

Utilisation malveillante des suivis de connexions

Éric Leblond

OISF

SSTIC 2012

- Spécialiste de la sécurité des réseaux
- Utilisateur et développeur de Logiciel Libre
- Créateur du projet NuFW (maintenant ufwi), co-fondateur d'EdenWall
- Développeur Netfilter :
 - Ulogd2: démon de journalisation de Netfilter
 - Contributions diverses:
 - Bibliothèques NFQUEUE et dépendances.
 - Travail sur le journalisation.
- Actuellement :
 - Consultant indépendant en sécurité
 - Développeur financé de l'IDS/IPS Suricata

1

Introduction

- Netfilter et le Conntrack
- Degré de liberté induit par les helpers Netfilter

2

Description de l'attaque

- Conditions et principes
- Cas du FTP
- Autres protocoles

3

Impact et protection

- Netfilter
- Checkpoint

4

Conclusion

Définition

C'est le système de filtrage de paquets au sein des Linux 2.4.x à 3.x.

Définition

C'est le système de filtrage de paquets au sein des Linux 2.4.x à 3.x.

Fonctionnalités

- Filtrage des paquets à état et sans état (pour IPv4 et IPv6).
- Traduction d'adresse et de port.
- Des couches d'API pour permettre des extensions tierces.

Définition

C'est le système de filtrage de paquets au sein des Linux 2.4.x à 3.x.

Fonctionnalités

- Filtrage des paquets à état et sans état (pour IPv4 et IPv6).
- Traduction d'adresse et de port.
- Des couches d'API pour permettre des extensions tierces.

Iptables

- Utilitaire en ligne de commande gérant les règles de filtrage.
- Il donne accès à toutes les fonctions de Netfilter.
- Deux binaires : iptables pour IPv4, ip6tables pour IPv6.

```
iptables -A FORWARD -p tcp --syn --dport 80 \  
-m connlimit --connlimit-above 2 -j REJECT
```

- Netfilter maintient une liste des connexions actives.
- La connexion à laquelle appartient un paquet est recherchée dans cette liste (le "*conntrack*").
- Chaque paquet est marqué avec un des états suivants :
 - NEW
 - ESTABLISHED
 - INVALID
- Cet état peut-être utilisé pour décider du sort du paquet :

```
iptables -A FORWARD -m state --state ESTABLISHED -j ACCEPT
iptables -A FORWARD -m state --state NEW -p tcp --dport 80 -j ACCEPT
```

Cas des protocoles non-linéaires

On peut trouver des protocoles comme FTP ou SIP:

- Leur fonctionnement est basé sur un canal de signalisation
- qui est utilisé pour échanger des paramètres de connexions dynamiques.

Cas des protocoles non-linéaires

On peut trouver des protocoles comme FTP ou SIP:

- Leur fonctionnement est basé sur un canal de signalisation
- qui est utilisé pour échanger des paramètres de connexions dynamiques.

Application Level Gateway (ALG)

- Les ALGs cherchent dans le trafic des messages de commandes.
- Elles extraient les informations sur les connexions attendues.
- Une *expectation* est créée:
 - Elle inclut les informations sur les connexions potentielles.
 - Elle est associée à un timeout.
- Une nouvelle connexion correspondant à une *expectation* peut être acceptée.

FTP client

```
Logged in to ftp.lip6.fr.  
ncftp / > ls  
etc/      jussieu/  lip6/
```

Tcpdump

```
195.83.118.1.21 > 10.62.101.203.52994  
195.83.118.1.21 > 10.62.101.203.52994  
10.62.101.203.57636 > 195.83.118.1.51155  
10.62.101.203.52994 > 195.83.118.1.21  
195.83.118.1.51155 > 10.62.101.203.57636
```

L'exemple de FTP

FTP client

```
Logged in to ftp.lip6.fr.  
ncftp / > ls  
etc/      jussieu/  lip6/
```

Tcpdump

```
195.83.118.1.21 > 10.62.101.203.52994  
195.83.118.1.21 > 10.62.101.203.52994  
10.62.101.203.57636 > 195.83.118.1.51155  
10.62.101.203.52994 > 195.83.118.1.21  
195.83.118.1.51155 > 10.62.101.203.57636
```

Protocol

```
C: PASV  
S: 227 Entering Passive Mode (195,83,118,1,199,211)  
C: MLSD  
S: 150 Opening ASCII mode data connection for 'MLSD'.  
S: 226 MLSD complete.  
C: QUIT
```

L'exemple de FTP

FTP client

```
Logged in to ftp.lip6.fr.  
ncftp / > ls  
etc/          jussieu/     lip6/
```

Tcpdump

```
195.83.118.1.21 > 10.62.101.203.52994  
195.83.118.1.21 > 10.62.101.203.52994  
10.62.101.203.57636 > 195.83.118.1.51155  
10.62.101.203.52994 > 195.83.118.1.21  
195.83.118.1.51155 > 10.62.101.203.57636
```

Protocol

```
C: PASV  
S: 227 Entering Passive Mode (195,83,118,1,199,211)  
C: MLSD  
S: 150 Opening ASCII mode data connection for 'MLSD'.  
S: 226 MLSD complete.  
C: QUIT
```

Netfilter

```
# conntrack -E expect  
[NEW] 300 proto=6 src=10.62.101.203 dst=195.83.118.1 sport=0 dport=51155  
[DESTROY] 300 proto=6 src=10.62.101.203 dst=195.83.118.1 sport=0 dport=51155
```

Les ALGs dans Netfilter

- ALGs sont appelées *Helpers*.
- Chaque protocole est implémenté comme un module noyau.
- Des options au chargement peuvent être utilisées pour configurer le *helper*.
- Une configuration fine peut être réalisée grâce à la cible *CT* de *iptables*.

Les ALGs dans Netfilter

- ALGs sont appelées *Helpers*.
- Chaque protocole est implémenté comme un module noyau.
- Des options au chargement peuvent être utilisées pour configurer le *helper*.
- Une configuration fine peut être réalisée grâce à la cible *CT* de *iptables*.

