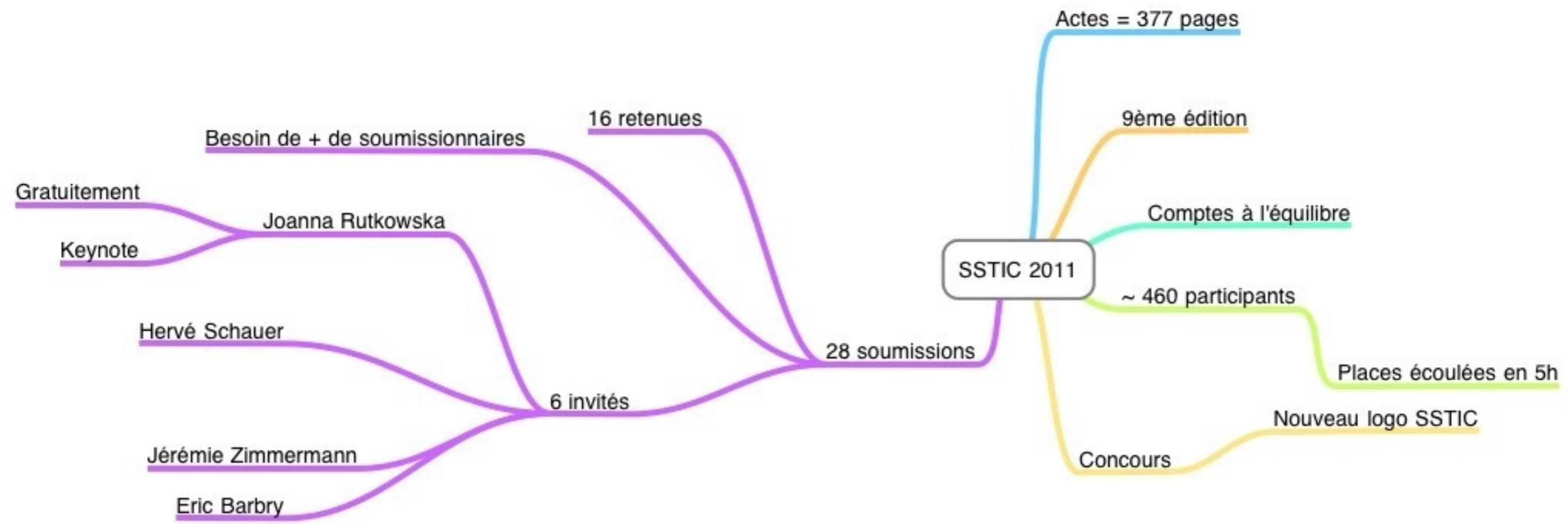




Compte-rendu

OSSIR Paris - 14 juin 2011
Saâd Kadhi <saad.kadhi@hapsis.fr>



Mercredi 8 juin
(jour 1)

Keynote

Thoughts on Client Systems Security

Joanna Rutkowska, The Invisible Things Lab

"thought-
provoking"

- Les systèmes client sont nos yeux et nos empreintes
- Notre écran a accès à tout (fait fi de tout chiffrement)
- Notre OS peut nous impersonnifier
- Comment construire la sécurité de ces env. ?

- Langages de programmation dits sûrs
- Ex. Microsoft Singularity
- Problèmes liés à la performance

- Sécurité réactive
- Correctifs, anti-virus, ...
- Une course continuelle et fatigante

- Sécurité par compartimentalisation/isolation
- Une bonne piste à explorer
- Trusted Computing Base minimaliste
- Micro-noyaux, hyperviseurs, sous-sys. non sûrs
- Ex. Xen, Google Chrome, Qubes OS

- Isolation par "domaines"
- Réseau / Espace d'addr. / sys. de fichiers,...
- Problème de la GUI
- La plupart n'offre pas d'isolation
- Celle de Windows essaie sans vraiment y parvenir

- Sous X11, App 1 peut capturer les saisies clavier effectuées dans App 2
- SELinux et les autres sys. de bac à sable ne peuvent aider
- Pourquoi X.Org ne saisit pas le problème depuis tant d'années ?

