

La VoIP, une opportunité pour la sécurité ?

SSTIC 2007

Nicolas Dubée - Secway

Introduction (1)

- La convergence globale vers l'IP est une réalité
- La téléphonie fait partie des domaines concernés, au travers des technologies VoIP
- Le besoin de convergence est légitime, eu égard aux économies possibles, mais surtout aux nouveaux services rendus par la VoIP

Introduction (2)

- La VoIP apparaît comme un risque (cf. MISC mai-juin 2007 « Le risque VoIP »)
- La VoIP n'introduit en elle-même que peu de risques vraiment nouveaux
 - Il a toujours été possible d'intercepter une conversation (intrusion physique)
 - Il a toujours été possible de paralyser fortement la téléphonie en détruisant certains équipements clefs
- Ce qui change :
 - D'un côté l'importance de la menace (en nombre, potentiel, distance)
 - De l'autre les possibilités pour sécuriser la téléphonie, largement meilleures qu'auparavant

Introduction (3)

- Nous avons choisi de développer un boîtier matériel de chiffrement bout-en-bout des conversations VoIP
- Ce projet sera l'opportunité d'une présentation sur :
 - Les protocoles et risques de la VoIP
 - Notre retour d'expérience sur la VoIP
 - Notre retour d'expérience sur un développement embarqué (carte-mère embarquée ARM + GNU/Linux)

La VoIP, une opportunité pour la sécurité ?

- Aperçu des protocoles VoIP
- Attaques et risques en VoIP
- Solutions pour la confidentialité des flux
- Notre retour d'expérience

Les protocoles de la VoIP (1)

- Les protocoles de la VoIP se classent en deux familles
 - Les protocoles de signalisation
 - Les protocoles de transport des données (audio/vidéo)
- Toute conversation VoIP fait intervenir ces deux familles
- En outre, d'autres protocoles peuvent intervenir en support
 - DHCP / TFTP pour la gestion des adresses et des configurations des téléphones
 - 802.1q pour la segmentation en VLANs
 - DNS pour la résolution des adresses distantes...

Les protocoles de la VoIP (2)

- Plusieurs protocoles de signalisation se distinguent (H.323, SIP, SCCP)
- Pour les protocoles de données, RTP est prédominant
- En général, on désigne une architecture par le protocole de signalisation qu'elle utilise

Protocoles de signalisation

- Protocoles ayant vocation à mettre en place et gérer des sessions de communication
 - Signalisation des appels
 - Mise en place d'un canal de communication (IPs + ports) pour faire circuler la voix

- Deux approches différentes pour ces protocoles
 - Monde des télécoms - H.323

 - Monde des SI
 - SIP
 - IAX2, avec l'IPBX open-source Asterisk
 - SCCP (Skinny) de Cisco

H.323

- Série de recommandations ITU-T pour véhiculer des communications audio/vidéo sur un réseau de paquets
- Contient notamment H.225.0 (RAS + Q.931) pour la signalisation des appels
- Protocole largement utilisé, aussi bien pour de petites applications, que sur de très gros déploiements

SIP

- *Session Initiation Protocol*, conçu dès 1996 et décrit dans sa forme actuelle par le RFC 3261
- Protocole ayant reçu une large publicité, du fait notamment de son côté « S.I. »
 - Adopté en 2000 par le 3GPP comme protocole de signalisation
 - Utilisation dans de nombreuses autres applications (anciennes messageries instantanées Exchange, souhait de google d'intégrer SIP dans GoogleTalk...)
- Déploiements importants de ce protocole dans les nouvelles infrastructures VoIP

Les composants d'une architecture SIP (1)

- *User-Agent* (UAS+UAC) : les terminaux (softphone, hardphone, ATA...)
- *Registrar* : serveur d'enregistrement (reçoit des messages REGISTER)
- *Location server* : suit les localisations des utilisateurs
- *Proxy server* : relai pour les messages SIP, notamment vers d'autres réseaux
- *Redirect server* : indique aux UA l'adresse à contacter directement

Les composants d'une architecture SIP (2)

- En pratique, ces rôles sont fonctionnels
- Ils correspondent très rarement à des serveurs différents
- Dans les petites infrastructures, l'IPBX assure généralement tous ces rôles

Les messages SIP

- Sur IP, les messages SIP sont véhiculés au travers de datagrammes UDP ou de sessions TCP (si message SIP trop gros ou TLS) sur le port 5060
- Les messages SIP sont en texte ASCII, suivant une syntaxe similaire à HTTP
- Ces messages contiennent un verbe (REGISTER, INVITE, ACK, BYE, CANCEL, NOTIFY...) suivi d'entêtes et d'un payload optionnel en SDP

Aperçu d'un message, l'INVITE

Verbe invite

```
INVITE sip:UserB@biloxi.com SIP/2.0
Via: SIP/2.0/TCP client.atlanta.com:5060;branch=z9hG4bK74bf9
Max-Forwards: 70
From: BigGuy <sip:UserA@atlanta.com>;tag=9fxced76s1
To: LittleGuy <sip:UserB@biloxi.com>
Call-ID: 3848276298220188511@atlanta.com
CSeq: 1 INVITE
Contact: <sip:UserA@client.atlanta.com;transport=tcp>
Content-Type: application/sdp
Content-Length: 143
```