Liste des modules présents dans un noyau Linux Vanilla

amanda	pptp	broadcast	proto_dccp
ftp	proto_gre	h323	proto_sctp
ipv4	proto_udplite	ipv6	sane
irc	sip	netbios_ns	snmp
tftp			

La table des *expectations*

- Les *expectations* sont stockées dans une table spécifique.
 - Elle est comparable à la table de suivi de connexions.
 - Seul un tuple est utilisé.
 - Un court timeout est posé sur chaque entrée.
- Une entrée est détruite quand elle matche un paquet.
- En réponse, une nouvelle connexion est créée.
- Elle est *RELATED* à la connexion de signalisation.

La table des *expectations*

- Les *expectations* sont stockées dans une table spécifique.
 - Elle est comparable à la table de suivi de connexions.
 - Seul un tuple est utilisé.
 - Un court timeout est posé sur chaque entrée.
- Une entrée est détruite quand elle matche un paquet.
- En réponse, une nouvelle connexion est créée.
- Elle est *RELATED* à la connexion de signalisation.

Accepté les connexions *RELATED*

```
iptables -A FORWARD -m state --state ESTABLISHED,RELATED -j ACCEPT
```

- Que se passe-t-il si je charge un *helper* ?

- Que se passe-t-il si je charge un *helper* ?
- Est-ce qu'un utilisateur peut envoyer des messages malveillants pour arriver à passer à travers le pare-feu ?

J'utilise des *helpers*

- Que se passe-t-il si je charge un *helper* ?
- Est-ce qu'un utilisateur peut envoyer des messages malveillants pour arriver à passer à travers le pare-feu ?
- Est-ce que les *helpers* transforment mon pare-feu en openbar ?

J'utilise des *helpers*

- Que se passe-t-il si je charge un *helper* ?
- Est-ce qu'un utilisateur peut envoyer des messages malveillants pour arriver à passer à travers le pare-feu ?
- Est-ce que les *helpers* transforment mon pare-feu en openbar ?



J'utilise des *helpers*

- Que se passe-t-il si je charge un *helper* ?
- Est-ce qu'un utilisateur peut envoyer des messages malveillants pour arriver à passer à travers le pare-feu ?
- Est-ce que les *helpers* transforment mon pare-feu en openbar ?



- Une étude est nécessaire.
- Regardons de plus près les *helpers*.

Degré de liberté induit par les *helpers* Netfilter

Module	Source	Destination	Port Dest	Option
ftp	Fixed	In CMD	In CMD	loose = 1 (dflt)
ftp	Full	In CMD	In CMD	loose = 0
h323	Fixed	Fixed	In CMD	
irc	Full	Fixed	In CMD	
sip signalling	Fixed	Fixed	In CMD	sip_direct_signalling = 1 (dflt)
sip signalling	Full	In CMD	In CMD	sip_direct_signalling = 0

- Légende :

- Fixed: La valeur provient de paramètres IP de la connexion de signalisation. La valeur ne peut donc être forgée.
- In CMD: La valeur est calculée en analysant le contenu du message protocolaire et peut donc être forgée.
- Full: La liberté est totale, toutes les valeurs sont acceptées.
- Les options sont spécifiques à Netfilter.
- Cependant les degrés de libertés sont semblables pour tous les pare-feu utilisant des ALGs.

Des valeurs par défaut saines

- Les extensions dangereuses des protocoles sont désactivées.
- Si on étudie l'attaque d'un client contre un serveur :
 - Il est impossible d'ouvrir une connexion arbitraire sur serveur
 - Le niveau de sécurité est donc acceptable

Des valeurs par défaut saines

- Les extensions dangereuses des protocoles sont désactivées.
- Si on étudie l'attaque d'un client contre un serveur :
 - Il est impossible d'ouvrir une connexion arbitraire sur serveur
 - Le niveau de sécurité est donc acceptable

Dans la limite des protocoles

- La sécurité des helpers s'arrête là ou commence l'utilisabilité du protocole.
- Le *helper* IRC est très sympathique.

Si on suit la RFC (*loose* = 0).

- Un serveur FTP peut participer à l'initialisation d'une connexion depuis un client vers un autre serveur.
- Il peut donc ouvrir des connexions arbitraires à travers le pare-feu.

Si on suit la RFC (*loose* = 0).

- Un serveur FTP peut participer à l'initialisation d'une connexion depuis un client vers un autre serveur.
- Il peut donc ouvrir des connexions arbitraires à travers le pare-feu.

Si on s'occupe de la sécurité (*loose* = 1).

- Les *Expectation* sont statiquement liées à l'adresse du serveur.
- Les connexions possibles sont acceptables.
- C'est la valeur par défaut.

La commande DCC

La commande DCC permet un transfert entre deux clients d'un même serveur.

- Il est impossible de connaître l'adresse source.
- Le port destination est fixé par le client.

La commande DCC

La commande DCC permet un transfert entre deux clients d'un même serveur.

- Il est impossible de connaître l'adresse source.
- Le port destination est fixé par le client.

Conséquences

- Permettre DCC revient donc à autoriser des connexions arbitraires depuis internet vers cette IP.
- L'ordinateur client a une liberté totale d'ouverture de connexions.

La commande DCC

La commande DCC permet un transfert entre deux clients d'un même serveur.

- Il est impossible de connaître l'adresse source.
- Le port destination est fixé par le client.

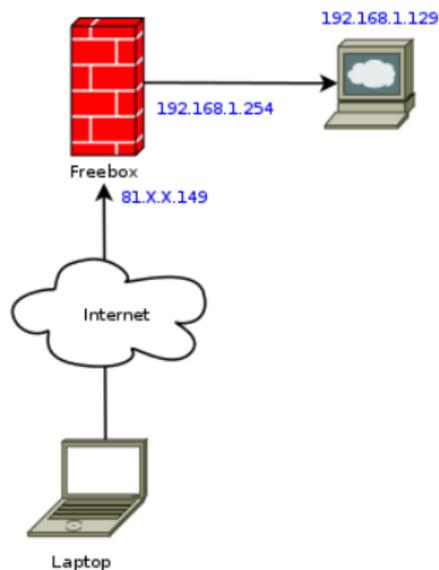
Conséquences

- Permettre DCC revient donc à autoriser des connexions arbitraires depuis internet vers cette IP.
- L'ordinateur client a une liberté totale d'ouverture de connexions.