- L'isolation est un bon principe
- Des exceptions doivent être gérées
- Presse-papiers, partage de fichiers, ...
- Ecole de pensée traditionnelle
- Transferts uniquement depuis une App moins sûre vers une App plus sûre

- Traitement d'entrées non sûres
- Qubes inverse le sens des transferts
- App plus sûre vers App moins sûre
- S'appuie sur mém. partagée et un outil similaire à cpio
- Des exceptions doivent être gérées

- Ex. copie de lien Web depuis navigateur vers document confidentiel
- Solution ?
- Utilisation de convertisseurs écrits dans un langage sûr
- Comment gérer dans ce cas le presse-papiers ? Ou s'assurer que le résultat de la conversion ne génère pas d'exploitation ?

- Quelques limitations
- Cela n'augmente pas le niveau de sécurité des applications
- Décomposer chaque app?
- Projet Capsicum

- L'isolation de l'espace d'addr.
- MMU
- Virtualisation
- VT-x / AMD-v / EPT / NPT
- Virtualisation \Rightarrow MMU
- IOMMU très importante

- Qubes OS implémente la plupart de ces idées
- Ce n'est pas un micro-noyau
- Mais tout le reste
- Challenge : comment partitionner notre vie numérique en domaines de confiance ?

BitLocker

Aurélien Bordes, ANSSI

Slides trop
chargées

Parle
beaucoup
trop vite

- Apparue avec Vista
- Chiffrement intégral DD
- AES-CBC data, AES-CCM metadata
- Windows 7 : utilisation carte à puce possible (pas pour démarrer un vol. sys.)
- Interfaçage avec AD. GPO pour configuration

- Conçu pour ordinateur éteint
- Si allumé/verrouillé : menaces réseau (ex. requête WMI) ou physique (lect. mém. sys.), FireWire, *Cold Boot*...
- Utilisateur non admin : pas d'infos pertinentes récupérables

- Attaque type Evil Maid (surmédiatisée)
- Modification séquence boot
- Sans TPM : aucune protection n'est efficace
- Avec TPM : les modifications sont détectées

- Système stable, bien intégré
- Adapté à un contexte professionnel
- Efficace contre la perte d'une machine
- TPM !

Silverlight

Ou comment surfer à travers .NET
Thomas Caplin, SOGETI



Intéressant



Un peu
décousu...

- .NET framework apparu en 2000, propose C#
- Grande surface d'attaque
- Relativement peu de vulnérabilités depuis sa création

- Analyse vulnérabilité d'août 2010 via BinDiff
- 2 instructions modifiées mais gros impact
- Contournement trivial de DEP et ASLR

- Silverlight, une piste en or ?
- Peu répandu p/r à Flash
- Permet attaque via Web
- Démo exécution code : **FireFox**, **Internet Explorer** (bac à sable), **Chrome** (prévient si plugin obsolète)

- .NET est un énorme composant
- Les exploits contournent DEP et ASLR
- Exploits très stables (absence de heap spraying)
- Pas de bac à sable de Silverlight sous FireFox et Chrome

XSSF

Démontrer le danger des XSS
Ludovic Courgnaud, CONIX



Au-delà de
la pop-up JS
;-)

- Framework d'exploitation XSS
- Développé depuis 1 an
- Utilisable depuis Metasploit, BDD nécessaire
- Objectif : bien expliquer XSS aux commanditaires de pentests

- Pourquoi un nouveau framework ?
- XSSed = difficile à installer, nécessite Windows et IIS
- BeEF = complexe à utiliser, code maintenu ?
- HTML 5 augmente la portée des XSS (nouvelles balises HTML, JS Events, Cross-Origin Resource Sharing)

- Démonstration : écriture de fichier sur mobile Android
- Fonctionnalité tunnel permettant de faire du XSS sur serveur Intranet
- Contre-mesures XSS ?