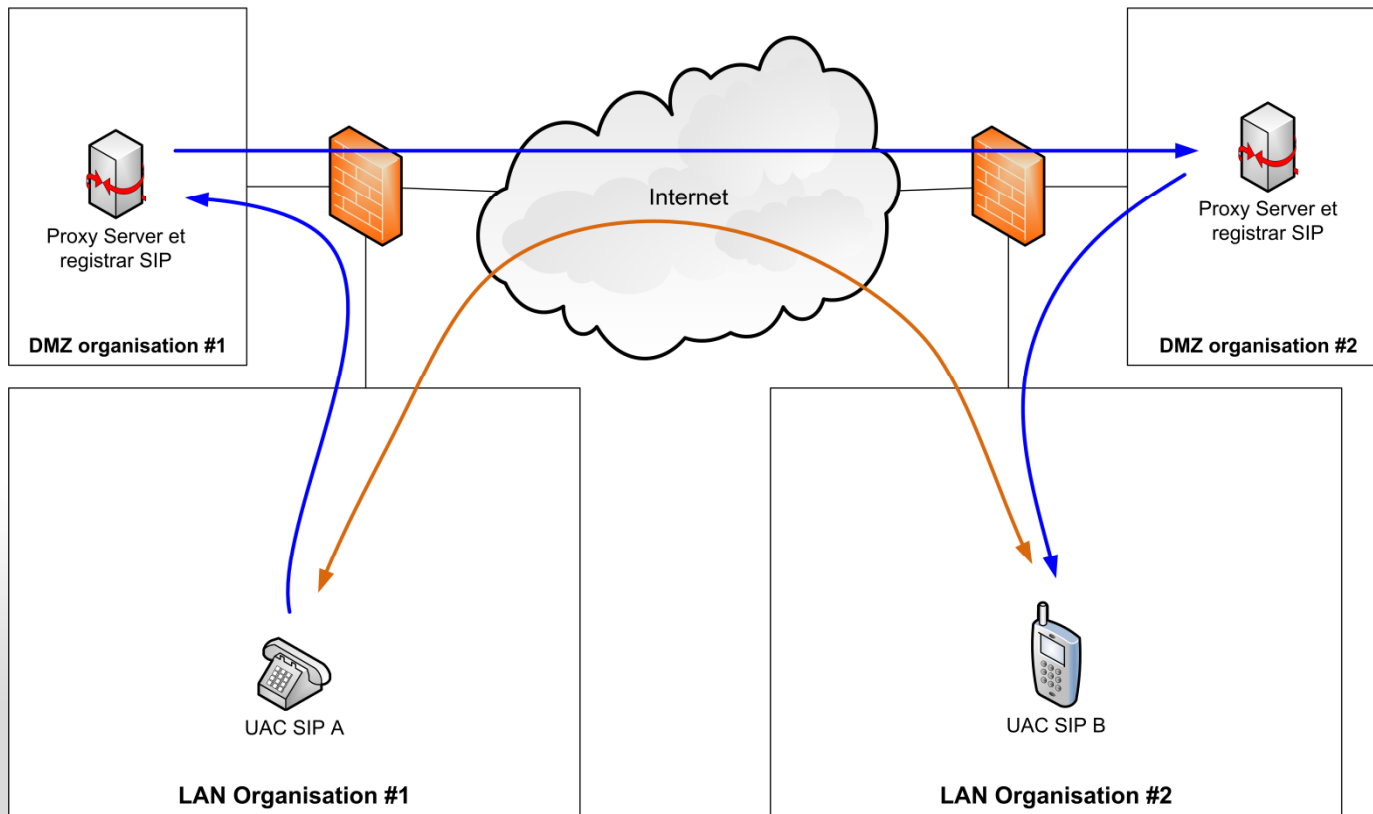
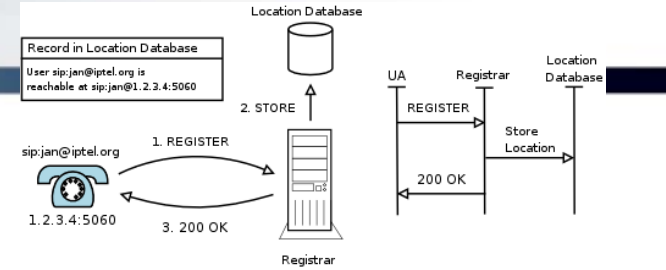
En-têtes SIP

```
v=0
o=UserA 2890844526 2890844526 IN IP4 client.atlanta.com
s=-
c=IN IP4 192.0.2.101
t=0 0
m=audio 49172 RTP/AVP 0
a=rtpmap:0 PCMU/8000
```

Payload SDP

Topologie réseau cible

— Flux SIP d'établissement de session
— Flux voix RTP



RTP

- *Real-Time Transport Protocol* est un protocole pour le transport de données temps-réel audio/video sur IP
- Défini dans le RFC 3550 (2003, remplace RFC 1889 de 1996)
- RTP est utilisé dans la plupart des applications VoIP, quelque soit le protocole de signalisation

