

Oignon (e-i) : Physique → Réseau → Proto → Host → App

CIA : Confidentiality - Integrity - Availability

Kill Chain (RUAG) : Reconnaissance - Exploit - Post Exploit



Attaque Web

Injection SQL : OR 1=1

XSRF : XSS stocker sur un forum

OWASP :

- 1) Broken Access contrôle (Peu accédé à des ressources non autorisé)
- 2) Cryptographic Failures
- 3) Injection
- 4) Insecure Design
- 5) Security Misconfiguration
- 6) Vulnerable / Outdated Component
- 7) Identification & Auth Failures
- 8) Software & Data integrity Failures
- 9) Security logging & Monitoring Failures
- 10) Server-Side Request forgery

Outils :

Crypto

Verman cipher :

Enc : $C = \{M | \text{Message de } x \text{ bits}\} \text{ xor } \{K | \text{clé de } x \text{ bits}\}$

Dec : $M = C \text{ xor } K$

But : Confidentialité - Authenticité - Intégrité

Cipher : Algo de chiffre/déchiffre, en général avec clé serète

PK : Algo de chiffre/déchiffre à clé publique

NIST : National Institute of Standard and Technology

Block cipher : encrypt par bloc de x bits | Haut débit

IDEA-NXT

Stream cipher : encrypt bit by bit | très haut débit

Chacha20

DES : Data Encryption Standard

Faibles : Recherche exhaustive de Clés
56 bits de clé = $2^{56} = 7 \times 10^{16}$

Cpocabana (2006-2008) 48 milliard de dec par seconde $\rightarrow \sim 10$ jours

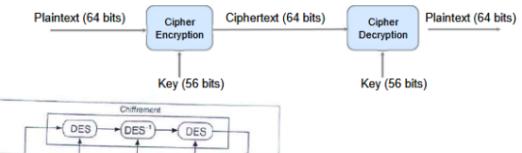
Triple-DES

3Key-TDES : 3 key de 56 bits | aussi secu que **2Key-TDES** : 2 key de 56 bits | plus courant (surtout en embarqué, HW / SW)

AES (128 bits) successe TDES (trop lent sur SW)

« Block cipher »

- Dédié pour les implémentations hardware
- Blocs de 64 bits
- Clés de 56 bits (parfois 64 bits et parités)



Cloud computing

Not to be confused with Cloud Computing (horse).

Exemple de Virus

	LM hash	NTLM hash
Windows 9x	X	
Windows ME	X	
Windows NT	retro	X
Windows 2000	retro	X
Windows server 2000	retro	X
Windows XP	retro	X
Windows server 2003	retro	X
Windows Vista		X
Windows server 2008		X
Windows 7, 8, 10, 11		X

Mot de passe dans les os

Windows :

c:\Windows\system32\config\SAM (128 bits par Syskey)

LM : max 14 caractères, pas vraiment un hash (dont care about case)
NTLM : MD4

Linux :

/etc/shadow (128 bits)

stocke :

Username:\$X\$HASH:LastPasswordChange:MinDayBeforeChange:MaxDay...

X:

1 = MD5

2a et 2y = Blowfish

5 = SHA-256

6 = SHA-512

DES ou MD5

Attaque Réseau

ICMP : Protocole de Message de Contrôle Internet

Scanning : trouver les machine vivante, trouver les port ouvert, trouver les services qui tourne

Port scanning : requet TCP(UDP) (la machin renvoie par defaut un message "destination port unrecable" (ICMP)).

TCP logic : si hit \rightarrow server send SYN-ACK message

si miss \rightarrow message RST-ACK (close)

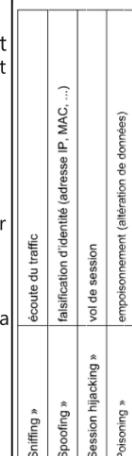
si ça hit mais on fait rien, TCP envoyer un ACK au server et crée un log, mais si on envoie un RST ça close la connection est c'est all good

DOS(Denial of Service)

SYN Flooding : bombarder des packet SYN pour tuer la RAM

Smurf : ping tous le monde sauf que l'on dit que le ping vien de la victime, du coup il se prend toute les reponces d'un coup

DDOS : tu connais chill



Email Forger

Protocol : SMTP (envoie d'email), POP et IMAP (get email to read)

Aucun des 3 protocol checke la confidentialité

En gros, tu peux just dire que tu es X et y a rien pour bloquer de base
En regle general, faut pas faire confiance mais le haut du text-source peut être pris au serieux (par ce que c'est les info reçus par le dernier Server)

Stack

EIP : Addr de retour de la fonction

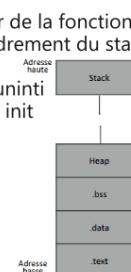
EBP : début d'encadrement du stack

ESP : stack pointer

.bss = global data uintint

.data = global data init

.text = exe code



	Temps préparation	Temps cassage	Taille mémoire	Probabilité succès	Sei
Dictionnaire	0	?	Faible (dictionnaire)	?	Sans importance
Heuristique	0	?	Faible (dictionnaire)	?	Sans importance
Force brute	0	O(N)	0	100%	Sans importance
Pré-calculation complète	O(N)	0	O(N)	100%	Plus difficile
Hellman	Long	faible	variable	variable 50-95%	Plus difficile
Rainbow tables	Long	faible	variable	variable 50-95%	Plus difficile

Mot de passe

M. Hellman :

Password \rightarrow hash \rightarrow fnc qui crée un psw depuis le hash (fnc de reduction) \rightarrow new password \rightarrow {repeat} (pas ouf parce que possiblement des doublons)

Rainbow tables (de Phillip Oechslin) :

meme chose que Hellman mais la fnc change à chaque étape pour eviter les doublons

John Draper (Capt. Crunch) : sifflet : 60's.