- Extensions anti-XSS (NoScript...) : restrictifs, quid XSS sur sites de confiance ?
- WAF : nécessite m à j règles, difficulté de détecter toutes les variantes
- Filtres XSS des navigateurs : blocage 75% des XSS, pas de support pour les XSS persistants, contournement possible
- Autres : JS sandboxing, auto-échappement (FaceBook XHP, Google CSAS, OWASP JXT)

- XSSF non encore officiellement intégré à Metasploit
- Version 2 fin juin 2011

Et vos mots
de passe sont
miens

Rainbow Tables probabilistes

Alain Schneider, LEXSI

Didactique

- RT probabiliste i.e. tire partie de la complexité du mot de passe
- Complexité définie selon l'approche de Markov
- Probabilité de transition d'une lettre à une autre
- Mesure d'écart basée sur le produit de toutes les transitions dans un mot

- Excellents résultats
- Tests sur base de mots de passe clients et base Rock You
- RT probabiliste de 3.9 GB trouve 87% des mdp Rock You
- Avec base de 2.15 TB, 92%
- Contre-mesure : salez !

Pour rétro-
concepteurs

Memory Eye

Yoann Guillot, SOGETI

Démo sur
un jeu has-
been!?!

- Outil permettant l'analyse globale d'un programme
- Analyse zone mémoire dynamique
- Application à l'analyse sur un jeu Dwarf Fortress
- Euh... Finalité ?

Attaque d'implémentations cryptographiques par canaux cachés

Philippe Nguyen, Secure-IC

Vite, du
magnésium !

Ça change de
XSS

- Observation d'un composant micro-électronique de crypto
- Trois étapes
 1. Demander à la puce de réaliser des opérations de chiffrement
 2. Traiter les rayonnements émis
 3. Extraire la clé

- Utilisation d'un oscilloscope, d'une antenne et d'un ampli
- Observation de la consommation de courant
- Modèle de fuite (fraction de la consommation globale, prédictible)
- L'utilisation d'une antenne fonctionne beaucoup mieux que l'observation directe du courant

- Démonstration
- Récupération d'une clé AES 128 bits en 2 minutes env.
- Contre-mesure : WWDL (Wave Dynamic Differential Logic)

Android



Troll Power

Nicolas Ruff, EADS Innovative Works



Il est temps
de changer
d'ordiphone

- OS presque OSS (sauf drivers)
- Base Linux 2.6
- Orienté smartphone
- Principalement ARM
- VM Java Dalvik, bytecode incompat. avec Oracle Java

- Quelques chiffres
- Création d'Android Inc. en 2003, rachetée par Google en 2005
- Sur le marché depuis 2007
- 428M de mobiles vendus dans le monde Q1 2011, dont 23.6% de smartphones
- Android = 36%

- Modèle de sécurité
- Apps signées (cert auto-signé suffit)
 - Permet la révocation à distance
- Les permissions sensibles doivent être acceptées par l'utilisateur
 - Atomique et irrévocable

- Chaque app possède un UID/GID unique
- La Java VM n'est pas une frontière de sécurité

- Failles sys
 - Linux, WebKit, lecteur Flash embarqué
- Erreurs logiques
 - Contournement logique, backdoor "null"
- Système de permissions
- Apps boggées
- Aucune permission sur la carte SD

- Risque majeur : apps malveillantes
- Très simple
- Le plus dur : se diffuser
- Via une app hôte
- En copiant une app populaire

- Démo
- Java Décompiler vs. Good Technologies
- Découverte de la construction du numéro de licence

- Quelques points positifs
- Remote kill switch
- Màj over-the-air
- Màj auto des apps à permissions équivalentes

Rump day!

Jeudi 9 juin
(jour 2)

Intérêt
pratique ?

Attaques DMA peer-to-peer et contremesures

Fernand LONE SANG

Excellente
présentation
!

