh truyền nối tiếp

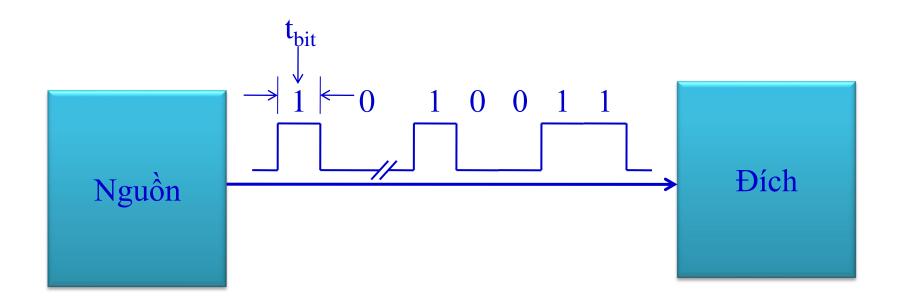
4.2.1 Kênh truyền song song

• Là kênh truyền đồng thời nhiều bit một lần, do đó mỗi lần dịch bit là 1 hay nhiều ký tự được truyền.



4.2.2 Kênh truyền nối tiếp

• Là kênh truyền nối tiếp các bit dữ liệu tuần tự từ nguồn tới đích. Mỗi lần dịch bit ta chỉ thu được một bit.



4.3 Truyền nối tiếp không đồng bộ (Asynchronous Transmission)

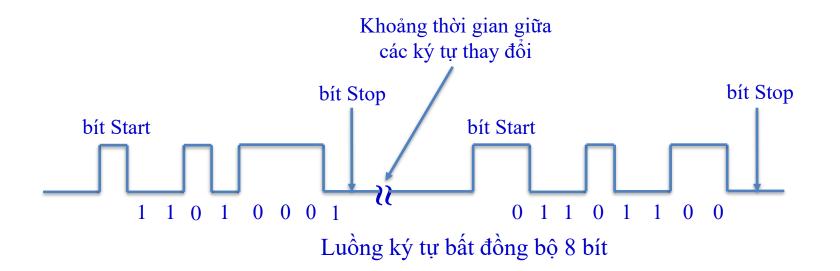
- Nguyên tắc truyền nối tiếp không đồng bộ
- Đặc điểm của truyền nối tiếp không đồng bộ
- Nguyên tắc đồng bộ bít
- Nguyên tắc đồng bộ ký tự
- Nguyên tắc đồng bộ khung

4.3.1 Nguyên tắc truyền nối tiếp không đồng bộ

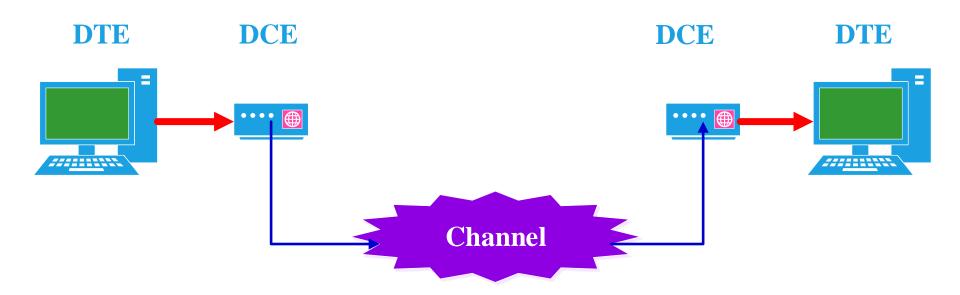
- Các ký tự được truyền đi tại những thời điểm khác nhau.
- Máy thu và máy phát độc lập trong việc sử dụng đồng hồ, đồng hồ chính là bộ phát xung CLOCK cho việc dịch bit (Shift).
- Không cần kênh truyền tín hiệu đồng hồ giữa đầu phát và thu.