RTP et RTCP

- L'appellation RTP identifie en fait deux protocoles
 - RTP pour le transport des données temps réel
 - RTCP pour véhiculer des informations de contrôle sur le flux (statistiques pour utilisation QoS)

- Services offerts par RTP / RTCP
 - Identification du type de contenu
 - Séquençage du flux
 - Synchronisation et calcul de gigue (*jitter*)
 - Surveillance du transfert

RTP : Format des paquets

+ Bits	0-1	2	3	4-7	8	9-15	16-31
0	Ver.	P	X	CC	M	PT	Sequence Number
32	Timestamp						
64	SSRC identifier						
96	... CSRC identifiers ...						
96+(CC×32)	Additional header (optional), indicates length "AHL"						
96+(CC×32) + (X×(AHL+16))	Data						

Source: wikipedia

Éléments actifs en RTP

- RTP introduit les éléments fonctionnels suivants :
 - Les *mixers* – systèmes faisant un mixage de flux RTP, typiquement pour les conférences
 - Les *translators* – systèmes réalisant un recodage du flux, typiquement lors de changement de codecs
- En pratique, ces éléments sont implémentés directement dans les IPBX

La VoIP, une opportunité pour la sécurité ?

- Aperçu des protocoles VoIP
- Attaques et risques en VoIP
- Solutions pour la confidentialité des flux
- Notre retour d'expérience

Taxonomie des risques VoIP

- Disponibilité de l'infrastructure
 - Défis de service affectant l'ensemble de l'infrastructure
 - Coupure des communications

- Confidentialité de l'infrastructure
 - Ecoute de conversations, des VMB (boites vocales)
 - Accès aux informations de signalisation (appels, taxation)
 - Récupération de l'annuaire d'un poste, de l'ensemble de l'entreprise

- Intégrité de l'infrastructure
 - Création de fausses lignes / faux utilisateurs, ingénierie sociale via ces faux
 - Redirections de lignes

- Abus de service
 - Utilisation frauduleuse des services pour appeler gratuitement

- Utilisation des infrastructures VoIP comme porte d'entrée

Disponibilité

- De loin le risque le plus traité actuellement en VoIP
- Les utilisateurs se sont habitués avec le POTS à des taux de service très élevés
- La VoIP introduit une très grande sensibilité à un certain nombre de services / d'équipement
 - L'énergie
 - Les serveurs registrar, les gateways
 - Ces équipements sont des équipements informatiques, peut-être plus sujets à des bugs que des PBX POTS ?

Intégrité

- La taxation, les journaux sont présent sur le réseau (serveurs SIP), ces informations sont critiques et sont à considérer comme des logs de serveurs sensibles
- L'intégrité des bases registrar doit être protégée, afin d'éviter toute déclaration frauduleuse de ligne
 - Sur des WAN d'entreprises, nous avons vu des registrars avec interface Web pour se déclarer
 - Il était alors possible i) d'abuser des services de téléphonie de l'entreprise, ii) de mener des attaques de type ingénierie sociale / phishing en se déclarant certaines lignes non prises telles que « admin » ou « CEO »
 - En somme, le bon vieux coup de l'enregistrement d'une belle adresse admin_hotmail@hotmail.com

Abus de service

- L'ensemble des bonnes vieilles attaques classiques de phreaking sont :
 - Possibles sur la VoIP
 - Automatisables sur la VoIP
- Exemple : les outdials
 - Années 90, utilisation par les phreakers d'outdials, numéros spéciaux sur un PBX permettant de renuméroter vers l'extérieur (appel du PBX via numéro vert 0800.., puis renumérotation gratuite)
 - Maintenant, scan des ports 5060 pour découvrir des proxy SIP utilisables (register blanc, register 1234/1234, pas de register...)
 - Sur Internet, nombreux proxy dans ce cas, certains avec passerelles POTS
 - Exploitation financière en appelant des numéros surtaxés contrôlés par le pirate (*partylines* ou similaire)

Dommmages collatéraux

- Les *best practices* recommandent une ségrégation forte entre infrastructures VoIP et reste du réseau
- Cette ségrégation a vocation à limiter la casse à la seule VoIP en cas d'intrusion par là
 - Déjà assez grave comme cela
- En pratique, difficile d'atteindre une ségrégation complète
 - Nécessité de certaines interactions pour pouvoir bénéficier de tous les services de la VoIP (ex: réutilisation de l'Active Directory comme annuaire)
 - La segmentation en VLAN recommandée a comme limite le fait que les téléphones ont souvent un switch interne, et nécessitent donc un port trunk

En pratique

- La ségrégation interne est faite par VLAN
- Les services communs sont placés dans des DMZ
- Des SBC (*Session Border Controllers*) sont placés au niveau des interconnexions VoIP
 - Agissent comme proxy de signalisation et de données
 - Assurent des fonctions avancées de sécurité pour la signalisation et les données (ACL, monitoring...)

La VoIP, une opportunité pour la sécurité ?

