
LIAISON DE DONNEES

BSC

Basic Synchronous Communication

➔ BSC: Basic Synchronous Communication



Basés sur le caractère ...

➔ Protocoles suivant une normalisation peu contraignante réalisée à posteriori à partir de 1965

➔ OSI 1745,2111,2628,2629, etc.

➔ AFNOR NZ Z66-010,011,015,020,....

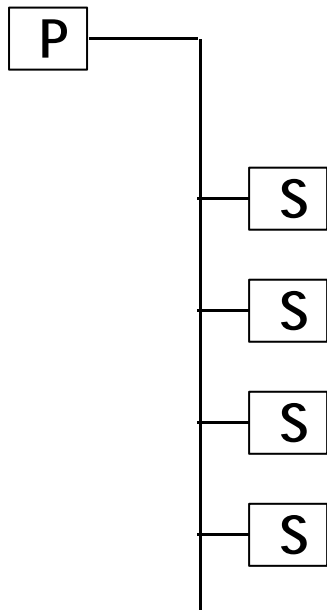
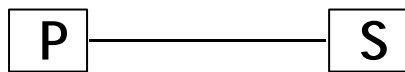
➔ ECMA 16,24,37,...

➔ produits IBM 2780,3780,3270BSC

➔ Service physique SYNCHRONE

➔ de nombreux protocoles, sur service arythmique,
s'INSPIRENT de ce protocole

- ➔ Liaison physique synchrone
demi-duplex
- ➔ Le coupleur doit reconnaître et signaler la présence du caractère de synchronisation (SYN) en réception
- ➔ et être capable de l'insérer automatiquement en émission (si l'application ne peut fournir assez vite des données au coupleur pour maintenir un flux synchrone)
- ➔ Nécessite donc l'utilisation d'un alphabet de référence
par exemple A15



➔ Transfert de données fiable
point à point ou multipoint à commande centralisée
bidirectionnel à l'alternat

➔ Contrôle d'erreurs

➔ par parité croisée ou code cyclique (CRC16)

➔ Contrôle de flux par acquittement de chaque trame

➔ Scrutation (polling) des stations secondaires

➔ invitation à recevoir (selecting)

➔ invitation à émettre (polling)

➔ ces fonctions tpeuvent être présentées comme une connexion

➔ transfert transparent éventuellement

- ➔ AI5 = CCITT T50 = ECMA 6 = EIA 5 = (ex ascii)
- ➔ 10 caractères notés TCi réservés pour les communications
- ➔ on peut aussi utiliser un alphabet non-standard (EBCDIC) s'il possède une dizaine de caractères de communication

décimal		0	16	32	48	64	80	96	112
	Hexa	0	1	2	3	4	5	6	7
.+0	0	Nul	TC7(DLE)	Space	0	@	P	`	p
.+1	1	TC1(SOH)	DC1(Xon)	!	1	A	Q	a	q
.+2	2	TC2(STX)	DC2(Tapeon)	"	2	B	R	b	r
.+3	3	TC3(ETX)	DC3(Xoff)	# (£)	3	C	S	c	s
.+4	4	TC4(EOT)	DC4(Tapeoff)	\$ (¤)	4	D	T	d	t
.+5	5	TC5(ENQ)	TC8(NAK)	%	5	E	U	e	u
.+6	6	TC6(ACK)	TC9(SYN)	&	6	F	V	f	v
.+7	7	BEL	TC10(ETB)	'	7	G	W	g	w
.+8	8	FE0(BS)	CAN	(8	H	X	h	x
.+9	9	FE1(HT)	EM)	9	I	Y	i	y
.+10	A	FE2(LF)	SUB	*	:	J	Z	j	z
.+11	B	FE3(VT)	ESC	+	;	K	nat: [k	nat: {
.+12	C	FE4(FF)	IS4(FS)	,	<	L	nat: \	l	nat:
.+13	D	FE5(CR)	IS3(GS)	-	=	M	nat:]	m	nat: }
.+14	E	SO	IS2(RS)	.	>	N	nat: ^	n	nat: ~
.+15	F	SI	IS1(US)	/	?	O	_	o	DEL

Exemples :

Syn Syn S A Enq
Syn Syn PA Enq

Syn Syn S Ack
Syn Syn Eot

Syn Syn Soh S 1 Stx données
utilisateur Etb bcc (pad)

Syn Syn Soh S 1 Stx données
utilisateur Etx bcc (pad)

Syn Syn 1 Ack

Syn Syn Dle Ack

➔ Synchronisation : SYN 16h (et maintien)