Steve Jobs et Steve Wozniak : bluebox (sifflet en mieux) : 70's.

Kévin Mitnick : pen. centraux AT&T, interception détournement : 3 mois : 1981.

Idem : introduction dans ARPAnet, défense américaine, 6 mois Prison: 1983.

1982 : Elk Cloner : premier virus dans la nature, infection secteur boot, poème chaque 50 boots.

1986 : Brain : premier virus sur MS-DOS, infection serveur boot, pub.

1988 : 1er ver, Robert Tappan Morris 1994 : 1er casse, Vladimir Levin, 10.7 Mi\$.

1994 : Kévin traqué par Shimomura : arrêté, 5 ans prison.

1999 : Jonathan James, NASA cassage mdp, pas prison (17ans)

1999 : ver Melissa, propag. via Outlook, saturation, insertion code viral dans doc. Word.

2000 : iloveyou : mail, ver, pièce avec extension masquée (VBS).

2000 : QAZ : code source WinME volé => backdoor déguisée en NotePad.

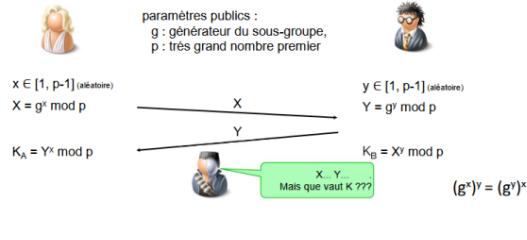
2000 : mafiaboy DoS, attrapé sur IRC.

2002 : BugBear : keylogger / propa. via mail.

2003 : Blaster : dénis de service sur Microsoft / mal prog., redémarrage PC.

2003 : SQL Slammer : DoS.

Diffie-Hellman Protocole :



Fonction de hashage

MD (Message Digest) : par Ronald Rivest, 128 bits, cassé (de MD2-MD5)

SHA-(0/1) (Secure Hash Algorithm) : par NSA/NIST, 160 bits, cassé

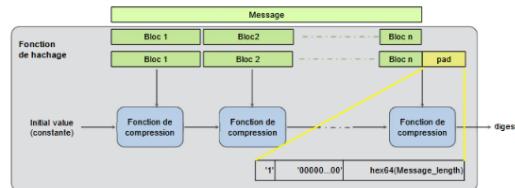
SHA-x : 224 - 512 bits, Recommandé

Découpage en blocs :



Padding :

- 1 bit (à 1) est ajouté à la fin du message
- puis on ajoute autant de 0 qu'il faut pour que le message inférieur de 64 bits à un multiple de 512
- les bits restant sont remplis avec 64 bits représentant la longueur du message de base modulo 2^{64}



- Il y a TOUJOURS un «padding» !
- Même si le message tombe parfaitement sur des blocs complets.
- On voit que pad nécessite au minimum 66 bits.
- Si pas assez d'espace, il est nécessaire d'ajouter un bloc pour insérer le «padding».

Vulnérabilité bas niveau

Memory overflows:

- stack overflow : écrasement/lecture des variables locales (Heartbleed)
- stack smashing : écrasement du retour de fonction
- heap overflow : écrasement des variables allouées dynamiquement

Buffer overflow : dépassement de tampon => exécution de code non-autorisé / dénis de service => valider les entrées, vérifier la longueur, utiliser Java/Perl.

Integer overflow : débordement d'entier => toujours identifier les bornes.

Attaque

Stack overflow : les variables de la stack sont écrasées.

- Shellcode : suite d'instructions destinées à être injectées (aussi petit que possible, et exécutable).

Stack off-by-one : dépassement d'un seul caractère.

Heap overflow : manipulation des variables sur le heap.

Integer overflow : les entiers dépassent la taille possible (erreur dans le calcul de la taille du buffer, p.ex.).

- Head wrap-around attacks : indication d'une valeur trop grande pour l'allocation de la mémoire.
- Negative-size bug : la fonction interprète un entier signé comme un non signé (par exemple, -5 caractères). -

Format string bug : un printf interprète incorrectement le format de la chaîne.