- Aperçu des protocoles VoIP
- Attaques et risques en VoIP
- Solutions pour la confidentialité des flux
- Notre retour d'expérience

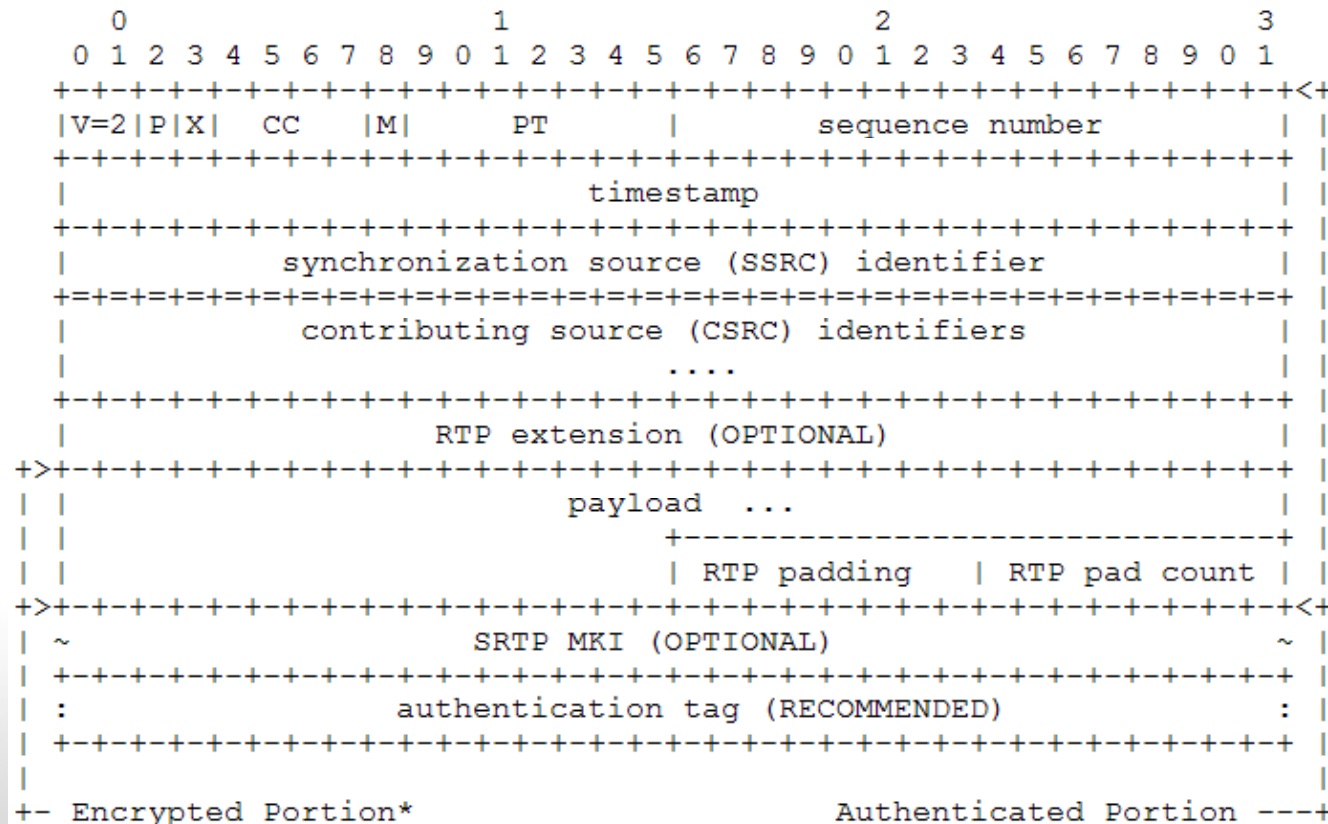
Le besoin de confidentialité

- Les protocoles de signalisation ou de données n'assurent pas la confidentialité des échanges VoIP
- Des extensions existent cependant pour :
 - La sécurisation (=confidentialité, intégrité) des données (SRTP)
 - La sécurisation de la signalisation (SIP + TLS)
- Le SRTP a été le premier protocole développé pour l'occasion

SRTP

- Protocole IETF défini dans le RFC 3711
- Apporte à RTP / RTCP des services de sécurité
 - Chiffrement du flux
 - Authentification des paquets
 - Vérification d'intégrité
 - Anti-rejeu
- Se base essentiellement sur AES, utilisé en mode Counter ou F8 (transforment AES en un *stream cipher*)

S RTP : Format des paquets



Source: RFC

L'établissement de la clef

- Les différentes clefs sont dérivées à partir d'une clef maître
- L'établissement de cette clef maître n'est pas du ressort de SRTP
- La négociation des autres paramètres (algorithmes...) n'est pas non plus du ressort de SRTP
- Des protocoles de négociation hors SRTP sont nécessaires pour établir les associations de sécurité

Négocier les SA

- Délicat à concevoir
 - Où placer cette négociation (signalisation, données...)
 - Comment établir ces SA avec le minimum de messages et de latence...
- Solutions diverses, souvent propriétaires
- Quelques-unes se détachent :
 - Tout hardcodé dans la config des téléphones : ne sera même pas décrit... !
 - SDES (SDES ou sdescriptions) : passage des paramètres cryptographiques, y compris la master key, dans le flux SDP
 - MIKEY : protocole d'échange de clef dans le flux de signalisation (SDP)
 - ZRTP : protocole de négociation de clef dans le flux de données RTP