4.3.1 Nguyên tắc truyền nối tiếp không đồng bộ



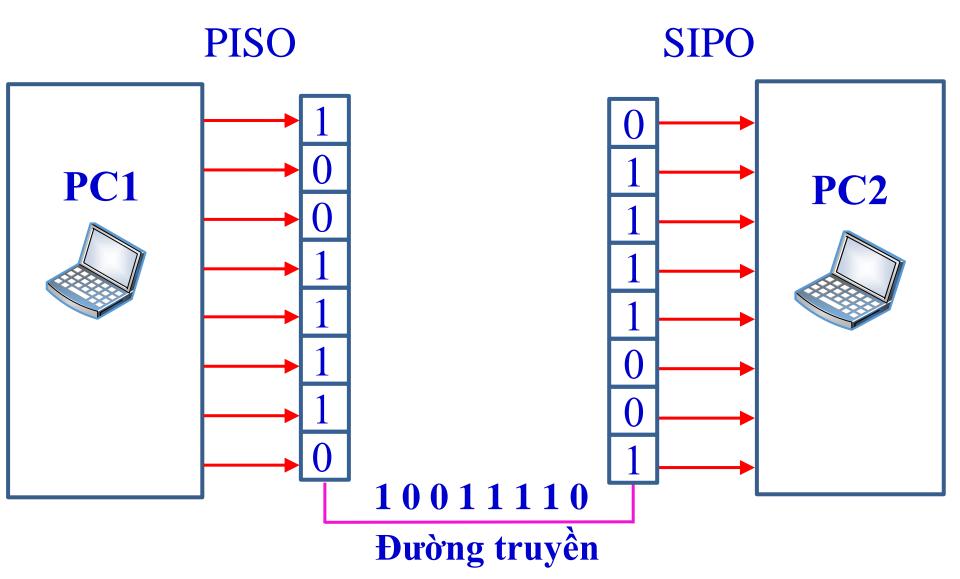


4.3.2 Đặc điểm của truyền nối tiếp không đồng bộ

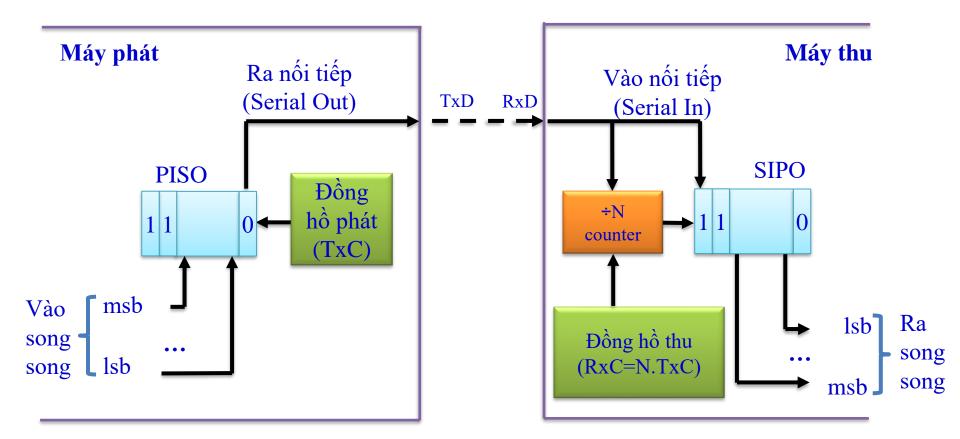


- ✓ Số liệu được truyền giữa hai DTE là chuỗi liên tiếp các bit gồm nhiều phần tử 8 bit, gọi là byte/ký tự.
- ✓ Trong các DTE, mỗi phần tử như vậy được lưu trữ, xử lý và truyền dưới dạng thức song song.