A mistake is simply another way of doing things.

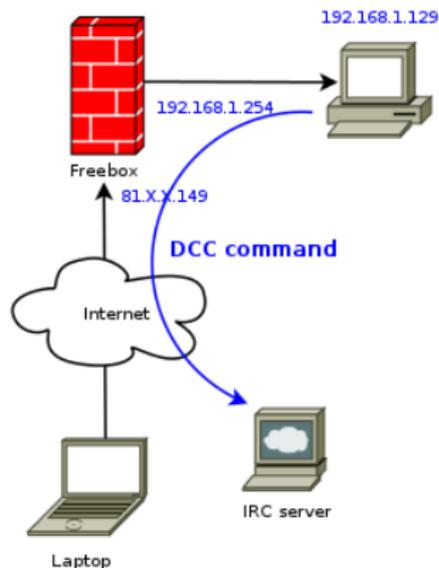
(Katharine Graham)

Utilisation de la commande DCC



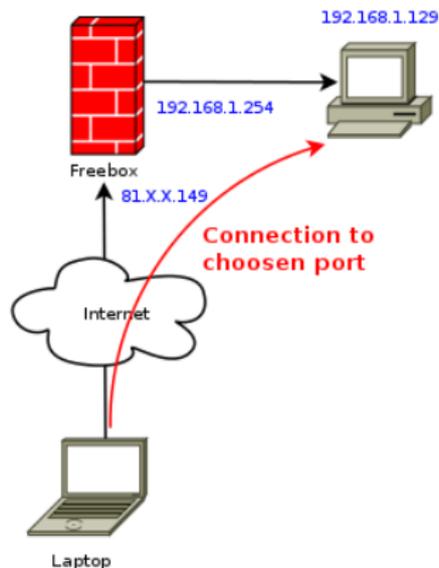
- Le client NATé derrière le pare-feu, le port N est fermé

Utilisation de la commande DCC



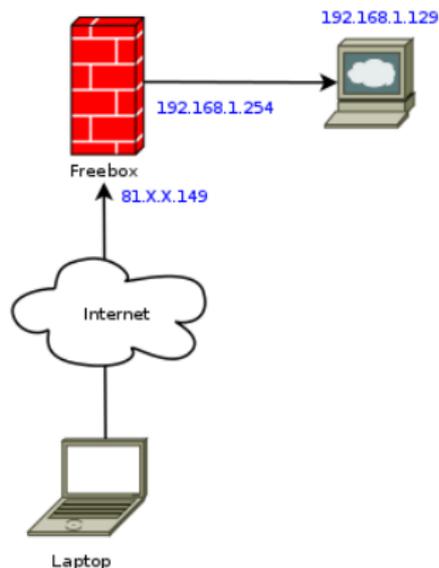
- Le client NATé derrière le pare-feu, le port N est fermé
- Le client envoie une commande DCC forgée vers un “serveur” IRC

Utilisation de la commande DCC



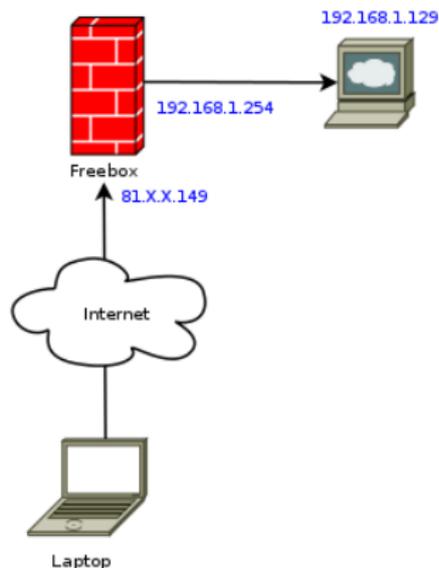
- Le client NATé derrière le pare-feu, le port N est fermé
- Le client envoie une commande DCC forgée vers un “serveur” IRC
- Le pare-feu crée une *expectation* et le client peut ouvrir une connexion

Démonstration de l'usage de DCC



Video

Démonstration de l'usage de DCC



Video

Connectons nous depuis Internet au port 6000 d'un client NATé.

Désactivation des *helpers* par défaut

Chargement du helper avec `ports=0` ou entrée de *proc* (Linux > 3.5):

```
modprobe nf_conntrack_ftp ports=0
```

Désactivation des *helpers* par défaut

Chargement du helper avec `ports=0` ou entrée de *proc* (Linux > 3.5):

```
modprobe nf_conntrack_ftp ports=0
```

Utilisation de la cible CT

Activation du *helper* pour autoriser de manière explicite le trafic relatif :

```
iptables -A PREROUTING -t raw -p tcp --dport 21 \\  
  -d $MY_FTP_SERVER -j CT --helper ftp  
iptables -A FORWARD -m conntrack --ctstate RELATED \\  
  -m helper --helper ftp -d $MY_FTP_SERVER \\  
  -p tcp --dport 1024: -j ACCEPT
```

Désactivation des *helpers* par défaut

Chargement du helper avec `ports=0` ou entrée de *proc* (Linux > 3.5):

```
modprobe nf_conntrack_ftp ports=0
```

Utilisation de la cible CT

Activation du *helper* pour autoriser de manière explicite le trafic relatif :

```
iptables -A PREROUTING -t raw -p tcp --dport 21 \\  
  -d $MY_FTP_SERVER -j CT --helper ftp  
iptables -A FORWARD -m conntrack --ctstate RELATED \\  
  -m helper --helper ftp -d $MY_FTP_SERVER \\  
  -p tcp --dport 1024: -j ACCEPT
```