SDES (1)

- RFC 4568 : « Security Descriptions for Media Streams »
- Nouveaux attributs et paramètres SDP pour véhiculer les informations de sécurité SRTP
- Clef transportée en base64 dans l'attribut « crypto » des payloads SDP des messages SIP

```
a=crypto:1 AES_CM_128_HMAC_SHA1_80
  inline:WVNfX19zZW1jdGwgKCKgewkyMjA7fQp9C
  nVubGVz|2^20|1:4 FEC_ORDER=FEC_SRTP
```

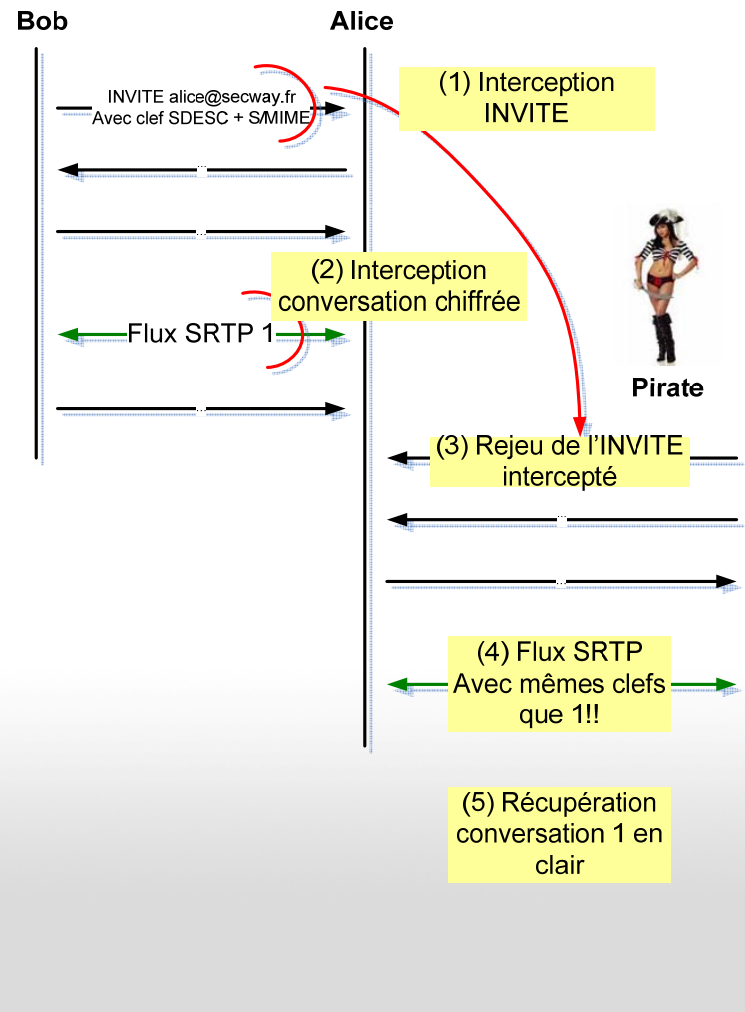
SDES (2)

- Nécessité de protéger l'échange SDP (=le flux de signalisation)
- Utilisation courante de TLS pour ce faire -> SIPS
 - Mise en place impossible sans reconfigurer les éléments finaux et centraux
 - SIPS + SDESC offrent une sécurité de proches en proches, non de bout en bout
 - Nécessité d'équipements puissants pour gérer TLS

SDES (3)

- Possibilité d'utiliser S/MIME pour la sécurité de bout en bout
- Si TLS non employé, pas de protection anti-replay, ni sur S/MIME, ni sur SDESC
 - Attaque par rejeu d'un échange S/MIME intercepté, forçant la réutilisation de la même clef maître SRTP
 - Récupération du plaintext original et de la clef (cf. WEP)

SDES (4)



SDES (5)

- Malgré ses problèmes, SDES est largement utilisé, principalement avec TLS :
 - SNOM
 - Broadcom
 - Cisco
 - Counterpath
 - GrandStream
 - Ingate
 - Mitel
 - Covergence
 - ...

MIKEY

- Protocole très rapide pour l'établissement de SA dans le cas de flux multimédias.
- Conçu par Ericsson en 2004, décrit dans le RFC 3830
- Dans le cas de SIP, protocole véhiculé au travers de SDP (interfaçage décrit dans RFC 4567 « *Key Management Extensions for SDP and RTSP* »)

Modes de fonctionnement de MIKEY

- Mode PSK (*Pre Shared Key*)
 - Secret partagé établi entre les correspondants préalablement à la conversation
 - La compromission de la PSK amène à la compromission de toutes les conversations précédentes
- Mode *public key*
 - Transmission des paramètres de sécurité via une clef de session, elle-même transmise chiffrée par la clef publique du destinataire
 - Nécessite obligatoirement une PKI
- Mode Diffie-Hellmann authentifié
 - Key agreement par DH authentifié, nécessite là aussi une PKI
 - Par rapport au mode *public key*, permet d'atteindre un PFS
- Nouveau mode DH non authentifié ? (récent, pas étudié)