4.3.2 Đặc điểm của truyền nối tiếp không đồng bộ



4.3.3 Nguyên tắc đồng bộ bít



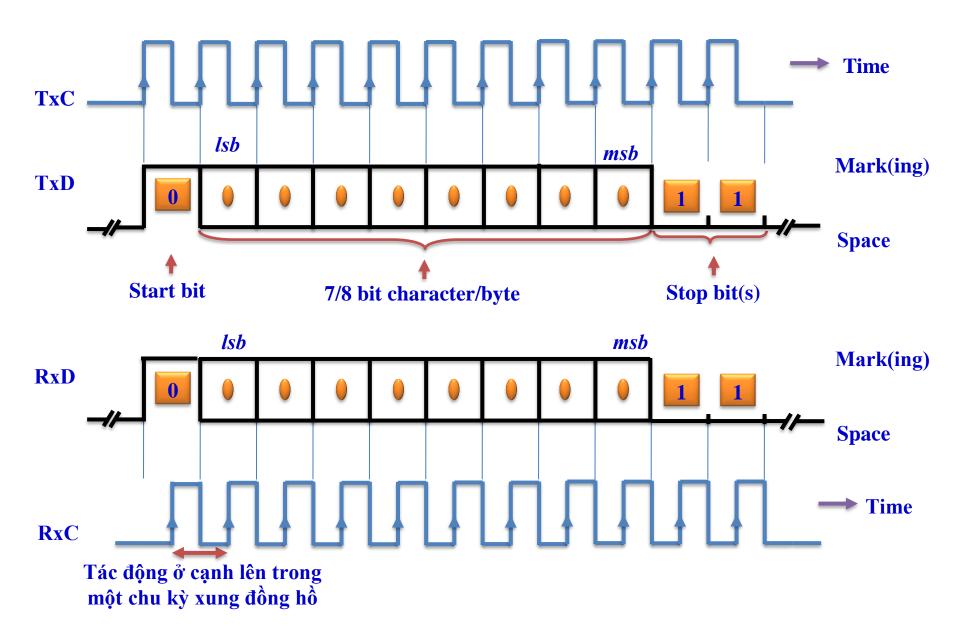
TxD: Transmit Data out: Dữ liệu truyền.

RxD: Receive Data In: Dữ liệu thu.

Msb: Most significant bit: Bít có trọng số cao nhất.

Lsb: Least significant bit: Bit có trọng số thấp nhất

4.3.3 Nguyên tắc đồng bộ bít



4.3.4 Nguyên tắc đồng bộ ký tự

- ✓ Một ký tự sẽ được lập trình với số bít bằng nhau kể cả số bit stop, bit start và bit kiểm tra.
- ✓ Sau khi phát hiện và nhận start bit, đồng bộ ký tự đạt được tại đầu thu bằng cách đếm đúng số bit đã được lập trình.
- ✓ Chuyển ký tự nhận được vào thanh ghi đệm thu, phát tín hiệu thông báo đã nhận được một ký tự, và sẽ đợi cho đến khi phát hiện một start bit kế tiếp.

4.3.5 Nguyên tắc đồng bộ khung







4.4 Truyền nối tiếp đồng bộ (Synchronouns transmission)

- Nguyên tắc truyền nối tiếp đồng bộ
- Đặc điểm của truyền nối tiếp đồng bộ
- Nguyên tắc đồng bộ bít
- Truyền đồng bộ hướng ký tự

