

virtualisation & sécurité avec Hyper-V

Cyril Voisin

Chef de programme Sécurité

Microsoft France

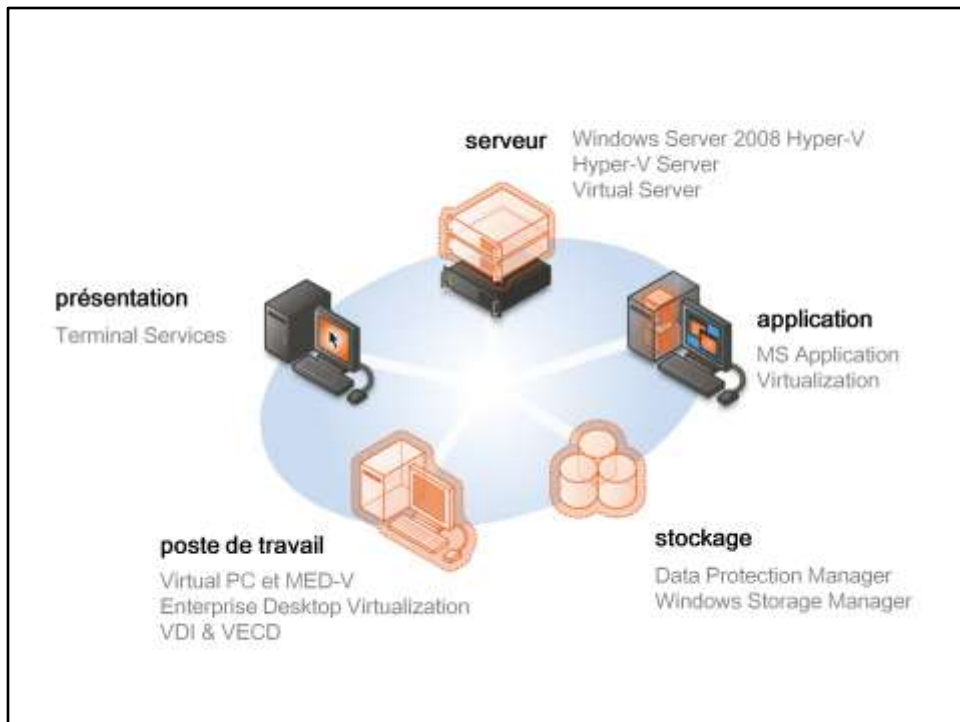
<https://blogs.technet.com/voy>

virtualisation



Virtualization is the isolation of one computing resource from the others
Virtualization results in more *efficient resource utilization*, and enables *greater flexibility* and simplified *change management*

SOLUTIONS DE VIRTUALISATION
MICROSOFT



App-V (ex SoftGrid)

VDI = Virtual Desktop Infrastructure (OS client sur machine serveur Hyper-V), s'appuie sur VECD

VECD = Windows Vista Enterprise

Centralized Desktop

MED-V (ex Kidaro) : MS Enterprise Desktop Virtualization

au centre : gestion de la virtualisation avec System Center (et notamment SCVMM)

VIRTUALISATION DE MACHINES

contrôle d'actions privilégiées

<http://www.microsoft.com/virtualization/products.mspx>

La virtualisation d'une machine requiert le contrôle des opérations privilégiées

Les registres du CPU et le matériel impliqué dans la gestion de la mémoire

Les périphériques matériels

Virtualisation signifie généralement émulation mais peut aussi signifier un accès contrôlé à un état privilégié



Le cœur du logiciel de virtualisation est appelé *Virtual Machine Monitor* (VMM)