Merci MIKEY

- MIKEY nécessite dans ses modes intéressants une PKI
 - Côté vendeurs, complexité dans l'implémentation
 - Gestion par le téléphone de toutes les fonctions d'un 'client PKI'
 - Interaction avec l'utilisateur
 - Côté utilisateurs, complexité dans la mise en œuvre et l'utilisation

ZRTP

- Protocole pour l'établissement d'une SA SRTP, indépendant du flux de signalisation
- Draft déposé à l'IETF (draft-zimmermann-avt-zrtp-03)
- Implémentation de référence disponible sous licence (libzrtp), mise en œuvre dans logiciel ZFone
- Auteurs :
 - Phil Zimmermann (créateur de PGP)
 - Jon Callas (CTO de PGP Corp)
 - Alan Johnston (co-auteur du RFC3261 (SIP))

Aperçu de ZRTP

- Chiffrement :
 - Utilisation d'un arrangement Diffie-Hellmann pour la négociation de la master key SRTP
 - Pas d'authentification, mais protection anti-MITM par *short authentication string (SAS)*
- Réseau :
 - Multiplexage sur les mêmes numéros de ports que l'échange RTP
 - Protocole clairement différenciable de RTP/STUN, mais possibilité d'envoyer le premier paquet (Hello) dans extension d'un paquet RTP
 - Négociation rapide, 7 paquets avant l'établissement d'une session SRTP

Caractéristiques de sécurité de ZRTP (1)

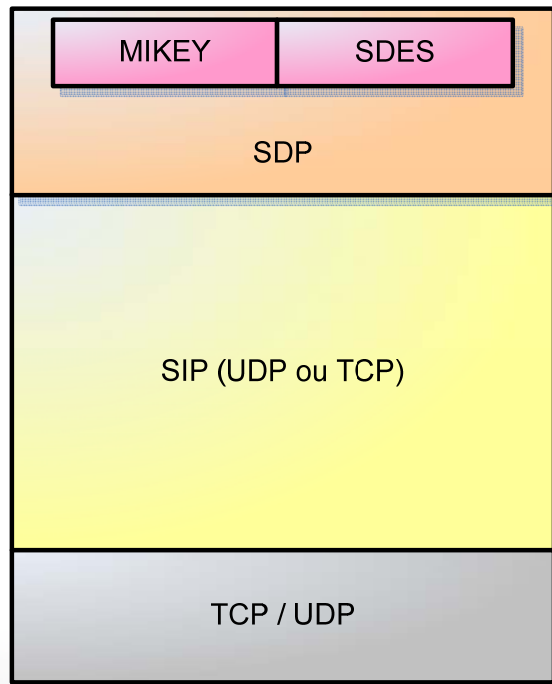
- Négociation en vue d'un SRTP avec :
 - Authentification 32 bits HMAC-SHA1
 - Chiffrement AES-CM, 128 out 256 bits, salt de session 112 bits
- *Perfect Forward Secrecy* – clefs détruites après utilisation
- Structure des messages posée pour limiter bugs de type *overflow...*
 - Tiens, des messages binaires !
 - Partie en ASCII de longueur fixe à 8 octets pour le type de message (spécial Wireshark)

Caractéristiques de sécurité de ZRTP

(2)

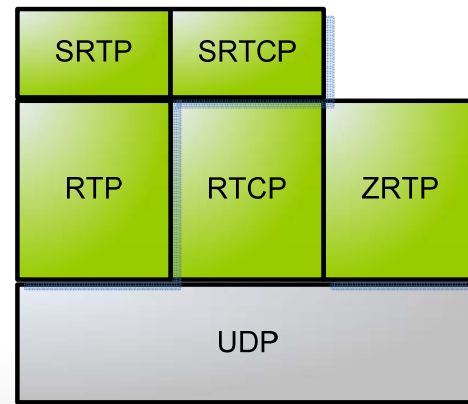
- Mécanisme anti-MITM : le SAS
 - $SAS = \text{base32}(\text{cut}_{64\text{bits}}(\text{hash}(\text{Hello} | \text{Commit} | \text{DHPart1} | \text{DHPart2})))$
 - Vérification orale par les utilisateurs, le SAS doit matcher des deux côtés
 - Possible système de « cache » pour ne pas avoir à revérifier le SAS à chaque conversation avec correspondant x
- Attention, ce n'est pas une authentification de l'utilisateur !!!

Stack avec protocoles de sécurité



Stack protocolaire signalisation

- SIP établit une session
- SDP décrit cette session (numéros de ports utilisés...)
- RTCP, RTP, ZRTP, SRTP vont utiliser ces ports
- MIKEY, SDES, ZRTP négocient les algorithmes et clefs pour SRTP



Stack protocolaire données

La VoIP, une opportunité pour la sécurité ?

