

Signalisation et Télécoms Système de signalisation n°7 557

André-Luc BEYLOT

ENSEEIHT

Département Sciences du Numérique

Plan Général

- Introduction et Motivations
- Protocoles et Architecture
- Conclusion

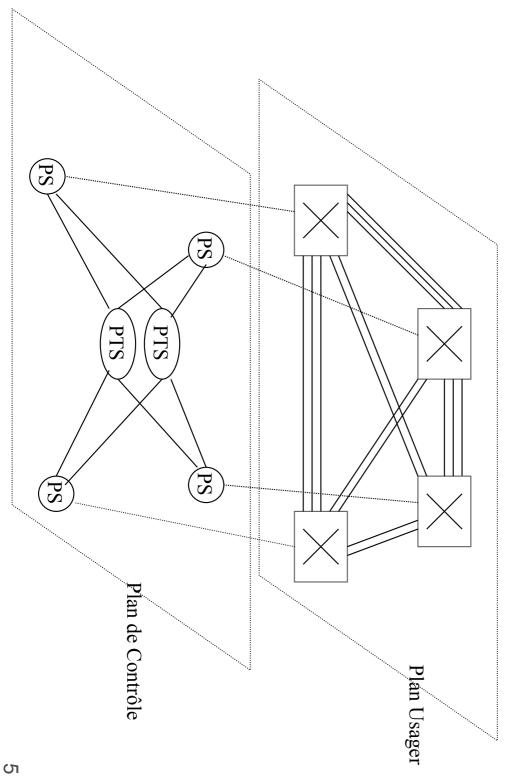
Historique

- Signalisation voie par voie analogique : Partage des **JONCTEURS** ressources entre signalisation et données réalisée par des
- Faible utilisation des ressources
- Coût des joncteurs
- On ne peut pas envoyer de la SIG et des DONNEES
- Numérisation du cœur de réseau : possibilité de signalisation voie par voie numérique, inefficace
- Distinction:
- Signalisation associée circuit : ensemble des messages relatifs à un « circuit »
- Signalisation non-associée circuit : exemple réseau de mobiles ou numéros verts

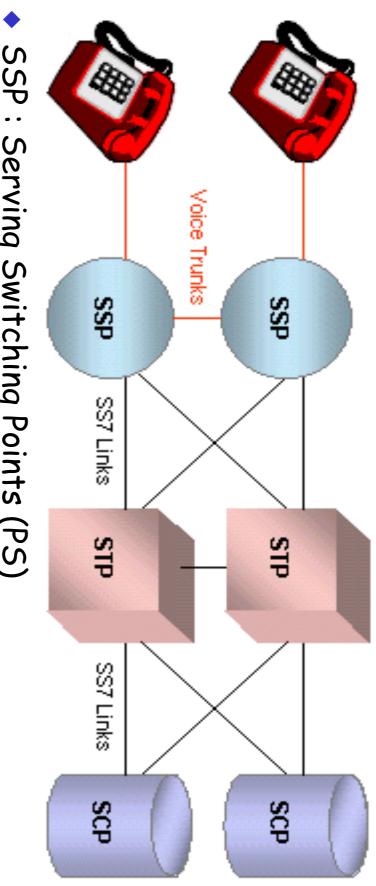
Historique

- Signalisation en mode associé :
- lien physique de signalisation entre les commutateurs reliés par des faisceaux directs.
- Par exemple : un canal de signalisation partagé en mode paquet pour chaque groupe de jonctions
- Première solution déployée : 1987-1988
- Signalisation en mode quasi-associé :
- Mise en place d'un réseau commuté de transmission de données par paquet
- Echanges de messages entre extrémités : Points Sémaphores en passant par des commutateurs de messages : Points de Transfert Sémaphore

Réseau Sémaphore



Réseau Sémaphore



SSP : Serving Switching Points (PS)