Il y a deux approches à la virtualisation d'une machine

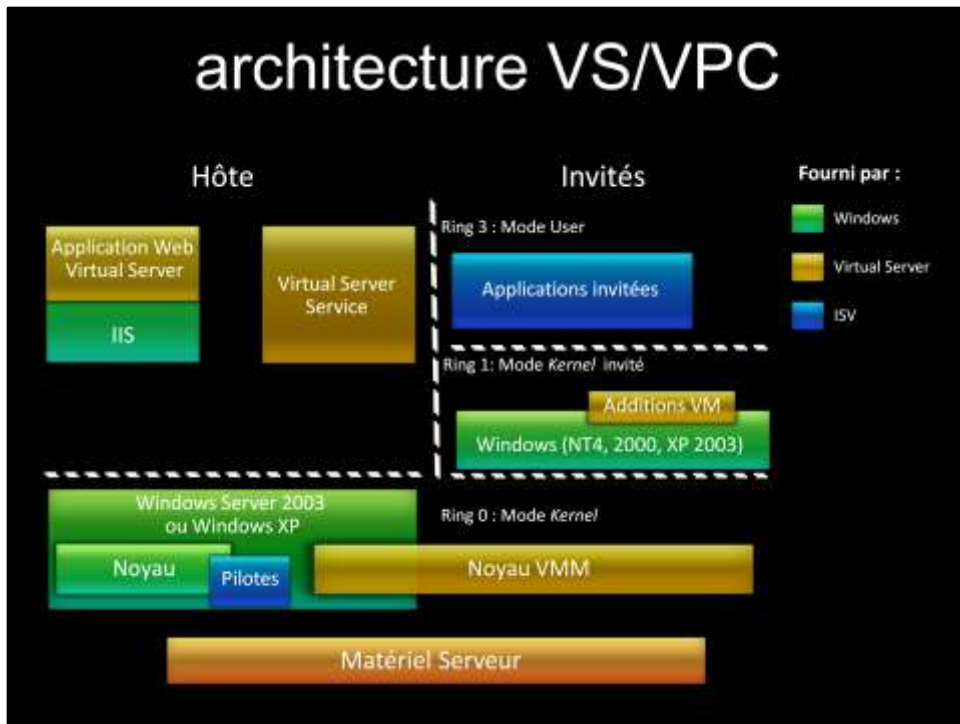
- La virtualisation hébergée

- La virtualisation à base d'hyperviseur

virtualisation hébergée

Virtual Server

Virtual PC



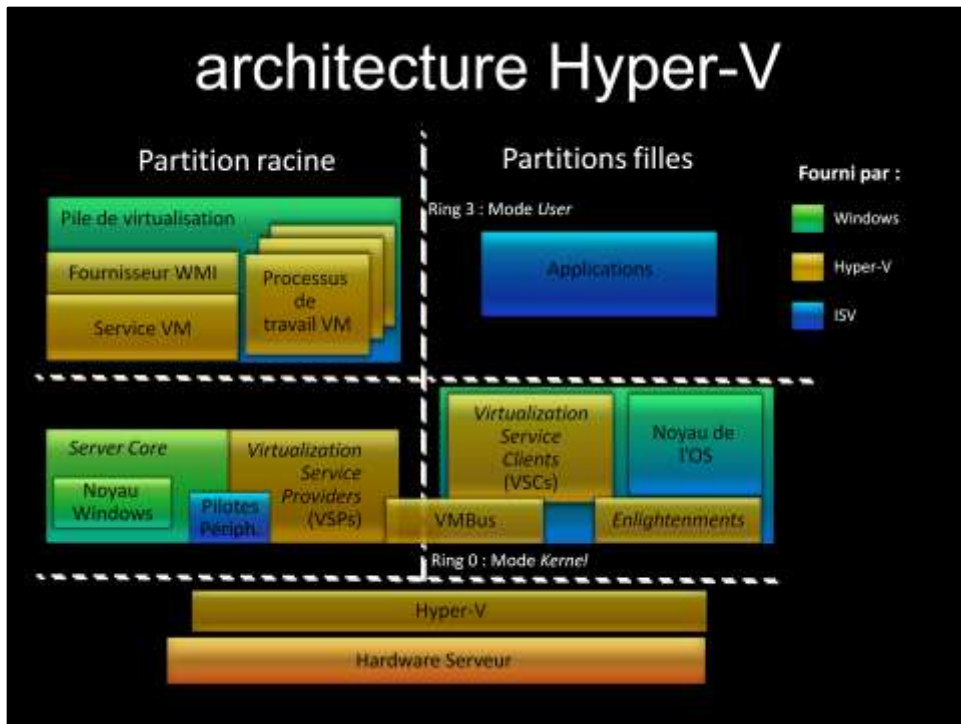
architecture virtualisation hébergée

Dans le cadre d'une virtualisation hébergée, le VMM s'exécute avec le même privilège que le noyau du système d'exploitation hôte