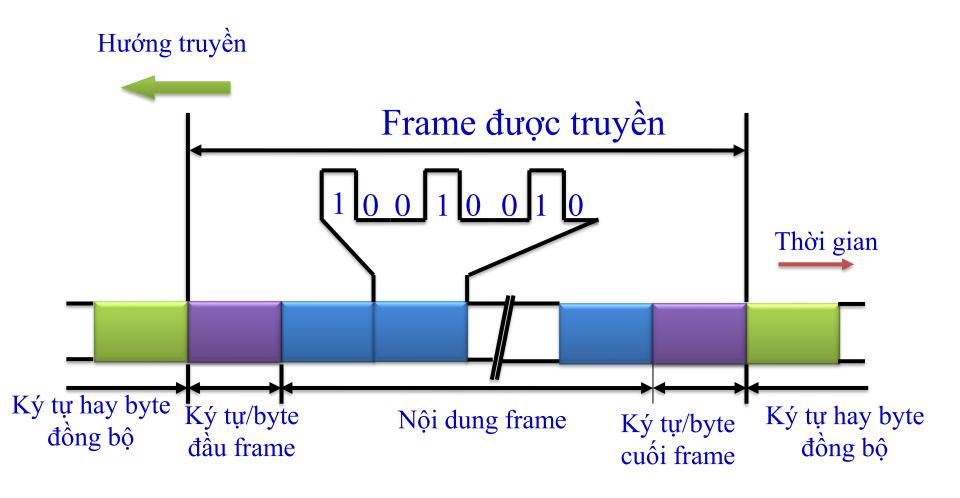
Truyền đồng bộ hướng bít

4.4.1 Nguyên tắc truyền nối tiếp đồng bộ

- Khoảng thời gian giữa hai ký tự kế tiếp bằng không hoặc bằng bội số tổng thời gian cần thiết truyền hoàn chỉnh một ký tự
- Máy phát và máy thu sử dụng đồng hồ chung, nhờ đó máy thu có thể đồng bộ được với máy phát trong hoạt động dịch bit để thu dữ liệu.
- Việc đồng bộ được thực hiện theo từng khối dữ liệu.
- Khối dữ liệu hoàn chỉnh được truyền là luồng bit liên tục các phần tử
 8 bit.

4.4.1 Nguyên tắc truyền nối tiếp đồng bộ

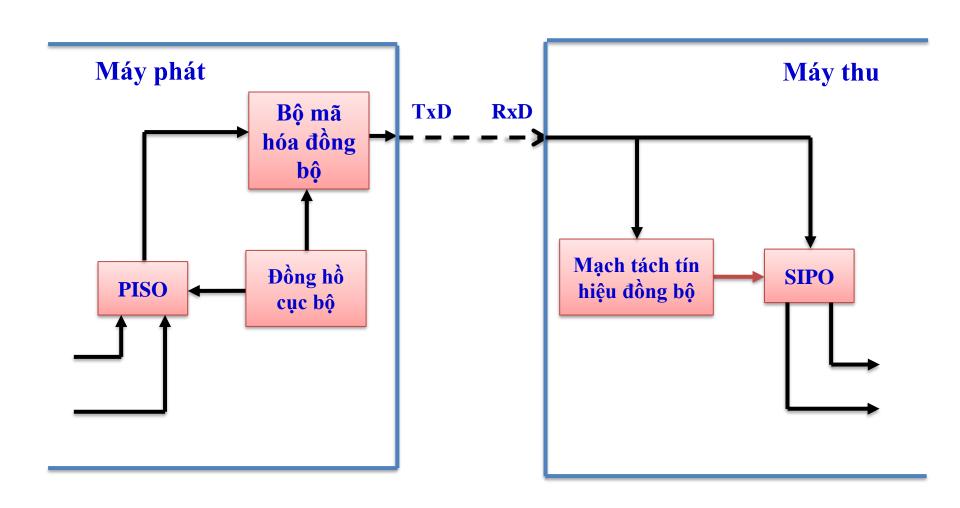
Truyền đồng bộ (Synchronous Transmission)