STP: Signal Transfer Points

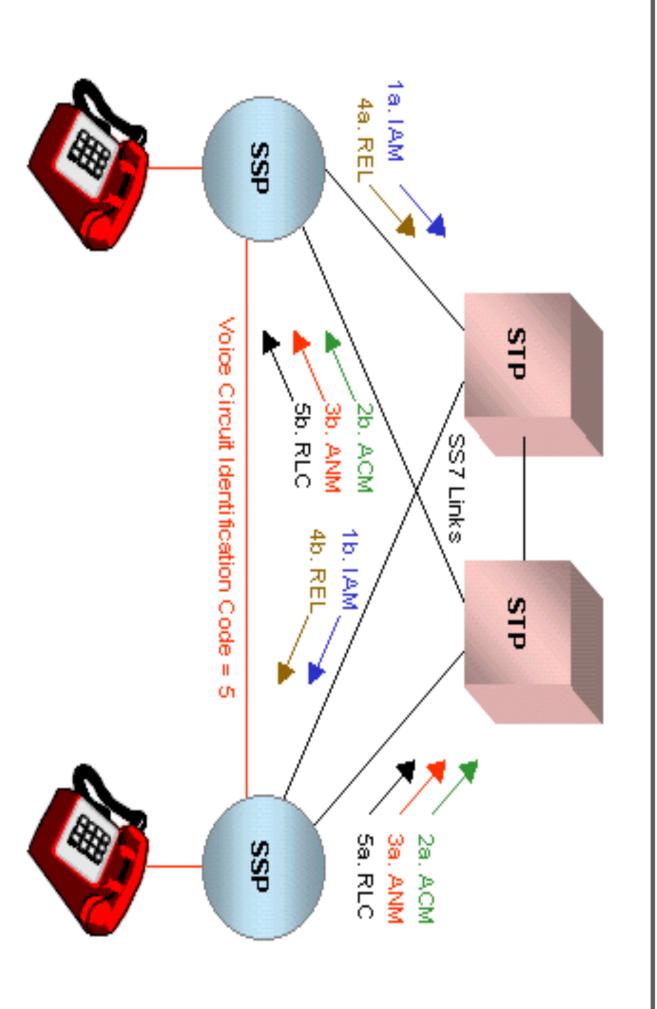
SCP : Service Control Points ~ Interface Base de données

bases de données d'un réseau mobile

mise en place de numéros 800

base de données des gestions d'appels, état des liens

Signalisation SS7

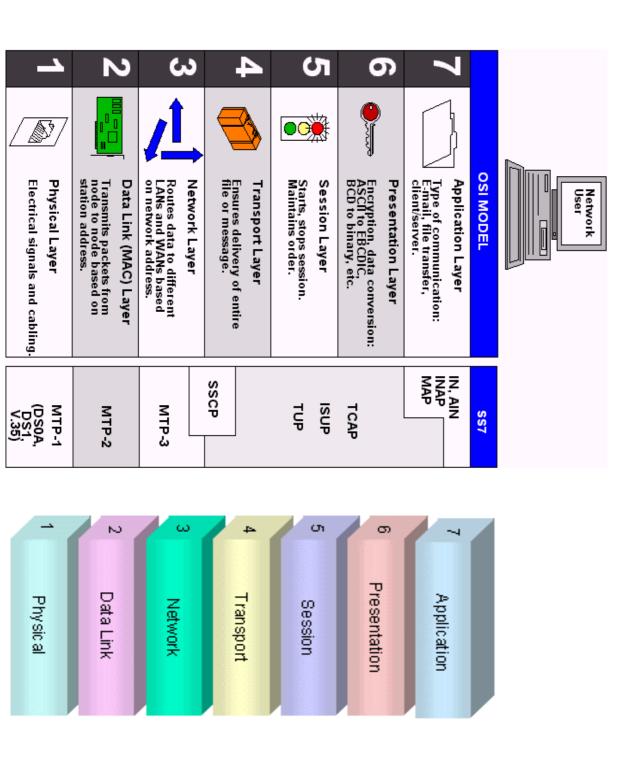


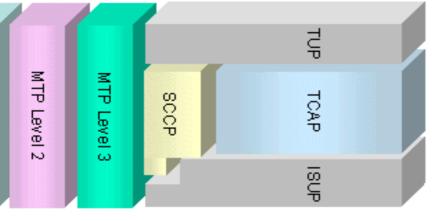
Architecture du SS7

- 2 sous-ensembles
- Sous-Système de Transfert de Message
- Transport de Messages de Signalisation entre 2 points de sig
- Normalisation des 3 premières couches
- Sous-Systèmes Utilisateurs
- Utilise les services fournis par le SSTM
- Plusieurs sous-systèmes : données, téléphonique, utilisateur points sémaphores), ... RNIS, connexion de signalisation (échange de données entre
- ATTENTION: Il faut bien distinguer
- La signalisation n°7 qui reste sous le contrôle du traitement d'appel situé dans les commutateurs téléphoniques qui n appartient pas au réseau sémaphore
- · Le réseau sémaphore n°7 qui transporte de manière fiable les messages de signalisation

Architecture Protocolaire SS7

From Computer Desktop Encyclopedia © 2000 The Computer Language Co. Inc.