Le niveau de privilège *kernel* de la machine invitée est inférieur au noyau du système hôte mais est plus élevé que le code en mode *user* s'exécutant au sein de la machine invitée (notion de « compression d'anneau » – voir plus loin et en annexe)

virtualisation par hyperviseur

micro noyau



Un hyperviseur de ce type est un fin micronoyau de virtualisation
 Le système est partitionné en machines virtuelles
 Tout ce qui a pu l'être a été évacué au sein d'une partition spécifique dite « partition racine » (ou « parente »)
 L'hyperviseur implémente la gestion des ressources des partitions, y compris l'ordonnancement (des cœurs) et la gestion de la mémoire

note :
 1 VMBus par VM vers la racine



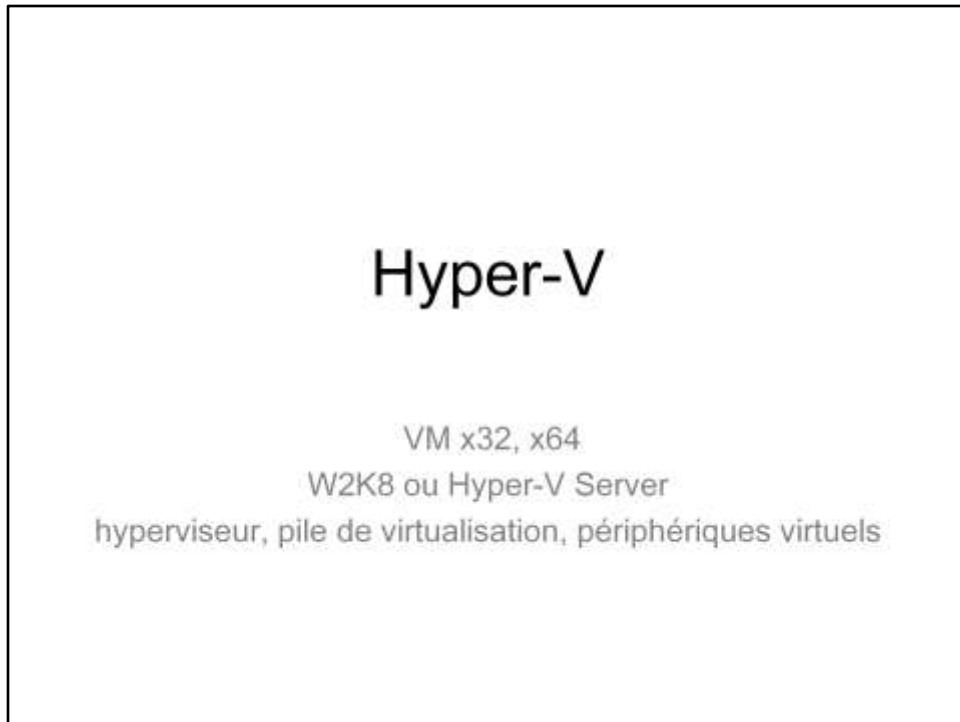
extensions des CPU Intel VT et AMD-V ("monitor mode", sorte d'anneau -1)

extensions des CPU/chipsets Intel TXT et AMD SVM pour lancer un hyperviseur ou un VMM

DMA remapping (IOMMU) : device assignment support (protection against malicious DMA transfers)

monolithique vs micro noyau

hyperviseur = noyau de partitionnement (la partition est la frontière d'isolation; peu de fonctions de virtualisation, s'appuie sur une pile de virtualisation)
très fine couche logicielle (micronoyau, très fiable, base pour une TCB réduite)
pas de pilotes de périphériques (deux versions : Intel et AMD), pas de code de 3e partie
les pilotes s'exécutent dans une partition (tire partie de la large base de pilotes disponibles pour Windows)
interface bien définie qui permet de créer la prise en charge de tout OS comme VM