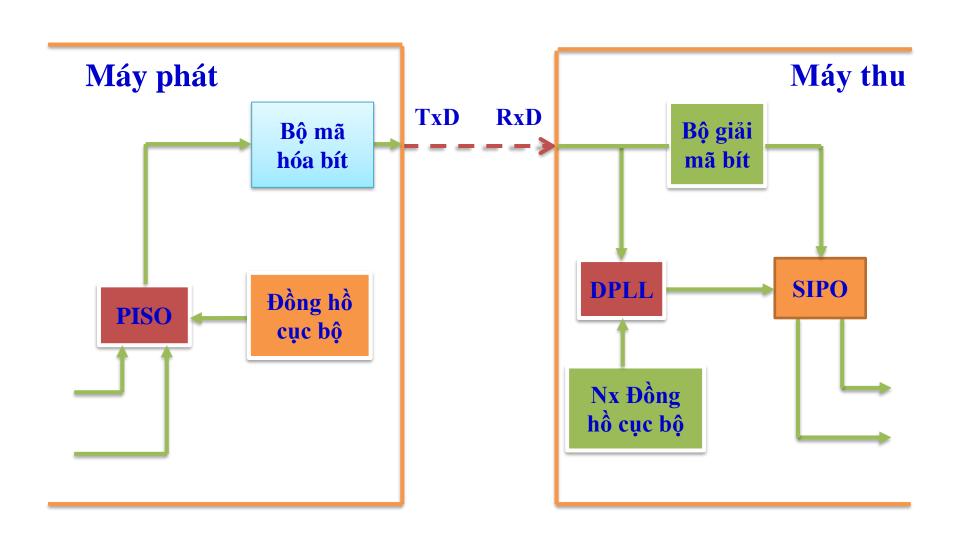
4.4.2 Nguyên tắc đồng bộ bít

- Các bít START, STOP không được dùng, mỗi khung tin được truyền như dòng liên tục các ký tự số nhị phân.
- Máy thu đồng bộ bít trong hai cách:
 - Thông tin định thời được nhúng vào trong tín hiệu truyền đi và sau đó được tách ra bởi máy thu.
 - Máy thu có một đồng hồ cục bộ được giữ đồng bộ với tín hiệu thu nhờ thiết bị vòng khóa pha số (DPLL_Digital Phase Lock Loop)