Plus d'informations

Voir <https://home.regit.org/netfilter-en/secure-use-of-helpers/>

1

Introduction

- Netfilter et le Conntrack
- Degré de liberté induit par les helpers Netfilter

2

Description de l'attaque

- Conditions et principes
- Cas du FTP
- Autres protocoles

3

Impact et protection

- Netfilter
- Checkpoint

4

Conclusion

- Est-il possible en tant que client de déclencher des comportements non souhaités?
 - Peut-on ouvrir des flux "arbitraires" sur un pare-feu ?
 - Peut-on ouvrir des ports sur un serveur ?
 - Peut-on accéder ainsi à des services mal protégés?
 - Comme une base de données interne
 - Comme des services vulnérables

- Est-il possible en tant que client de déclencher des comportements non souhaités?
 - Peut-on ouvrir des flux "arbitraires" sur un pare-feu ?
 - Peut-on ouvrir des ports sur un serveur ?
 - Peut-on accéder ainsi à des services mal protégés?
 - Comme une base de données interne
 - Comme des services vulnérables
- L'étude des *helpers* a montré que c'était impossible sans malice :
 - Les possibilités du client sont toujours limitées.
 - Les extensions dangereuses sont désactivées par défaut.

- Est-il possible en tant que client de déclencher des comportements non souhaités?
 - Peut-on ouvrir des flux "arbitraires" sur un pare-feu ?
 - Peut-on ouvrir des ports sur un serveur ?
 - Peut-on accéder ainsi à des services mal protégés?
 - Comme une base de données interne
 - Comme des services vulnérables
- L'étude des *helpers* a montré que c'était impossible sans malice :
 - Les possibilités du client sont toujours limitées.
 - Les extensions dangereuses sont désactivées par défaut.
- Une approche alternative doit donc être trouvée.

- Seul le serveur peut envoyer des messages intéressants.

- Seul le serveur peut envoyer des messages intéressants.
- Nous pouvons forcer le serveur à envoyer un message forgé.

- Seul le serveur peut envoyer des messages intéressants.
- Nous pouvons forcer le serveur à envoyer un message forgé.
- Nous ne pouvons forcer le serveur à le faire.

- Seul le serveur peut envoyer des messages intéressants.
- Nous pouvons forcer le serveur à envoyer un message forgé.
- Nous ne pouvons forcer le serveur à le faire.
- Il est possible sous certaines conditions d'envoyer un message pour le serveur.
 - Un ordinateur peut forger un paquet IP arbitraire
 - et l'envoyer à la passerelle
 - si l'ordinateur est sur le même réseau Ethernet que la passerelle.

- Seul le serveur peut envoyer des messages intéressants.
- Nous pouvons forcer le serveur à envoyer un message forgé.
- Nous ne pouvons forcer le serveur à le faire.
- Il est possible sous certaines conditions d'envoyer un message pour le serveur.
 - Un ordinateur peut forger un paquet IP arbitraire
 - et l'envoyer à la passerelle
 - si l'ordinateur est sur le même réseau Ethernet que la passerelle.
- Un attaquant **sur un réseau directement connecté** peut envoyer des paquets :

- Seul le serveur peut envoyer des messages intéressants.
- Nous pouvons forcer le serveur à envoyer un message forgé.
- Nous ne pouvons forcer le serveur à le faire.
- Il est possible sous certaines conditions d'envoyer un message pour le serveur.
 - Un ordinateur peut forger un paquet IP arbitraire
 - et l'envoyer à la passerelle
 - si l'ordinateur est sur le même réseau Ethernet que la passerelle.
- Un attaquant **sur un réseau directement connecté** peut envoyer des paquets :
 - à l'adresse Ethernet du pare-feu

- Seul le serveur peut envoyer des messages intéressants.
- Nous pouvons forcer le serveur à envoyer un message forgé.
- Nous ne pouvons forcer le serveur à le faire.
- Il est possible sous certaines conditions d'envoyer un message pour le serveur.
 - Un ordinateur peut forger un paquet IP arbitraire
 - et l'envoyer à la passerelle
 - si l'ordinateur est sur le même réseau Ethernet que la passerelle.
- Un attaquant **sur un réseau directement connecté** peut envoyer des paquets :
 - à l'adresse Ethernet du pare-feu
 - avec comme source l'adresse IP du serveur

- Seul le serveur peut envoyer des messages intéressants.
- Nous pouvons forcer le serveur à envoyer un message forgé.
- Nous ne pouvons forcer le serveur à le faire.
- Il est possible sous certaines conditions d'envoyer un message pour le serveur.
 - Un ordinateur peut forger un paquet IP arbitraire
 - et l'envoyer à la passerelle
 - si l'ordinateur est sur le même réseau Ethernet que la passerelle.
- Un attaquant **sur un réseau directement connecté** peut envoyer des paquets :
 - à l'adresse Ethernet du pare-feu
 - avec comme source l'adresse IP du serveur
- Essayons cette méthode.

Description de l'attaque

- 1 L'attaquant ouvre une connexion réseau légitime pour un protocole donné.

Description de l'attaque

- 1 L'attaquant ouvre une connexion réseau légitime pour un protocole donné.
- 2 Il sniffe le trafic réseau pour ce protocole.

Description de l'attaque

- 1 L'attaquant ouvre une connexion réseau légitime pour un protocole donné.
- 2 Il sniffe le trafic réseau pour ce protocole.
- 3 Il récupère un paquet venant du serveur.

Description de l'attaque

- 1 L'attaquant ouvre une connexion réseau légitime pour un protocole donné.
- 2 Il sniffe le trafic réseau pour ce protocole.
- 3 Il récupère un paquet venant du serveur.
 - Inverse source et destination au niveau Ethernet.

Description de l'attaque

- 1 L'attaquant ouvre une connexion réseau légitime pour un protocole donné.
- 2 Il sniffe le trafic réseau pour ce protocole.
- 3 Il récupère un paquet venant du serveur.
 - Inverse source et destination au niveau Ethernet.
 - Modifie la charge du paquet en forgeant une commande serveur avec des paramètres choisis.