Dans le cas d'Hyper-V

La gestion et la configuration sont typiquement effectuées via un système d'exploitation maître s'exécutant au sein de la « partition racine »

Les pilotes de périphériques s'exécutent au sein du système d'exploitation « racine »

virtualisation de machine pour des OS invités x32 ou x64, multiprocesseur...

rôle de Windows Server 2008 x64, également disponible séparément

3 composants majeurs : hyperviseur, pile de virtualisation, périphériques virtuels.

Composant de Windows Server 2008

Version finale disponible

S'installe comme un rôle sur *Server Core* (plus de détails dans la session « Virtualisation de machines : présent et futur ») ou sur un serveur complet

Dépend du support hardware pour pouvoir s'exécuter avec un niveau de privilège plus élevé que le *kernel* de la partition racine (on parle quelquefois d' « anneau -1 » pour le niveau d'exécution de l'hyperviseur)

Elimine la compression d'anneau

Supporté seulement sur Intel VT ou AMD-V

Supporté seulement sur du hardware x64, support d'invités 32/64 bits

Avantages d'une partition racine Windows

Compatibilité complète des pilotes de périphérique déjà existants

Services de gestion

Infrastructure de service

Obligation du respect de la politique de ressource des invités

1.Hyperviseur

Le noyau de partitionnement

La partition est la frontière d'isolation

Peu de fonctions de virtualisation ; dépend de la pile de virtualisation

Très fine couche de logiciel

SÉCURITÉ DE HYPER-V

SDL

1. réduire le nombre de vulnérabilités
2. réduire la gravité des vulnérabilités

Objectifs

Protéger les clients de Microsoft en

Réduisant le **nombre** de vulnérabilités

Réduisant la **gravité** des vulnérabilités

Principes

Prescriptif mais néanmoins pragmatique

Proactif – pas seulement de la "recherche de *bugs*"

Élimination en amont des problèmes de sécurité

Sécurité par conception

incorporer la Sécurité dans les logiciels et la culture

Engagement des dirigeants → SDL obligatoire depuis 2004



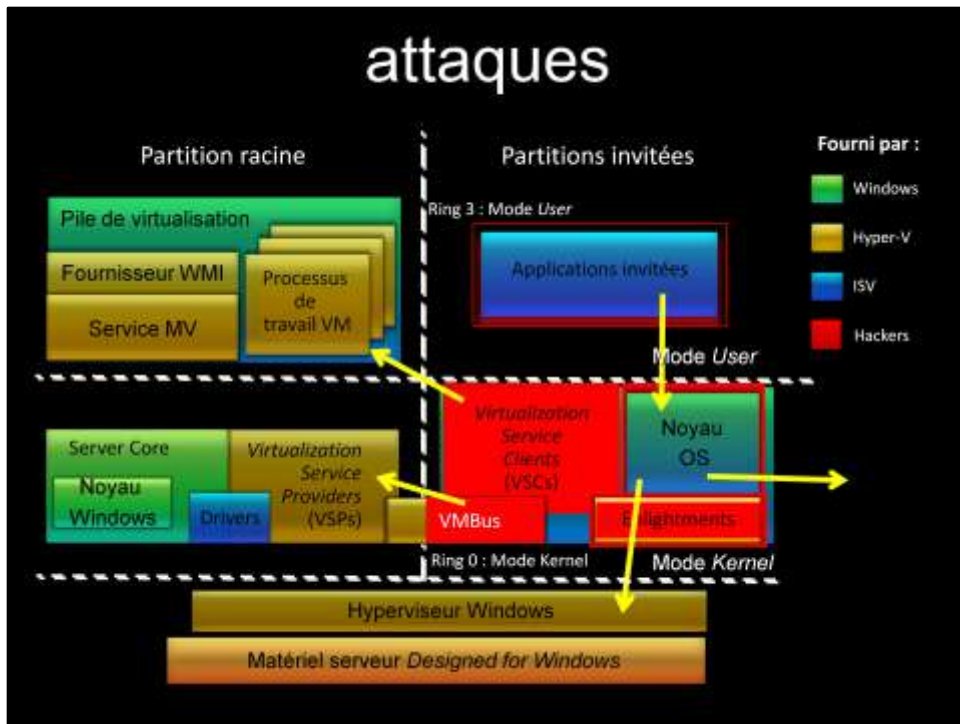
Chez Microsoft, nous pensons que fournir des logiciels sécurisés nécessite
Engagement des dirigeants → SDL est un politique obligatoire chez Microsoft depuis 2004