- Direct Memory Access
 - Permet à un contrôleur d'effectuer directement des transferts vers mém
- Attaques utilisant des canaux d'E/S
 - USB, FireWire, Ethernet, ...
- Peer-to-peer : utilisation d'un contrôleur pour en attaquer d'autres

- Expérimentation portant sur FireWire
- Plusieurs familles de chipsets testés
- Lakeport, Eagleport, Tylersburg
- Northbridge et southbridge
- Différents résultats : R, RW depuis southbridge, depuis Northbridge, ..

- Démonstration (vidéo)
- Recopie de flux vidéo entre cible et attaquant via FireWire
- Directement depuis la mém de la CG
- Copie 800x600 pixels à 2 img/s
- Suffisant pour texte

- Contre-mesures
- IOMMU
- Virtualisation de la mém. principale
- Contrôle d'accès à cette mém.
- Assure l'isolation
- Ou Access Control Services (uniquement Northbridge Intel)

Intérêt
pratique ?

Sticky Finger & KBC Custom Shop

Alexandre Gazet

Quand un geek
oublie son mot de
passe BIOS :-p

- L'intervenant oublie son mot de passe BIOS
- Et part à sa quête (ouch)
- Économie // de vente de mdp BIOS
- Comment les mdp BIOS maîtres sont-ils dérivés du numéro de série ?
- Étude porte sur le portable de l'intervenant

- Extraction d'une 50aine de modules d'une maj BIOS
- Le contrôleur clavier est impliqué
- KBC expose 140 commandes
- Mdp dérivé du ServiceTag
- Exécution de code KBC
- En pratique, ne sert à rien
- L'intervenant a cependant beaucoup appris ;-)

Ramooflax

Das Über
Hypervisor

Stéphane Duverger, EADS Innovative Works

Application
pour le
forensics

- Objectif
- Analyser un sys. complet en temps réel
- Machine physique
- Min. de dépendances phy.
- Création d'un hyperviseur à VM unique (bare metal)

- Standalone, minimaliste
- Basé sur Intel-VT/AMD-V
- Interaction à distance
- Complexité fonctionnelle déportée sur le client distant
- Comm. distante via EHCI USB 2.0 en DebugPort

- Pas mal de limitations rencontrées sur les processeurs
- Incompatibilités, bogues
- Support de fonctionnalités impossible à connaître avant achat processeur

- Démonstration
- Faire du GDB en live
- Trouver un processus sur la cible
- Support AMD OK sur Win 7 Pro 32 bits et Debian 5.0 32 bits
- Intel à réécrire

Attacking and Fixing PKCS#11 Tokens with Tookan

Graham Steel

Saad's Best
Speaker
Award

Standard, vous
avez dit
standard ?

- Les tokens PKCS#11 représentent un marché de \$5M
- Prix entre \$30 et \$300 (RSA, ahem)
- Les clés crypto sont stockées et accédées par handle
- Les clés sont stockées avec des attrib. qui en contrôlent l'usage

- Le standard PKCS#11 pèse 400 pages
- 1.5 pages dédiées à la sécurité
- Notion de clé sensitive/unextractable
- Chacun implémente le standard à sa façon

- Tookan
- Toolkit for cryptoki analysis
- Création d'un modèle formel pour chaque token
- Vérification du modèle avec un model checker (SATMC)

- Analyse : génération de clés avec différents attributs
- Vérification SATMC : vecteurs d'attaque
- Ex. déchiffrement clé sensible à l'aide d'une clé avec attributs wrap/decrypt
- Tookan permet aussi de corriger la configuration des tokens

- Dur de trouver une configuration sécurisée
- Beaucoup de tokens du marché sont vulnérables (10/18)
- RSA SecurID 800 permet de déchiffrer une clé sensible
- Gemalto SafeSite v2 utilisée dans projet top secret US

- Notifications aux fournisseurs
- RSA réactif
- Alladin (ex SafeNet) : c'est dans la roadmap
- Les autres demandent qui d'autre est vulnérable

A green speech bubble with a white border, containing the text "Non, pas vraiment".