- 1 L'attaquant ouvre une connexion réseau légitime pour un protocole donné.
- 2 Il sniffe le trafic réseau pour ce protocole.
- 3 Il récupère un paquet venant du serveur.
 - Inverse source et destination au niveau Ethernet.
 - Modifie la charge du paquet en forgeant une commande serveur avec des paramètres choisis.
 - Incrémente l'identifiant IP.
 - Positionne le numéro de séquence TCP grâce à sa connaissance des paquets échangés.
 - Met à jour les sommes de contrôles et les longueurs.

Description de l'attaque

- 1 L'attaquant ouvre une connexion réseau légitime pour un protocole donné.
- 2 Il sniffe le trafic réseau pour ce protocole.
- 3 Il récupère un paquet venant du serveur.
 - Inverse source et destination au niveau Ethernet.
 - Modifie la charge du paquet en forgeant une commande serveur avec des paramètres choisis.
 - Incrémente l'identifiant IP.
 - Positionne le numéro de séquence TCP grâce à sa connaissance des paquets échangés.
 - Met à jour les sommes de contrôles et les longueurs.
- 4 L'attaquant envoie alors ce paquet forgé sur le réseau.

Description de l'attaque

- 1 L'attaquant ouvre une connexion réseau légitime pour un protocole donné.
- 2 Il sniffe le trafic réseau pour ce protocole.
- 3 Il récupère un paquet venant du serveur.
 - Inverse source et destination au niveau Ethernet.
 - Modifie la charge du paquet en forgeant une commande serveur avec des paramètres choisis.
 - Incrémente l'identifiant IP.
 - Positionne le numéro de séquence TCP grâce à sa connaissance des paquets échangés.
 - Met à jour les sommes de contrôles et les longueurs.
- 4 L'attaquant envoie alors ce paquet forgé sur le réseau.
- 5 Le pare-feu traite la requête forgée qui est valide au niveau IP et au niveau Ethernet

Description de l'attaque

- 1 L'attaquant ouvre une connexion réseau légitime pour un protocole donné.
- 2 Il sniffe le trafic réseau pour ce protocole.
- 3 Il récupère un paquet venant du serveur.
 - Inverse source et destination au niveau Ethernet.
 - Modifie la charge du paquet en forgeant une commande serveur avec des paramètres choisis.
 - Incrémente l'identifiant IP.
 - Positionne le numéro de séquence TCP grâce à sa connaissance des paquets échangés.
 - Met à jour les sommes de contrôles et les longueurs.
- 4 L'attaquant envoie alors ce paquet forgé sur le réseau.
- 5 Le pare-feu traite la requête forgée qui est valide au niveau IP et au niveau Ethernet
- 6 Le pare-feu crée une *expectation* avec les paramètres **“donnés”** par le serveur.

Description de l'attaque

- 1 L'attaquant ouvre une connexion réseau légitime pour un protocole donné.
- 2 Il sniffe le trafic réseau pour ce protocole.
- 3 Il récupère un paquet venant du serveur.
 - Inverse source et destination au niveau Ethernet.
 - Modifie la charge du paquet en forgeant une commande serveur avec des paramètres choisis.
 - Incrémente l'identifiant IP.
 - Positionne le numéro de séquence TCP grâce à sa connaissance des paquets échangés.
 - Met à jour les sommes de contrôles et les longueurs.
- 4 L'attaquant envoie alors ce paquet forgé sur le réseau.
- 5 Le pare-feu traite la requête forgée qui est valide au niveau IP et au niveau Ethernet
- 6 Le pare-feu crée une *expectation* avec les paramètres "donnés" par le serveur.
- 7 L'attaquant peut alors ouvrir une connexion avec les paramètres qu'il a choisi.

Connexion dynamique

Des connexions dynamiques peuvent être ouvertes vers le serveur en mode passif :

Connexion dynamique

Des connexions dynamiques peuvent être ouvertes vers le serveur en mode passif :

- Le serveur envoie un message au client pour indiquer quelle IP et quel port utiliser.
- Le client se connecte alors avec les paramètres fournis.

Connexion dynamique

Des connexions dynamiques peuvent être ouvertes vers le serveur en mode passif :

- Le serveur envoie un message au client pour indiquer quelle IP et quel port utiliser.
- Le client se connecte alors avec les paramètres fournis.

Cas d'IPv4

- Demande d'une connexion cliente à 192.168.2.2 sur le port 3306:
`227 Entering Passive Mode (192,168,2,2,12,234)\r\n`
- Le format est simple (si on sait que $12 * 256 + 334 = 3306$).

Connexion dynamique

Des connexions dynamiques peuvent être ouvertes vers le serveur en mode passif :

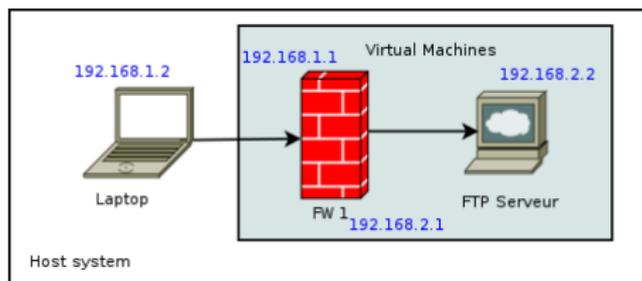
- Le serveur envoie un message au client pour indiquer quelle IP et quel port utiliser.
- Le client se connecte alors avec les paramètres fournis.