Hyper-V : SDL et +

application manuelle de méthodes
formelles

modèle formel du design et tests effectués sur la base du modèle
modèles formels des algorithmes les plus intéressants (notamment TLB virtualization)
avant et pendant le développement
après développement : vérification mécanique de l'hyperviseur (code en C et assembleur)

les outils utilisés sont développés par l'EMIC en Allemagne et la plupart de
l'annotation du code est faite par U. Saarbrücken



notes :

pas de partage de m moire (chaque VM a son propre espace d'adressage)

pas de communication entre VM   part par le r seau

les VM ne peuvent pas faire d'attaque DMA car elles n'ont jamais acc s directement au mat riel

les VM et la racine ne peuvent pas  crire dans l'hyperviseur

hypotheses

invités non dignes de confiance,
exécutent du code dans tous modes du processeur
racine digne de confiance
interfaces hypercall documentées
hypercalls tentables par tout invité
détection présence hyperviseur (et n° de version)
conception de l'hyperviseur documentée et comprise

Les invités sont indignes de confiance

La racine doit être digne de confiance pour les invités ainsi que pour l'hyperviseur (lancement, attaques DMA,...)

Le code au sein des invités peut s'exécuter dans tous les modes, anneaux et segments disponibles des processeurs

Les interfaces Hypercall (les API simples exposées par l'hyperviseur) seront bien documentées et donc largement utilisables pour les attaquants

Ces spécifications sont disponibles en mode OSP (Open Specification Promise) en

<http://www.microsoft.com/downloads/thankyou.aspx?familyId=91e2e518-c62c-4ff2-8e50-3a37ea4100f5&displayLang=en>

Tous les Hypercalls peuvent être tentés par les invités

On peut détecter que vous exécutez du code sur un hyperviseur

On vous donnera même la version...

La conception interne de l'hyperviseur sera bien documentée et donc comprise

objectifs de conception

isolation

fiabilité

montée en charge

isolation : sécurité, pannes, ressources

fiabilité : base de code minimale, conception strictement en couches, pas d'extensibilité

montée en charge : cœurs de CPU, mémoire gigantesque

l'hyperviseur ordonnance les cœurs (et pas les processeurs logiques, contenus dans des cœurs, contenus dans des processeurs physiques)

Une isolation forte entre les partitions

Protéger la confidentialité et

l'intégrité des données des invités

Séparation

Il y a des *pools* de ressources uniques de l'hyperviseur par invité

Il ya a des processus de travail séparés par invité qui gèrent l'état de chaque

non pris en compte (pour cette version)

attaques matérielles par inférence
canaux cachés
garantie de disponibilité
protection des invités de la racine
protection de l'hyperviseur de la racine
utilisation de matériel de confiance (TPM, affectation de périphérique,
protection DMA, lancement sécurisé)

CE QUI N EST PAS PRIS EN COMPTE (DU MOINS DANS CETTE VERSION)

Les choses que nous ne faisons pas au sein d'Hyper-V*

Atténuer les fuites du hardware par transparence (attaques par inférence)