Non, pas
vraiment

Peut-on éteindre l'Internet ?

Stéphane Bortzmeyer, AFNIC

- Aucune interruption du service de résolution AFNIC depuis sa création
- L'Internet est-il menacé d'arrêt ?
- Des annonces catastrophistes très fréquentes
- Et si on voulait ~~le perturber~~ l'arrêter ?
- Cela dépend du budget

- Peleteuse (ou mamie géorgienne équipée d'une pelle) vs. fibres optiques
- Vulnérabilité dans le code IOS
- DDOS
- Abus de pouvoir (Egypte)
- Conclusion : perturber oui, arrêter non

- Comment rendre l'Internet plus résilient ?
- Redondance physique
- Éviter les SPOF
- Safe Coding
- Coordination des acteurs de l'Internet
- Surveiller les politiques et les abus de pouvoir

Bon récap de
DNSSEC & co.

Architectures DNS sécurisées

G. Valadon, Yves-Alexis Perez, ANSSI

SSTIC en
avait-il besoin ?

- État de déploiement de DNSSEC
- Vue d'ensemble de DNSSEC
- Passage assez rapide sur TSIG et DNSCurve
- Système alternatif : résolution LDAP (interne entreprise)



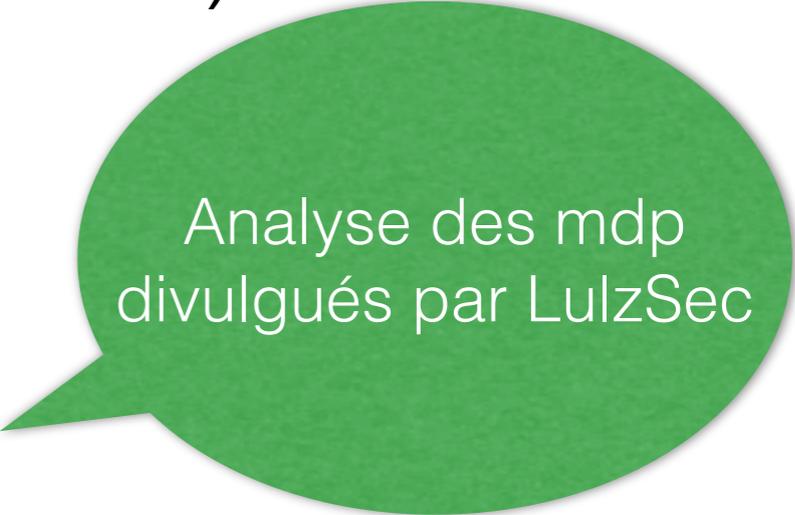
Vite, le Social
Event !

Rump Sessions

- Présentations courtes +/- liées à la sécurité
- Chaque intervenant a 4 minutes
- Le public peut le faire partir en applaudissant

- Rump SSTIC
- Face cachée des billets SSTIC
- XSS Test Driver
- Digital Forensics XML
- IWKBULKS
- Glubby
- Audits techniques et analyses de risque



- Référentiel d'exigences applicables aux prestataires d'audit de la SSI (ANSSI)
- AirScan 
- Et si j'ai pas de PC de gamer ? 
- Visualiser en sécurité
- Pas vu... pris

- Sécurité de l'implémentation de référence
Java Card 2.2.2
- Skyrack, charges utiles ROP
- PanBuster
- NMAP Killer
- Orchids
- Incident Response Methodology

- Grandalf
- Security Analysis of The unhackable Victorinox Security Device
- Direction Générale de l'Armement
- Usages offensifs de XSLT



Saad's
Best Rump

Post
Social Event
(burp)

Vendredi 10 juin
(jour 3)