Cas d'IPv4

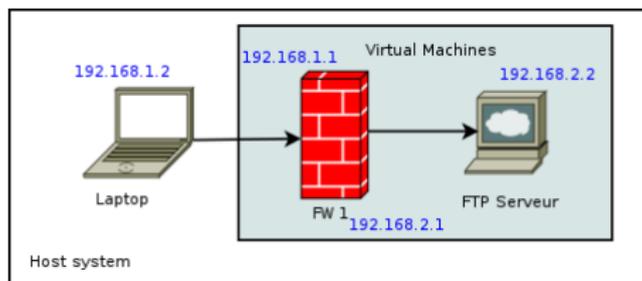
- Demande d'une connexion cliente à 192.168.2.2 sur le port 3306:
`227 Entering Passive Mode (192,168,2,2,12,234)\r\n`
- Le format est simple (si on sait que $12 * 256 + 334 = 3306$).

Cas d'IPv6

- Demande d'une connexion cliente sur le port 3306:
`229 Extended Passive Mode OK (|||3306|)\r\n`



Video



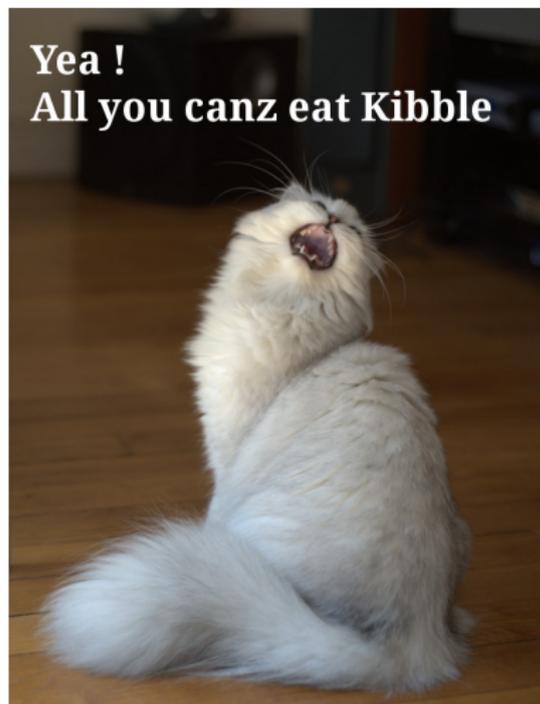
Video

Prenons un pare-feu avec une politique de filtrage autorisant seulement le port 21 et ouvrons une connexion vers le port 22 du serveur FTP.

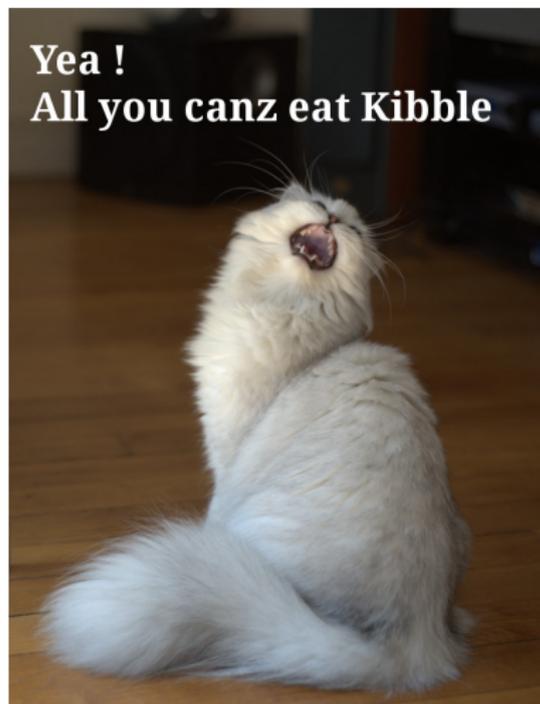
- Nous sommes parvenus à ouvrir une connexion sur le port 22.

- Nous sommes parvenus à ouvrir une connexion sur le port 22.
- Avec une politique de filtrage ne le permettant pas.

- Nous sommes parvenus à ouvrir une connexion sur le port 22.
- Avec une politique de filtrage ne le permettant pas.



- Nous sommes parvenus à ouvrir une connexion sur le port 22.
- Avec une politique de filtrage ne le permettant pas.
- Tout doux, chaton, tout doux!



- L'anti-spoofing est suffisant pour bloquer l'attaque.
- *Reverse path filtering* est notre ami:
 - Accepter seulement les paquet arrivant sur une interface si on a une route vers cette source passant par cette interface.
 - Le noyau ne traitera alors pas le paquet d'attaque.
- C'est si facile d'être protégé?

- L'anti-spoofing est suffisant pour bloquer l'attaque.
- *Reverse path filtering* est notre ami:
 - Accepter seulement les paquet arrivant sur une interface si on a une route vers cette source passant par cette interface.
 - Le noyau ne traitera alors pas le paquet d'attaque.
- C'est si facile d'être protégé? **Oui**

- L'anti-spoofing est suffisant pour bloquer l'attaque.
- *Reverse path filtering* est notre ami:
 - Accepter seulement les paquet arrivant sur une interface si on a une route vers cette source passant par cette interface.
 - Le noyau ne traitera alors pas le paquet d'attaque.
- C'est si facile d'être protégé? Oui
- Mais il reste quelques surprises.

IRC

- Le *helper* IRC donne déjà tous les pouvoirs au client.
- Mais peut on agir contre le client ?

IRC

- Le *helper* IRC donne déjà tous les pouvoirs au client.
- Mais peut on agir contre le client ?
- La même technique s'applique avec les conditions suivantes :
 - Attaquant et client séparé par le pare-feu.
 - L'attaquant est sur un réseau directement connecté sur un pare-feu.
 - Le trafic IRC peut être sniffé par l'attaquant (MITM ou serveur).

IRC

- Le *helper* IRC donne déjà tous les pouvoirs au client.
- Mais peut on agir contre le client ?
- La même technique s'applique avec les conditions suivantes :
 - Attaquant et client séparé par le pare-feu.
 - L'attaquant est sur un réseau directement connecté sur un pare-feu.
 - Le trafic IRC peut être sniffé par l'attaquant (MITM ou serveur).
- Plus contraignant, pas vraiment intéressant.