4.4.2 Nguyên tắc đồng bộ bít



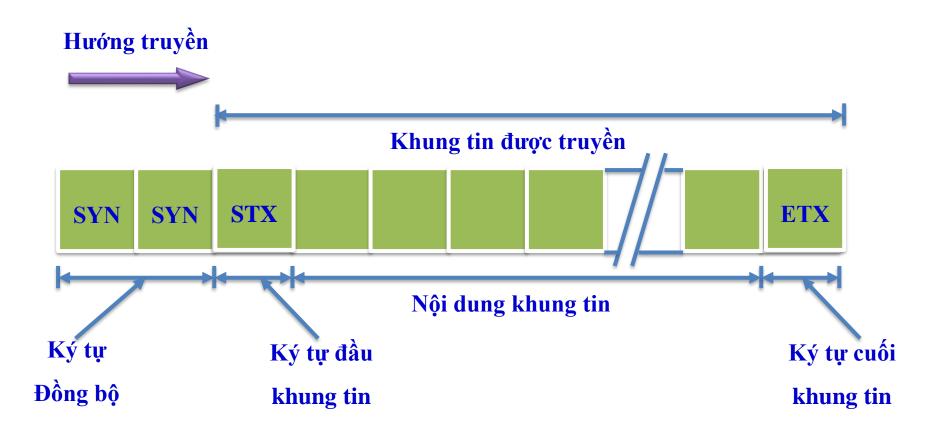
4.4.2 Nguyên tắc đồng bộ bít



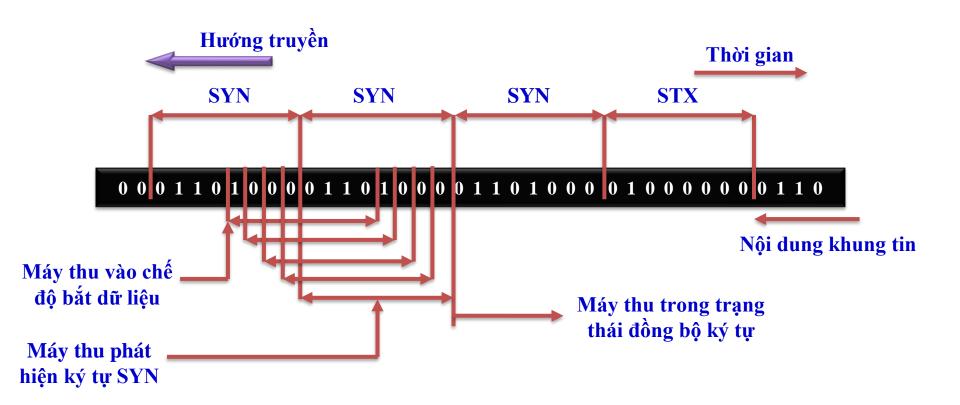
4.4.3 Đặc điểm của truyền nối tiếp đồng bộ

- Trong kỹ thuật truyền đồng bộ thì đồng hồ thu chạy đồng bộ với tín hiệu đến.
- > Trong thực tế có hai lược đồ truyền đồng bộ:
 - ✓ Truyền đồng bộ thiên hướng bit
 - ✓ Truyền đồng bộ thiên hướng ký tự.

4.4.4 Truyền đồng bộ hướng ký tự



4.4.4 Truyền đồng bộ hướng ký tự



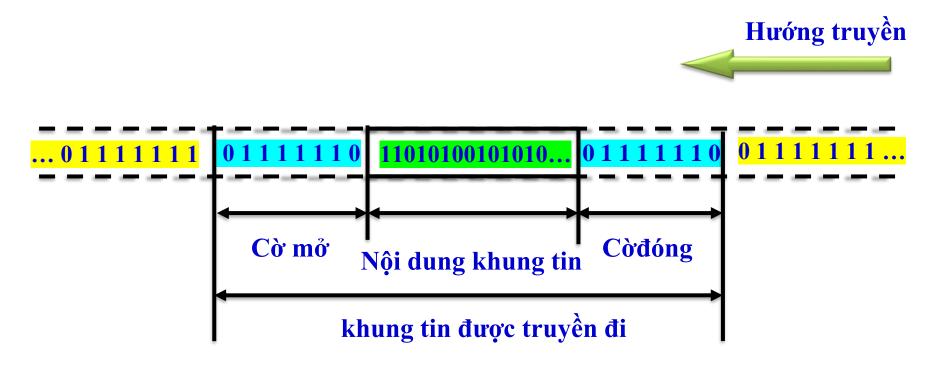
4.4.4 Truyền đồng bộ hướng ký tự

- ✓ Sự trong suốt dữ liệu đạt được khi dùng một ký tự DLE chèn vào trước STX và EXT đồng thời chèn một DLE vào bất cứ vị trí nào trong nội dung có chứa DLE.
- ✓ Trường hợp này, các ký tự SYN đứng trước ký tự DLE đầu tiên.



- ✓ Bắt đầu và kết thúc bằng một cờ " 0111 1110 ". Nội dung của khung tin nhất thiết phải là bội số của 8.
- ✓ Để máy thu tiếp cận và duy trì cơ cấu đồng bộ bít, máy phát phải gửi một chuỗi các byte rỗi "0111 1111" đứng trước cờ bắt đầu khung.

Khi nhận được cờ khởi đầu khung tin, nội dung của khung tin được đọc và dịch theo các khoảng 8 bít cho đến khi gặp cờ kết thúc khung tin.



- ✓ Để đạt được tính trong suốt dữ liệu, cần đảm bảo cờ không bị nhận dạng nhầm với nội dung khung tin.
- ✓ Để giải quyết vấn đề này người ta sử dụng kỹ thuật tạo khung sử dụng bít độn.
- ✓ Khi phát hiện thấy có 5 bít 1 liên tiếp, nó sẽ tự động chèn vào 1 bít 0.
- ✓ Một mạch tương tự tại máy thu thực hiện chức năng gỡ bỏ bít 0.