Complexe
à mettre en
œuvre

RRABIDS

Romaric Ludinard, SUPELEC

- IDS applicatif (projet DALI)
- Ruby on Rails
- Détection comportementale (je sais...)
- Validation de l'IDS avec une app créée pour cela
- Mal codée (SQLi, modification des paramètres, XSS)

- Utilisation de Daikon
- Vérification d'une implémentation p/r à sa spécification
- Instrumentation du code source p/r aux variables contrôlables par l'utilisateur



Innovant

Usages offensifs de XSLT

Nicolas Grégoire



Domage la
présentation bling-
bling avec Prezi

- Exploitation de fonctionnalités dangereuses à des fins d'attaque
- Plusieurs moteurs XSLT ciblés
- libxslt, Xalan-J, Xalan-C, MSXML...
- XSLT 1.0, XSLT 2.0
- XSLT 1.1 (draft), EXSLT (effort communautaire)

- Objectifs visés
- Fingerprint du moteur
- Exécution de code
- Création de fichier

- Exécution de code dans Xalan-J
 - WebKit, Altova, LifeRay
- Création de fichier dans libxslt
 - WebKit, PHP5
- registerPHPFunctions dans PHP5
- XMLSEC impacté

Aspects
juridiques de la
SSI

Faible de sécurité ou défaut de sécurité

Eric Barbry, avocat

Excellent
orateur

- Rappel sur les articles 34 et 35 de la loi 78-17
- Données personnelles
- Peu de condamnations
- Peu de contrôles
- Pas de référentiel ?

- Les contrôles sont cependant en croissance
- +6% enquêtes CNIL
- L'art. 34 est une obligation de moyens (à priori)
- Mais des problèmes demeurent
- Cas de la sous-traitance
- Quid de l'international ?

- Les risques juridiques
- Trois points de vue
- Plateforme / Intrus / Victime
- Vraies conséquences

- Fermeture de services
- PR
- Class Action
- Frais d'intervention
- Réclamation client
- Perte de client

- A venir très bientôt : notifications en cas de défaut de traitement DP !
- CNIL
- Intéressé(s) si plan de réaction jugé insuffisant par la CNIL

- 2 maladies : "normitologie" et "certificologie"
- Nombre important de normes
- Guide CNIL, ANSSI, ENISA, secret défense, ISO 2700x, RGS, ...
- Disposer d'une assurance qualité, pas vraiment
- Rassurant pour un magistrat : ~~on ne savait pas monsieur le juge~~

- Préparation au niveau de l'entreprise
- Amont : socle doc. ISO 27001, audit risque jurid. 27001, plan de conformité
- Aval : guide op. de ctrl, pol. réaction, pol. notification
- Collatéral : proc. sél. prestataires, conditions générales de sécurité, pol. audit des prestataires
- En prévision : demande d'avis CNIL, certification, sensibilisation, assurance

Sans slides !

Typologie des attaques contre nos libertés online

Jérémie Zimmermann, la Quadrature du Net

Appel aux
citoyens

- Internet en tant que bien commun
- On en a tous la gestion
- On doit le protéger
- Attention aux mesures d'exception qui invoquent les émotions (terrorisme, cyberguerre, ...)
- Nécessité d'augmenter les coûts pol. des mauvaises décisions concernant nos libertés

Autres présentations

... Et comptes-rendus détaillés

A green speech bubble with a white border and a drop shadow, pointing towards the text above.

Cherchez
#SSTIC sur
Twitter

- Sys. de stockage en ligne de photos avec confidentialité des données personnelles
- Un framework de fuzzing pour cartes à puce: application aux protocoles EMV
- Sécurité ? (clôture par Hervé Schauer)
- <http://www.n0secure.org/>
- <http://blog.crimenumerique.fr/>
- <http://sid.rstack.org/blog/>

Hapsis



45 rue de la chaussée
d'Antin
75009 Paris
FRANCE

Tél. : +33 (0)1 53 16 30 60 -
Fax : +33 (0)1 53 16 30 62
Email : contact@hapsis.fr
Web : <http://www.hapsis.fr/>