MTP Level 1

Architecture Protocolaire

- MTP 1 : couche physique
- MTP 2 : couche liaison de données à la HDLC
- Message Transfer Part 3 (MTP3)
- Gestion du réseau
- routage / distribution messages
- Signaling Connection Control Point (SCCP) niveau 3
- Supporte des communications avec ou sans connexions
- permet le multiplexage
- ISDN User Part (ISUP)
- Messages de contrôle des appels entre nœuds SS7
- Traduit les messages Q.931 en messages SS7
- Telephone User Part (TUP)
- Téléphonie: raccordement analogique (en France SSUTR2)
- Transaction Capabilities Application Part (TCAP)
- ullet Exemple d'utilisation : support au transfert des n° 800 10

SSTM

- Objectifs
- Transfert info de sig. entre 2 points d'un réseau télécoms
- bonne disponibilité et fiabilité (99.999% du temps)
- Respect ordre relatif ($< 10^{-10}$) sans perte ($< 10^{-7}$) ni duplication
- Taux d'erreur résiduel ~ 10-10
- Couche Physique :
- définit la liaison utilisée l'information de signalisation
- Couche Liaison de Données :
- HDLC, mode de numérotation étendue
- Couche Réseau :
- Sécurisation (défaillance durable) entre points sémaphores
- Plusieurs liaisons utilisées en partage de charge
- Basculement, réacheminement

Echange de Messages

Trames de types HDLC

	01111110
(7) B	Z
(7) B	
(n*8 <= 272 octets)	SIF
(FCS

BSN : Numéro de Séquence Arrière, BIB : Bit d'indication Arrière

FSN, FIB : idem trame envoyée

FIB : change à chaque fois qu'il y a retransmission d'une trame

LI = valeur de n en binaire

SIF: champ d'information de signalisation

Délimitation + Transparence (insertion de 0)

Niveau 2 : (Suite)

- Détection par FCS (2 octets : $x^{**}16 + x^{**}12 + x^{**}5 + 1$)
- Correction:
- Méthode de base : BIB ; demande de retransmission explicite (convient lorsque temps d'aller/retour faible)
- Chaque trame est explicitement acquittée
- Reçue correctement: BIB = FIB de la trame que l'on acquitte
- + Erreur : BIB = FIB
- Répétition cyclique préventive (utiles pour liaisons satellites).
- N'utilise que les accusés de réception positifs,
- retransmission régulière des trames non encore acquittées
- Tant qu'on n'a pas de nouvelles trames à émettre

Niveau 2 : (Suite)

- Contrairement à HDLC
- En l'absence de messages utilisateurs : envoi régulier de trames d'états de la liaison de signalisation
- Pas de procédure d'ouverture/fermeture de connexion
- Le champ LI permet de distinguer 🔁 types de trames
- LI = 0 : trames de remplissage
- LI = 1 ou 2 : trames d'état du canal
- Contiennent un octet de données SF : Status Field
- 3 bits permettent de gérer l'état du lien
- Alignement, surveillance du taux d'erreur, contrôle de flux
- LI < 63 : trames de données de longueur LI
- LI = 63 : trames de données de longueur >= 63

Ziveau 3

- Sécurisation des liaisons de signalisation
- En cas de taux d'erreur trop élevé : liaison mise hors service
- Basculement sur voie de réserve
- Pour mettre en place une connexion, le « message » de chemin plus long que la connexion elle-même demande de connexion peut éventuellement utiliser un

SIO Octet de Service	
PS dest. (14 bits) DPC	
PS origine (14 bits) OPC	Etiquette = 5 octets
Code circuit (12 bits) CIC	ets •
INF	↑ M octets

Niveau 3

- SIO = SI (Service Indicator) + SSF (SubService Field)
- SI = Gestion du réseau sémaphore, SCCP, TUP, ISUP
- SSF: International, National, Local
- Les messages relatifs à un appel suivent le même chemin
- L'étiquette ~ numéro de Circuit Virtuel
- CIC déterminé par l'appli. Comporte un champ SLS: Signaling Link Selection qui correspond au choix du chemin
- Partage de charge
- Gestion du réseau sémaphore
- Gestion des routes
- Gestion du trafic
- Gestion des canaux
- => Essais et Maintenance

SCCP

- Limitations de MTP-3
- Adressage national des PS
- Les messages font référence à des circuits
- SCCP utilise une adresse de longueur variable contenant
- Un numéro de sous-système = appli. Utilisant SCCP
- une appellation globale typiquement un numéro de téléphone inexploitable en l'état par MTP
- SCCP contient une fonction de traduction pour déterminer le PS (ou les PS successifs jusqu'à) destination