IRC

- Le *helper* IRC donne déjà tous les pouvoirs au client.
- Mais peut on agir contre le client ?
- La même technique s'applique avec les conditions suivantes :
 - Attaquant et client séparé par le pare-feu.
 - L'attaquant est sur un réseau directement connecté sur un pare-feu.
 - Le trafic IRC peut être sniffé par l'attaquant (MITM ou serveur).
- Plus contraignant, pas vraiment intéressant.

SIP

- Le serveur envoie des paramètres de port d'une façon similaire à FTP.
- La même attaque est possible.
- Seule le contenu de l'attaque doit être adapté.

1

Introduction

- Netfilter et le Conntrack
- Degré de liberté induit par les helpers Netfilter

2

Description de l'attaque

- Conditions et principes
- Cas du FTP
- Autres protocoles

3

Impact et protection

- Netfilter
- Checkpoint

4

Conclusion

- Il suffit d'utiliser la fonctionnalité **rp_filter**.
- Elle est disponible depuis le siècle dernier dans tout les noyaux Linux.

- Il suffit d'utiliser la fonctionnalité `rp_filter`.
- Elle est disponible depuis le siècle dernier dans tout les noyaux Linux.
- **Désactivée par défaut.**

- Il suffit d'utiliser la fonctionnalité `rp_filter`.
- Elle est disponible depuis le siècle dernier dans tout les noyaux Linux.
- Désactivée par défaut. Activée par tous les scripts de filtrage décents

- Il suffit d'utiliser la fonctionnalité `rp_filter`.
- Elle est disponible depuis le siècle dernier dans tout les noyaux Linux.
- Désactivée par défaut. Activée par tous les scripts de filtrage décents
- Pour l'activer:

```
echo "1" > /proc/sys/net/ipv4/conf/all/rp_filter
```

- Il suffit d'utiliser la fonctionnalité `rp_filter`.
- Elle est disponible depuis le siècle dernier dans tout les noyaux Linux.
- Désactivée par défaut. Activée par tous les scripts de filtrage décents
- Pour l'activer:

```
echo "1" > /proc/sys/net/ipv4/conf/all/rp_filter
```

- **Hummmmm**

- Il suffit d'utiliser la fonctionnalité `rp_filter`.
- Elle est disponible depuis le siècle dernier dans tout les noyaux Linux.
- Désactivée par défaut. Activée par tous les scripts de filtrage décents
- Pour l'activer:

```
echo "1" > /proc/sys/net/ipv4/conf/all/rp_filter
```

- **Hummmmm** et pour IPv6 ?

- Il suffit d'utiliser la fonctionnalité `rp_filter`.
- Elle est disponible depuis le siècle dernier dans tout les noyaux Linux.
- Désactivée par défaut. Activée par tous les scripts de filtrage décents
- Pour l'activer:

```
echo "1"> /proc/sys/net/ipv4/conf/all/rp_filter
```

- **Hummmmm** et pour IPv6 ?
- Trop facile, positionnons la valeur dans `/proc`:

```
echo "1"> /proc/sys/net/ipv6/conf/all/rp_filter  
/proc/sys/net/ipv6/conf/all/rp_filter: No such file or directory
```

- Il suffit d'utiliser la fonctionnalité `rp_filter`.
- Elle est disponible depuis le siècle dernier dans tout les noyaux Linux.
- Désactivée par défaut. Activée par tous les scripts de filtrage décents
- Pour l'activer:

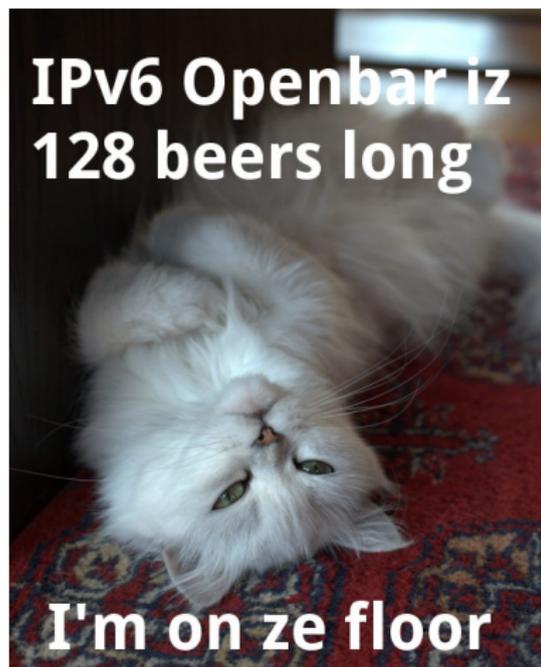
```
echo "1" > /proc/sys/net/ipv4/conf/all/rp_filter
```

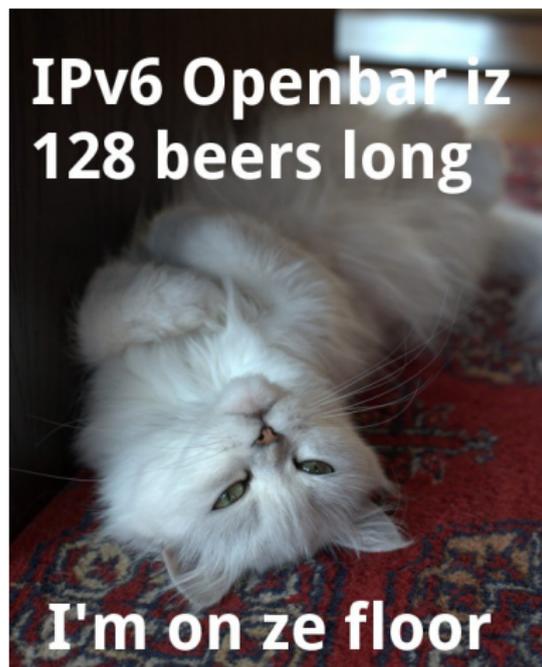
- **Hummmmm** et pour IPv6 ?
- Trop facile, positionnons la valeur dans `/proc`:

```
echo "1" > /proc/sys/net/ipv6/conf/all/rp_filter
/proc/sys/net/ipv6/conf/all/rp_filter: No such file or directory
```

Okay, Houston, we've had a problem here.