Atténuer les canaux cachés

Garantir la disponibilité

Protéger les invités de la racine

Protéger l'hyperviseur de la racine

Utiliser du hardware digne de confiance

TPM, affectation de périphérique, protection DMA, lancement sécurisé

renforcement intégré

L'hyperviseur a un espace d'adressage séparé

Les adresses des invités sont différentes des adresses de l'hyperviseur

Pas de code tiers au sein de l'hyperviseur

Un nombre limité de canaux depuis les invités vers l'hyperviseur

Pas de chose du genre IOCTL

Un IOCTL (Input/output control) est un élément d'interface de type *user-to-kernel* ; les IOCTL sont utilisés typiquement pour permettre à un code en mode *user* de communiquer avec des périphériques ou des composants du noyau

La communication « invité à invité » à travers l'hyperviseur est prohibée

Pas de mémoire partagée mappée entre les invités

Les invités ne touchent jamais le hardware réel d'E/S

L'hyperviseur est construit avec

Les *cookies* qui servent à protéger la pile (/GS)

Le mode *Hardware No eXecute (NX)*

Les pages de code marquées en lecture seule

Des pages de garde mémoire

Une gestion d'exception limitée

Le binaire de l'hyperviseur signé

L'hyperviseur et la racine sont passés à travers SDL

Modélisation des menaces

Analyse statique

Test de *fuzzing*

Test de pénétration

modèle de sécurité

Mémoire

La mise en correspondance de l'adresse physique et de la partition est maintenue par l'hyperviseur

Le modèle d'appartenance est de type parent/enfant sur la mémoire

L'hyperviseur peut se superposer aux droits d'accès dans les tables de page des invités (R, W, X)

CPU

Le hardware garantit l'isolation des caches et registres, le vidage du TLB, l'interception des instructions

E/S

L'hyperviseur rend obligatoire la politique de sécurité du parent pour tous les accès des invités aux ports d'E/S

La politique d'Hyper-V v1 est que les invités n'ont pas d'accès au véritable hardware

Interface hyperviseur

Modèle de privilèges par partition

Les invités ont accès aux hypercalls, aux instructions, aux MSR (*Model Specific Registers*) avec un impact en termes de sécurité qui est contrôlé en fonction de la politique de sécurité du parent

La politique de sécurité d'Hyper-V v1 est que les invités n'ont pas d'accès aux instructions privilégiées

Utilise l'*Authorization Manager* (AzMan)

Autorisation et contrôle d'accès avec un fin niveau de granularité

Basé rôle et département (RBAC – *Role-Based Access Control*)

Séparation claire du rôle d'administration des groupes de

VIRTUEL OU PHYSIQUE
SIMILARITÉS

ce qui ne change pas

déploiement et config technologies de sécurité
protection contre les attaques complexes
accès sécurisé aux biens matériels ou virtuels
gestion des identités et des rôles
maintien à jour des machines
visibilité sur l'état sanitaire
réponse à incident

- Deploying and properly configuring security technologies
- Protecting against complex attacks – securing virtual and physical machines
- Enabling secure access to virtual and physical assets based on policy
- Managing identities and their rights to manage physical and virtual machines
- Ensuring software running in virtual and physical machines remains up-to-date
- Getting critical visibility into security state into endpoints and virtual machines
- Responding to and remediating security issues

VIRTUEL OU PHYSIQUE DIFFÉRENCES

ce qui change

sécuriser la couche virtualisation
(*hyperjacking*)
surface d'attaque plus grande
maintien à jour des machines éteintes
risque accru en cas de vol ou perte
isolation des VM
surveillance du trafic VM à VM

Securing the virtualization layer

- “Hyperjacking”: Compromising hypervisor
- “Blue pill”: Concept of installing rogue hypervisor
- Ensuring trusted platform on which virtual machines run

Increased attack surface and vulnerability potential

- Denial of service possible by compromising hypervisor
- Virtual “appliances” offer benefits but also potential vulns
- Ensuring offline virtual machines stay in compliance

Increased asset concentration on devices

- If physical machine lost or stolen, so are the VMs on it

Isolating virtual machines from each other

Monitoring VM to VM traffic

- Only enabling communication where policies can be enforced

APPROCHE INTÉGRÉE

pour sécuriser les biens physiques et virtuels

approche Microsoft de la sécurité de la virtualisation



We'll now talk in greater detail about each aspect of our integrated approach to virtualization security, covering three key areas:

- Secure computing solution: Windows Server 2008 and Hyper-V were designed to provide a secure computing platform across both physical and virtual environments, enabled through next-generation architecture and security features
- Integrated protection: We'll cover the integrated, defense-in-depth protection across physical and virtual environments that Microsoft delivers, combining Windows Server 2008 security features with complementary security solutions
- Simplified management: A secure environment is also a well-managed environment enabled through simplified administration and clear visibility. Lastly, we'll talk about virtualization management through Microsoft solutions – covering virtual machine administration, identity management, patching, and related areas.

déploiements en production

MS IT
microsoft.com

Hyper-V in Production

TAP, RDP & MSIT Hyper-V Deployments

Thousands of Hyper-V VMs in PRODUCTION

Windows Server 2003/2008 Roles:

File, Print, AD, RODC, IIS/Web, TS, Application Services, DHCP, DNS, WSS and more...

Microsoft Server Products:

SQL, Exchange, HPC, ISA, Sharepoint, Project Server, VSTS, BizTalk, Configuration Manager, Operations Manager, Virtual Machine Manager & more...

Hyper-V Stats:

Performance Blockers: ZERO

Deployment Blockers: ZERO

Application Compatibility Bugs: ZERO

Scalability Blockers: ZERO

Production

Hyper-V Powering Microsoft Internet Properties

TechNet: 100% Hyper-V

<http://technet.microsoft.com>

~1 million hits a DAY

MSDN:

<http://msdn.microsoft.com>

~3 million hits a DAY

Virtualizing TechNet & MSDN Whitepaper

http://download.microsoft.com/download/6/C/5/6C559B56-8556-4097-8C81-2D4E762CD48E/MSCOM_Virtualizes_MSDN_TechNet_on_Hyper-V.docx

-Handles 15,000 requests per second

-1.2 billion page views per month

-280 million worldwide unique users per month

-~5000 content contributors internally

-200GB of contentAs of End of June 2008 – 50% of workload is fully virtualizedDo you think

BONNES PRATIQUES

SCVMM

partition parente minimale

server core
pas d'applications
connexion au réseau interne seulement

Minimiser les risques au sein de la partition racine

Utiliser *Server Core*

Ne pas exécuter d'applications arbitraires, pas de navigation web

Exécuter vos applications et vos services dans les partitions invités

Connecter uniquement au réseau interne

Exposer seulement les invités au trafic Internet

autres

màj Hyper-V : WU
SCVMM

Patcher l'hyperviseur

Windows Update

Gérer beaucoup de machines virtuelles

Utiliser System Center Virtual Machine Manager

VM de niveaux de confiance homogènes

sur une même machine physique

Deux machines virtuelles ne peuvent pas avoir le même degré d'isolation que deux machines physiques :

- Attaques par inférence
- Canaux cachés

Il n'est pas recommandé d'héberger deux machines virtuelles d'un niveau de confiance trop différents sur le même système

Par exemple un serveur Web front-end et un serveur de certificats

migration Virtual Server vers Hyper-V

désinstaller les additions d'abord

2 cartes réseau physiques mini

une pour la gestion

les autres pour les VM

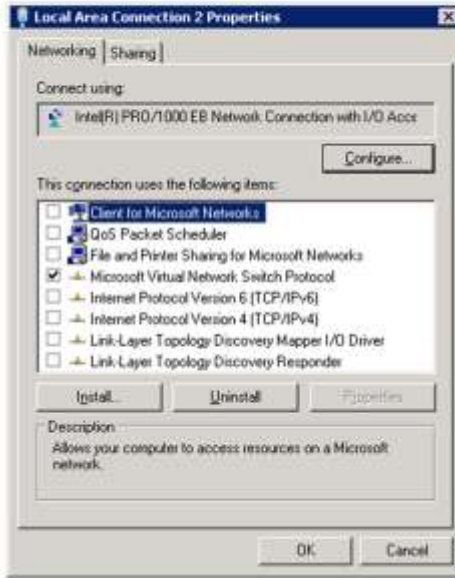
iSCSI dédié

ne pas exposer l'hôte au trafic Internet

parent



enfants



mise en Cluster

antivirus

parent : tout sauf .vhd
tous les enfants

BitLocker

autres bonnes pratiques

Mitigate Bottlenecks

- Processors

- Memory

- Storage

 - Don't run everything off a single spindle...