- Aperçu des protocoles VoIP
- Attaques et risques en VoIP
- Solutions pour la confidentialité des flux
- Notre retour d'expérience

Le constat

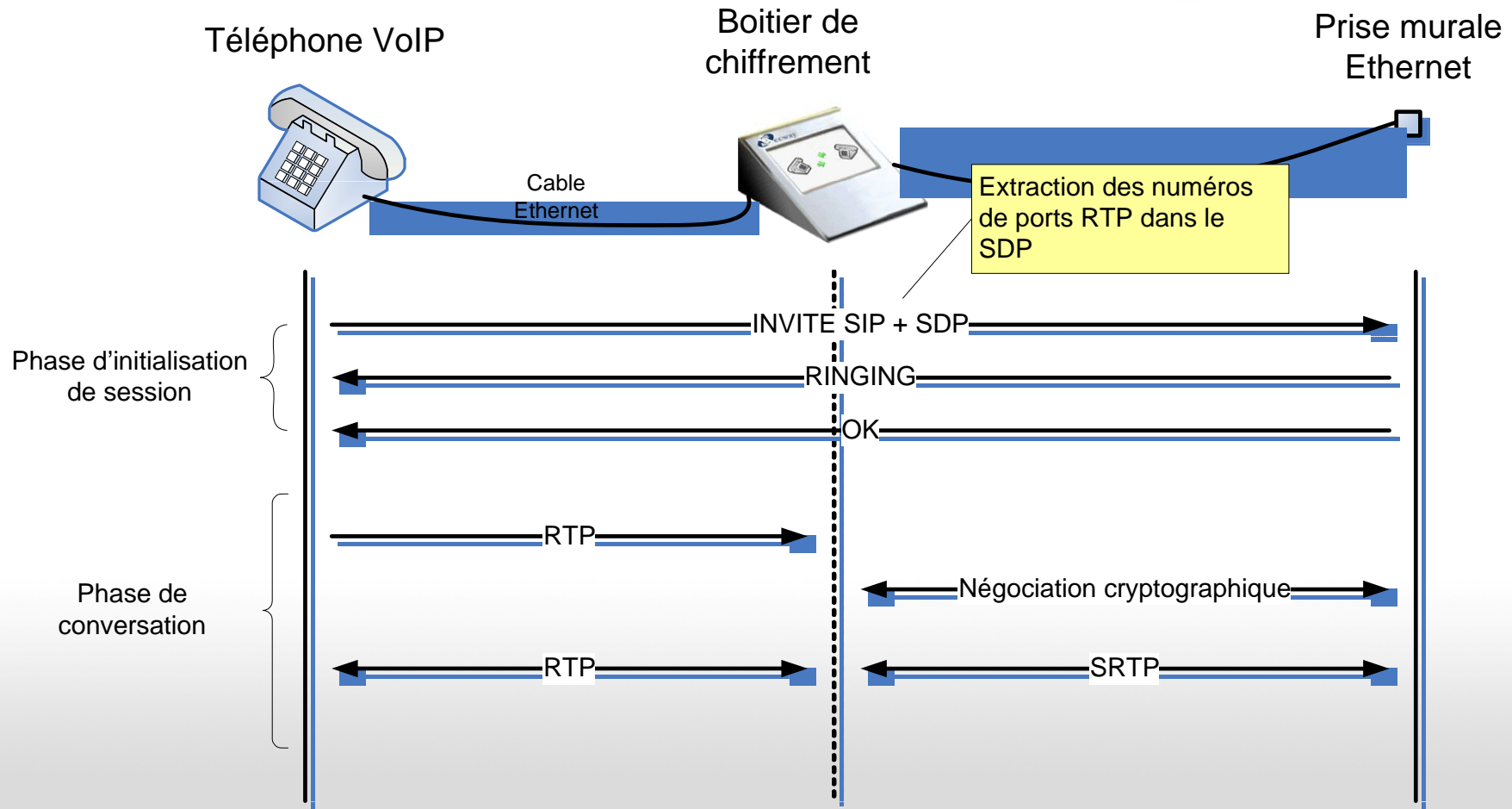
- Nécessité pour certains postes clefs d'une confidentialité forte des échanges
 - Postes de VIP lors d'opérations financières
 - Postes de personnes clefs dans les administrations, entreprises...
- Ce besoin peut surgir rapidement, devant être mis en place sans grand changement de topologie
- Un besoin peut aussi exister pour un dispositif de protection externe, meilleur que le chiffrement natif du téléphone (« qui fait confiance au chiffrement de xxx ? »)

Remplacer par nom de vendeur VoIP américain de votre choix

Notre idée, le cahier des charges

- Réalisation d'un boitier de chiffrement bout-en-bout des conversations VoIP
- Boitier de petite taille (13x7 cm), destiné à être installé sur le bureau de l'utilisateur
- Boitier ne nécessitant aucune configuration
 - Peut être mis en place par un utilisateur non technique, sans intervention des techniciens
 - Le moins intrusif possible, supportant une majorité des protocoles VoIP usuels (SIP, SCCP, H.323, RTP...)
- Affichage de l'état cryptographique via un écran LCD ou similaire