		, ,	, ,			
	MTP1	MTP2	MTP3	SCCP	PS	
			A	>		
			Б	J	F	
	MTP1 MTP1	MTP2	MTP3 MTP3	SCCP	asserelle I	
	MTP1	MTP2 MTP2	MTP3	CP	Passerelle International	
lale						
	MTP1	MTP2	MTP3	PTS		
		Pass				
	MTP1	MTP2	MTP3	SCCP	sserelle I1	
	MTP1 MTP1	MTP2 MTP2	MTP3 MTP3		serelle International	
ale						
	<u>2</u>					
7	MTP1	MTP2	MTP	SCCI	PS	

SCCP

- SCCP offre 4 classes de service :
- Sans connexion sans garantie de séquencement
- Sans connexion avec garantie de séquencement (en utilisant garantie MTP-3)
- Avec connexion sans contrôle de flux
- Avec connexion et contrôle de flux
- !! Primitives de services de niveau 3 : N_CONNECT.request
- TCAP utilise la classe 0
- Pour les échanges contrôleurs de station de base <=> switches on utilisera le mode connecté

TCAP

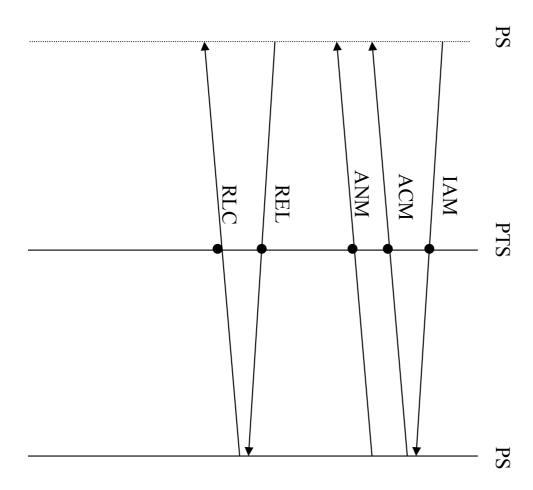
- entre les PS et les SCP TCAP permet le déploiement des services du réseau intelligent en permettant les échanges d'informations
- PS utilisent TCAP pour effectuer des requêtes auprès des des numéros 800 ou des numéros courts SCP pour déterminer les numéros de téléphones associés à
- Quand un utilisateur mobile change de localisation, des applicatif MAP utilise TCAP échanges doivent s'opérer entre les bases de données temporaires (VLR) et permanente (HLR) sans faire référence à des appels téléphoniques. Le protocole

TCAP

- TCAP: Transaction Capability Application Part est un Operation Service Element) protocole transactionnel qui correspond à l'Elément de Service d'Application (ASE) de l'OSI : ROSE (Remote
- Contient une sous-couche transaction:
- Equivalent d'une session au-dessus de SCCP
- TC_Begin; TC_Continue; TC_Abort; TC_End.
- + une sous-couche composant :
- Emet des requêtes/réponses successives
- Invoke, Return result (last/not last), Return Error, Reject

ISUP

Spécifie messages échangés et protocole de mise en place/fermeture des cnxs voix et données sur un réseau public commuté.



ISUP: pas à pas

- d'arrivée. IAM contient: 1. Le PS d'origine envoie un message ISUP initial address message (IAM) pour réserver un circuit disponible du CAA de départ au CAA
- Originating point code (OPC)
- Destination point code (DPC)
- le code CIC et de façon optionnelle le nom et le numéro de l'appelant.
- 2. Le PS de destination :
- que la ligne est libre Examine le numéro de téléphone vérifie qu'il dessert ce numéro et
- Transmet un message ISUP address complete message (ACM) vers réserve. le commutateur d'origine (2a) pour indiquer qu'un circuit a été
- Sonne sur la ligne de l'appelé
- Le PTS route le message ACM au commutateur d'origine (2b) qui prévient l'appelant et "connecte" au faisceau pour terminer le circuit de voix de l'appelant vers l'appelé

ISUP: Pas à pas

- 3. Quand l'utilisateur décroche, le PS de destination :
- Arrête la sonnerie
- Envoie un message ISUP answer message (ANM) au commutateur d'origine via son point de transfert sémaphore (3a).