DEFENCE

SSL: Secure Socket Layer

TLS: Transport Layer Security

Objectif : Outils pour établir des communications sécurisées

Protocol utilisé pour la sécurité sur Internet, de ce qui peut créer de nouveau protocole

HTTP (port 80) → HTTPS (port 443)

ESMTP (Send mail), **POP3** (Get mail), **IMAP** (Manage mail)

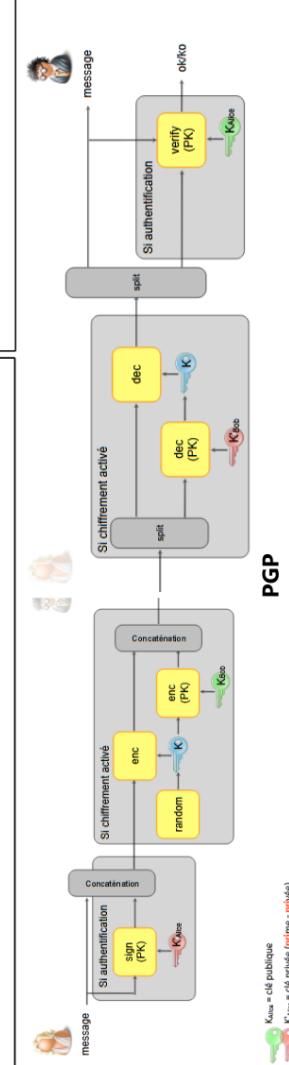
PGP (Pretty Good Privacy) : premier logiciel qui permet à tous le monde de sécuriser ses documents et emails

marche du coup avec des certificats si jamais

PGP = GPG (pour gnu)

Firewall : toujours pratique

Topologie sandwich (c'est plus ou moins une topo DMZ)



RSA

- Chaque utilisateur a une (K_i) private key et une (K_u) public key
- (K_i) et (K_u) sont dépendent mathématiquement
- Pour envoyer un message à MARGIT, on l'encrypte avec la (K_i) de MARGIT
- Clé de 512 jusqu'à 4096 bits possibles

ℓ : la taille du modulus RSA

p, q : deux nombres premiers aléatoires de $\ell/2$ bits

$$N = p \cdot q \pmod{\ell}$$

$$\varphi(N) = (p-1) \cdot (q-1)$$

$$e \cdot d = 1 \pmod{\varphi(N)}$$

e : exposant de chiffrement (encryption)

d : exposant de déchiffrement (decryption)

Chiffrement

$$c = m^e \pmod{N}$$

Déchiffrement

$$m = (c^d) \pmod{N}$$

Clé symétrique (bits)	56	64	73	88	109	128	...
Clé asymétrique (bits)	510	725	1024	2048	4096	6974	...

Authenticité des données

MAC (Message Authentication Code) : code de taille fixe. En gros, on passe notre message dans une FNC MAC (Encryption symétrique avec donc clé secrète), de sorte qu'en sort un "tag" qui sera envoyé avec le message, si le receveur utilise la même clé sur le message reçu et que ça donne le tag → happy

Construction naïve (vulnérable) : concat(clé & message) → hash → tag

HMAC:

$$Co(x,y) = \text{Concaténation}(x,y)$$

ipad et opad sont des constantes

$$\text{ipad-xor} = \{\text{secrete key}\} \text{ xor } \text{ipad}$$

$$\text{opad-xor} = \{\text{secrete key}\} \text{ xor } \text{opad}$$

Sécurisé, FONCTION :

$$m = Co(\text{hash}(\text{Co(ipad-xor, message))), \text{opad-xor})$$

return hash(m);

Signature :

c'est un RSA inversé, tous le monde peut déchiffrer mon message mais je suis le seul à pouvoir l'encoder + pas besoin de clé secrète à partager

Authentification :

Jeton actif : one time password, c'est un secret partagé

Challenge/reponse : je te demande d'encoder un {nonce}, si tu as le même résultat que moi, nice

nonce = nombre arbitraire destiné à être utilisé une seule fois

Clé publique : Signature

PKI (public key infrastructure) :

tous les infrastructures qui concernent les clés publiques

- TLS (SSL) : authentification du serveur (Web, SMTP/StartTLS, IMAPS, etc.)

- EMAIL : S/MIME, PGP, GPG

CA (Certificate Authority) : Émettre, renouveler, maintenir les certificats et CRLs

RA (Registration Authority) : Gérer les demandes : stockage, contrôle des données soumises, communication avec l'entité, vérification du respect de la politique de certification

VA (Validation Authority) : Service de contrôle de certificats (signature, date, validité, etc.)

CPS (Certification Practice Statement) : pratiques utilisées par une CA pour émettre les certificats.

CP (Certificate Policy) : Règles sous lesquelles le certificat a été émis

Point critique du système : génération des clés et où on les stocke

OUTIL DOC

Normal Command Linux :

grep : search a specific patterns with regex

- i : ignore case | -r : recursively | -w: full word only

[^a-Z] = PAS [a-Z]

useradd (add user) | usermod(modify) | rm(suppl file)

wine (use windows exe on linux)

Hash Cat :

hashcat -m <hash_type> -a <attack_mode> -o <file_format> hashfile

m) **0** (MD5) | **900** (MD4) | **1000** (NTLM) | **3000** (LM)

a)

0 (Dico) | **1** (Multi Dico) | **3** (Brute-force) | **6,7** (Hybrid att, word list + mask ou inverse)