Topologie cible



Réalisation pratique : le matériel

- Nous avons opté pour un développement sur une plateforme embarquée à base de processeur ARM
- Caractéristiques :
 - Carte mère sur étagère, dotée d'un Intel Xscale PXA255, 64 Mo RAM, 16 Mo StrataFlash
 - Deux interfaces Ethernet 10/100
 - La connectique pour un écran LCD (contrôleur inclus dans le CPU)
 - Quelques GPIO pour diverses applications (LED et boutons)
 - Un lecteur MMC pour les mises à jour
- Version CPU 200 MHz abandonnée au profit d'une 499 MHz, car pas assez performante pour soutenir la négociation DH

Le logiciel

- Utilisation d'un OS Linux (kernel 2.6)
- Configuration des interfaces en bridge, pas d'IP
- Utilisation de libnetfilter_queue pour récupérer en userland les paquets de signalisation et de data
- Cœur entièrement en userland

Choix d'architecture

- Nous avons choisi de supporter la signalisation SIP et SCCP
 - Extension possible à H.323... un jour !
- Pour les data, RTP / SRTP étaient incontournables
- Seuls restaient à choisir :
 - Le chiffrement de la signalisation, si besoin
 - Complexité de mise en œuvre d'une solution TLS, qui aurait nécessité potentiellement des changements au niveau des serveurs SIP
 - Si le téléphone parle déjà en TLS, le boîtier ne fonctionne plus
 - L'échange de clé pour le SRTP
 - Implémentation de MIKEY et ZRTP

Spécifications techniques

- Support signalisation SIP et SCCP
- Support data RTP en entrée
- Chiffrement en SRTP en sortie
- Négociation de clef par MIKEY ou ZRTP

Les problèmes...

- ... car la VoIP, c'est beaucoup de problèmes.
- De nombreux problèmes sont apparus lors des tests
- Ces problèmes sont dus :
 - A la complexité des protocoles, et leur enchevêtrement
 - Au fait que personne (sauf peut-être N. Fischbach?) ne semble avoir de vision globale des protocoles et implémentations VoIP
 - A l'absence de vrai interopérabilité, dès qu'on parle de fonctions avancées

SIP (1)

- SIP est un protocole en texte, similaire à HTTP
- SDP est aussi en texte
- Le nombre d'en-têtes, la variété des extensions et des payloads différents font du parsing de paquet SIP un vrai cauchemar
 - Spécifications SIP : 269 pages
 - 25 pages pour le modèle SDP
 - Plus de 150 drafts pour compléter SIP

SIP (2)

- Exemple d'en-têtes SIP parfaitement équivalents, on notera le nombre de strstr(), strtok(), strcpy(), sscanf(), sprintf() en puissance...

```
Route: <sip:alice@atlanta.com>
Subject: Lunch
Route: <sip:bob@biloxi.com>
Route: <sip:carol@chicago.com>

Route: <sip:alice@atlanta.com>, <sip:bob@biloxi.com>
Route: <sip:carol@chicago.com>
Subject: Lunch

Subject: Lunch
Route: <sip:alice@atlanta.com>, <sip:bob@biloxi.com>,
<sip:carol@chicago.com>
```

Citation: *today, SIP stands in the market as a 'HTTP similar expandable protocol' but to the developer, stands as a 'Massive hack of spaghetti headers and rules'.*

Problèmes avec MIKEY

- MIKEY nécessite une PKI
 - C'est a contrario du caractère simple à mettre en œuvre que nous souhaitions
- MIKEY fait passer l'échange dans le flux de signalisation (dans *offer-answer* SDP du flux SIP)
- Sur certains PABX testés, l'échange MIKEY était enlevé des messages SIP
- La taille des données échangées par MIKEY impliquait d'autre part une utilisation de TCP (et donc un changement de transport UDP -> TCP en cours de négociation SIP)

ZRTP

- ZRTP représente une alternative très alléchante pour son côté léger
- Cependant, tous les problèmes ne sont pas résolus
 - Quid du flux de signalisation, certaines informations pouvant y être utiles pour l'agresseur?
 - Quid de la compatibilité très restreinte, pour l'instant?
 - Quid de l'authentification?

Problèmes avec ZRTP

- Pas d'authentification
 - Est-ce bien grave ?
 - Veut-on une authentification du poste, ou de l'utilisateur ?
- Problème principal : la traversée des MG
- Ce problème n'est pas uniquement lié à ZRTP, il touche aussi SRTP

Problèmes avec SRTP

- Outre la nécessité d'avoir un *peer* qui parle SRTP, nombreux problèmes liés à SRTP
- Un très important est celui lié aux mixers et translators
- D'un point de vue fonctionnel, l'utilisateur distant est le peer; d'un point de vue technique, le peer peut être une media gateway (mixer, un translator...)
- Il est alors impossible de chiffrer, ou alors il faut chiffrer à l'attention de la media gateway
- Il faut ensuite faire confiance à la MG

Conclusion

- La VoIP, un domaine complexe de par les protocoles en jeu
- La VoIP présente des risques importants, notamment dus à la menace déjà existante sur les réseaux IP
- Des opportunités de sécurité existent pourtant; les technologies SSI classiques peuvent enfin bénéficier à la voix

Questions ?

Merci pour votre attention !