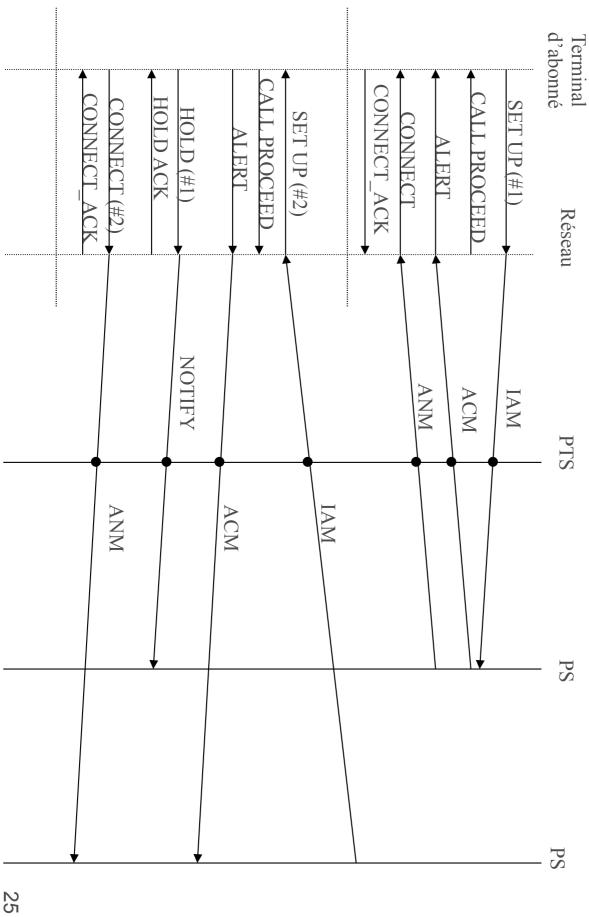
Le PTS route le message ANM vers le commutateur d'origine (3b) qui et commence la tacturation. vérifie que la ligne de l'appelant est bien connecté au canal réservé

- 4. Si l'appelant raccroche en premier :
- Le point sémaphore d'origine envoie un message ISUP release destination (4b). message (RtL) pour relächer le circuit entre les commutateurs (4a). Le PTS route le message REL vers le commutateur de
- Sinon, le PS envoie un message REL au commutateur d'origine en occupe). indiquant la raison de la fin de connexion (e.g., fin normale ou

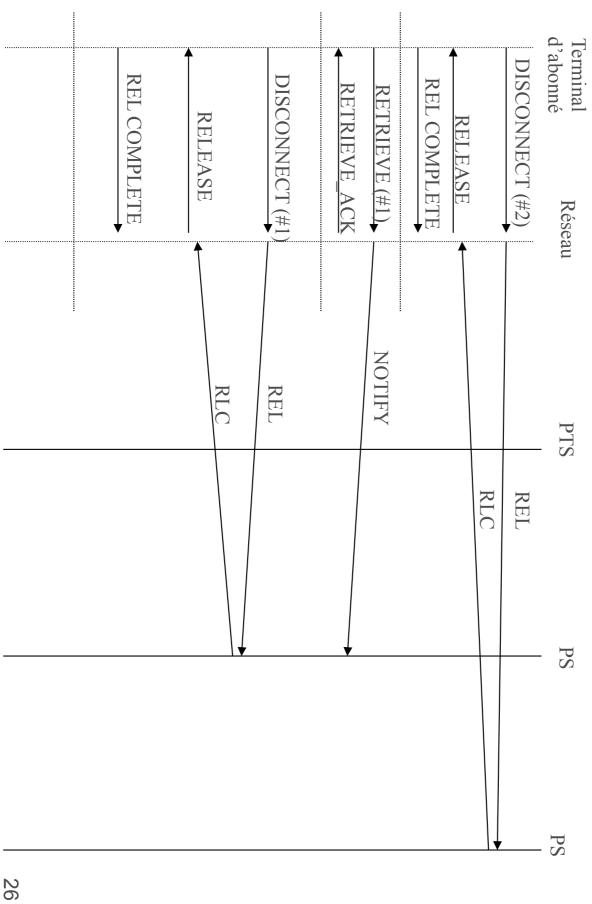
ISUP: Pas à Pas

- 5.A la réception du message REL, le PS de destination
- Déconnecte le circuit
- Le remet dans l'état libre
- Envoie un message ISUP release complete message (RLC) au et de la libération du circuit. PS d'origine (5a) pour accusé réception de la fin de connexion
- Quand le commutateur d'origine reçoit (ou génère) le message RLC (5b):
- il arrête la facturation
- Relâche le circuit.

Exemple - double appel (1/2)



Exemple - double appel (2/2)



Conclusion

- Mise en place du réseau sémaphore et du SS7 a permis
- Distinction données/signalisation
- Fiabilité
- Evolution des services sur une architecture existante
- Réseau Intelligent
- Mais: lourdeur des protocoles et des architectures