➔ Scrutation : ENQ 05h

EOT 04h

➔ Transfert de données : SOH 01h

STX 02h

informations ETB 17h

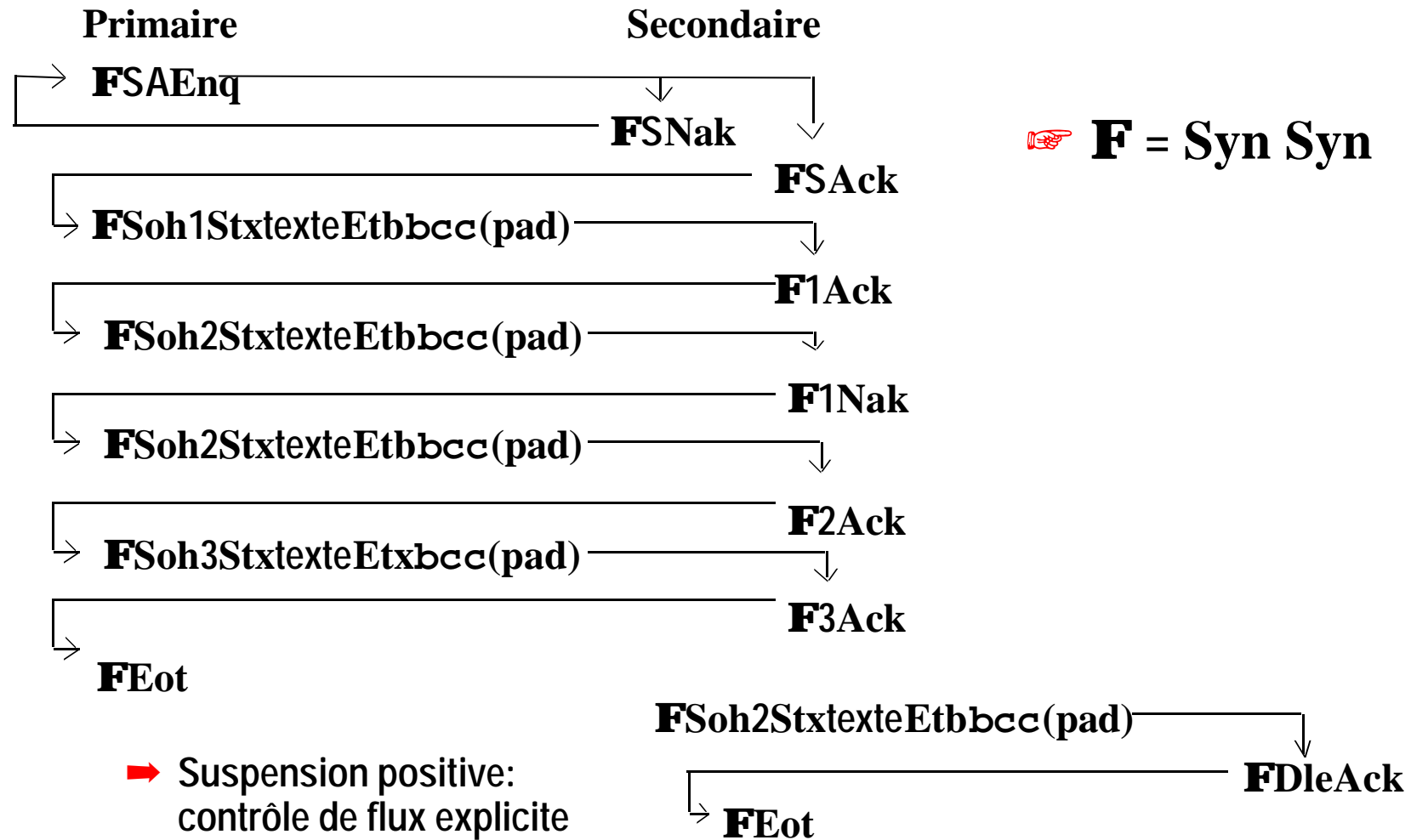
ETX 03h

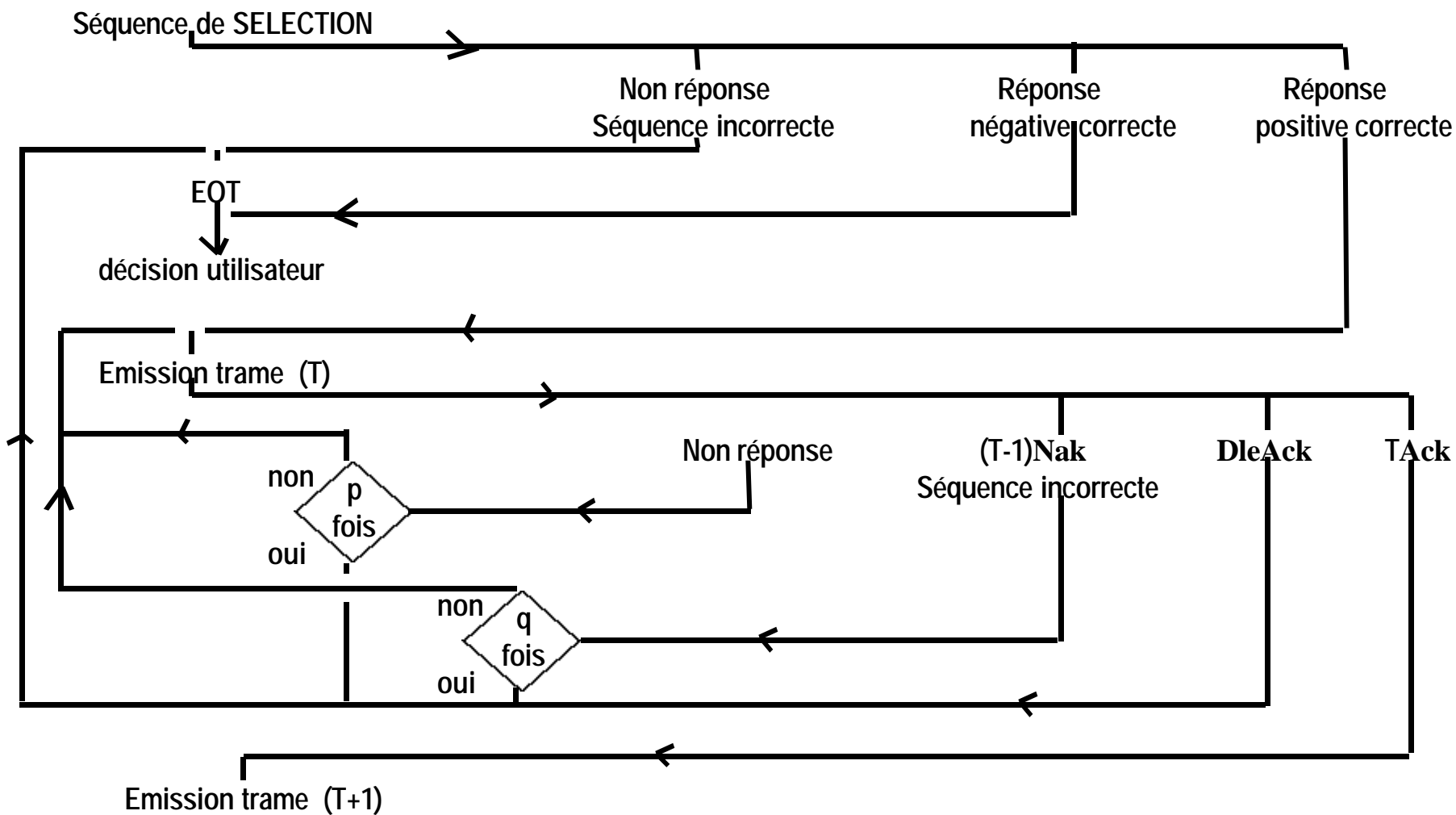
acquiescement ACK 06h

NAK 15h

➔ extension de protocole : DLE 10h

exemple : DLE EOT, DLE SYN, DLE NAK





- ➔ pour transmettre de manière transparente un bloc de données binaire d'un autre alphabet

REDONDANCE

- ➔ Technique du "double DLE" (ecma 24, CCITT V3)

- ➔ à l'émission les caractères 10h (DLE) sont dédoublés (DleDle)

Héxa décimal :
(1Ah ↔ 31h 41h)
50%

- ➔ les fin de bloc ou de texte, et les synchros insérées sont préfixées par **Dle :: DleEtb, DleEtx, DleSyn**

- ➔ Le texte est annoncé par **DleStx**

- ➔ à la réception, si le même caractère est codé par **Dle**, on teste le (n+1)ème

Uuencode :

- ➔ S'il vaut **Dle** on a reçu un caractère de valeur 10h

25 %

- ➔ sinon, s'il vaut **Syn** : insertion automatique de syncho

Etb : fin de bloc courant

Ecma 24 :

Etx : fin de texte

1 ou 2 %

- ➔ sinon Erreur

➔ Soit à transférer la chaîne de caractères suivant codée en AI5

A B 1 Etb C Stx 2 Dle 3 Syn D Dle Dle 4 Etx F I N

➔ les caractères italiques sont ajoutés, soit

Dle Stx A B 1 Etb C Stx 2 **Dle** **Dle** 3 Syn D **Dle** **Dle** **Dle** **Dle** 4 **Dle** Syn Etx F I N **Dle** Etx

➔ en réception

➔ *Dle Stx* début de texte transparent

➔ ranger A B 1 Etb C Stx 2

➔ **Dle Dle** ranger Dle

➔ ranger 3 Syn D

➔ **Dle Dle** (2 fois) ranger Dle (2fois)

➔ ranger 4

➔ **Dle Syn** bourrage de synchronisation

➔ ranger Etx F I N

➔ **Dle Etx** fin de texte transparent