- Networking

VHD Compaction/Expansion

- Run it on a non-production system

Use .isos

- Great performance

- Can be mounted and unmounted remotely

- Having them in SCVMM Library fast & convenient

CREATING VM

Use SCVMM Library

Steps:

1. Create virtual machine
2. Install guest operating system
3. Install integration components
4. Install anti-virus
5. Install management agents
6. SYSPREP
7. Add it to the VMM Library

Windows Server 2003

- Creat vms using 2-way to ensure an MP HAL

FUTUR

possibles améliorations

forensics

renforcement sécurité OS grâce à hyperviseur
isolation intra-OS
appliances de sécurité

Il existe de nombreux types de virtualisation (applications, OS, machines) avec, à chaque fois, un niveau plus élevé d'isolation (et de surcoût)

La virtualisation constitue un outil puissant pour l'isolation et l'analyse de virus
Elle permet d'améliorer les capacités d'analyse *forensic* pour les systèmes d'exploitation compromis

Elle permet d'investir dans le renforcement de la sécurité des OS à travers les fonctionnalités des hyperviseurs

A le potentiel pour une meilleure isolation intra-OS (par exemple la séparation en *Ring 0* des drivers)

On peut tirer parti des machines virtuelles pour héberger des *appliances* de sécurité

défis

surveillance réseau VM-VM
gestion māj VM
fuite d'infos par matériel partagé
surface d'attaque
haute disponibilité
blue pills

La surveillance réseau MV à MV

Gérer le niveau de patch des systèmes d'exploitation des MV

La fuite d'informations entre les partitions en raison du matériel partagé

Une plus large surface d'attaque que les machines « normales »

Haute disponibilité – attaques des SLA

Menaces créées par les hyperviseurs malveillants, non autorisés (*rootkits* en mode hyperviseur)

recherche de solutions

Lancement sécurisé

Intel TXT™ (senter) et AMD SVM™ (skinit)

Donne au propriétaire de la machine la possibilité de contrôler quel est le code qui peut utiliser le matériel de virtualisation

Le matériel rend obligatoire le respect de la politique de sécurisé en bloquant le lancement d'hyperviseurs non autorisés

Permet à des hyperviseurs de se protéger eux-mêmes contre la falsification

Remappage de DMA

Intel VT-d et AMD IOMMU

Donne aux invités l'accès au véritable hardware pour leur permettre des accès hautes performances

Permet à l'hyperviseur de se protéger lui-même contre des attaques de type DMA

SYNTHÈSE

(non commentée à l'oral)

Many things are similar in securing the virtual environment, but there are key differences

We're delivering an integrated, simplified approach to IT security across physical and virtual environments

- *Secure computing platform: Hyper-V's architecture*
- *Integrated protection: WS08 + complementary Microsoft solutions (Terminal Services, Softgrid, Forefront)*
- *Simplified management: Hyper-V + System Center + Identity Lifecycle Manager + tools / guidance*

synthèse

sécurité peu différente
possibles bénéfiques en sécurité (ancrage de la
confiance dans le matériel, avantages virtualisation)

La généralisation des machines virtuelles et des hyperviseurs va certainement poser des problèmes de sécurité mais ceux-ci ne sont pas fondamentalement différents de ceux qui existaient déjà

Les progrès du matériel permettent d'ancrer de plus en plus la confiance dans le matériel

La virtualisation permet d'envisager de futurs bénéfiques en termes de sécurité

Microsoft Techdays

participez à l'édition 2009
regardez les webcasts
(notamment celui sur virtualisation
et sécurité)

webcast de Bernard Ourghanlian et présentation complète de 70+ diapos