(Jack Swigert)

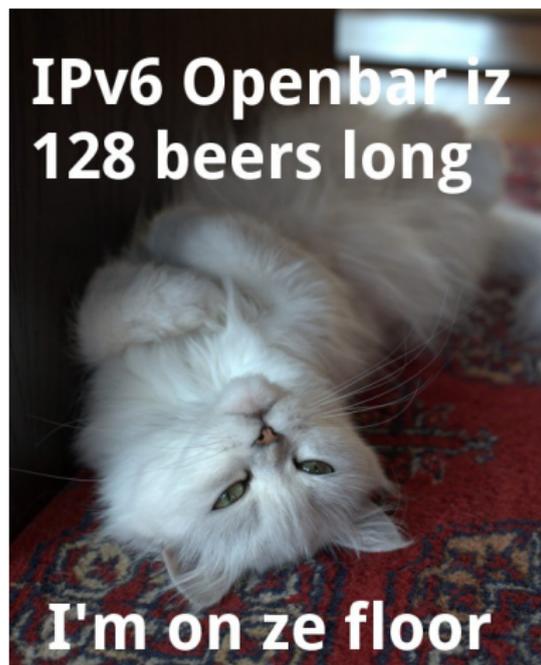




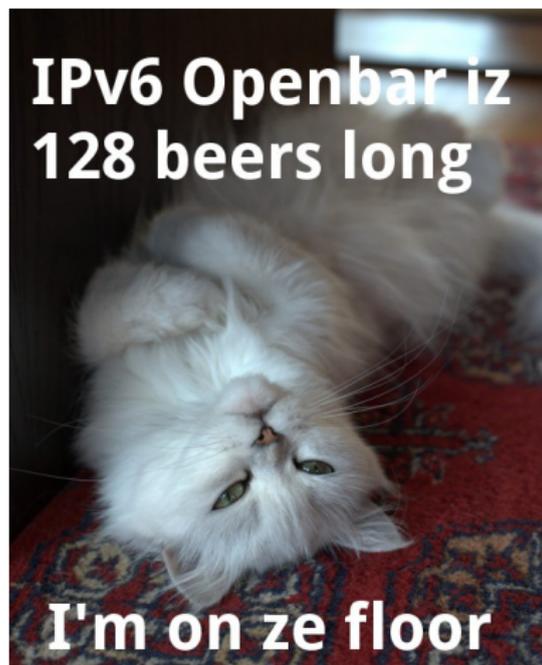
- Une configuration manuelle est nécessaire.



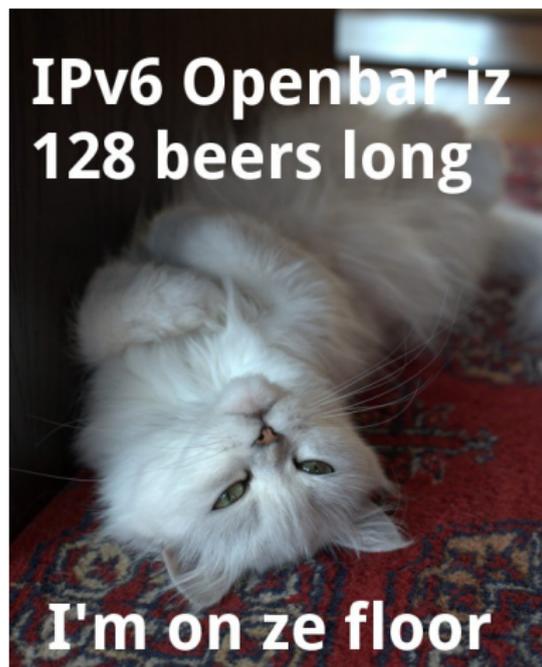
- Une configuration manuelle est nécessaire.
- Des règles *ip6tables* dédiées doivent être ajoutées.



- Une configuration manuelle est nécessaire.
- Des règles *ip6tables* dédiées doivent être ajoutées.
- La topologie réseau doit être connue.



- Une configuration manuelle est nécessaire.
- Des règles *ip6tables* dédiées doivent être ajoutées.
- La topologie réseau doit être connue.
- Les bonnes implémentations utilisent déjà ce genre de règles.



- Une configuration manuelle est nécessaire.
- Des règles *ip6tables* dédiées doivent être ajoutées.
- La topologie réseau doit être connue.
- Les bonnes implémentations utilisent déjà ce genre de règles.
- Mais protègent elles contre l'attaque ?

Le mauvais exemple

```
ip6tables -A FORWARD -m state --state ESTABLISHED,RELATED -j ACCEPT
ip6tables -A FORWARD -i $CLIENT_IFACE ! -s $CLIENT_NET -j DROP
```

- Le paquet appartient à une connexion établie.
- Accepté par la première règle, il n'est pas vu par l'anti-spoofing.

Le mauvais exemple

```
ip6tables -A FORWARD -m state --state ESTABLISHED,RELATED -j ACCEPT
ip6tables -A FORWARD -i $CLIENT_IFACE ! -s $CLIENT_NET -j DROP
```

- Le paquet appartient à une connexion établie.
- Accepté par la première règle, il n'est pas vu par l'anti-spoofing.

La bonne méthode

```
ip6tables -A PREROUTING -t raw -i $CLIENT_IFACE ! -s $CLIENT_NET -j DROP
```

Le paquet est bloqué avant d'atteindre le suivi de connexions.

Le mauvais exemple

```
ip6tables -A FORWARD -m state --state ESTABLISHED,RELATED -j ACCEPT
ip6tables -A FORWARD -i $CLIENT_IFACE ! -s $CLIENT_NET -j DROP
```

- Le paquet appartient à une connexion établie.
- Accepté par la première règle, il n'est pas vu par l'anti-spoofing.

La bonne méthode

```
ip6tables -A PREROUTING -t raw -i $CLIENT_IFACE ! -s $CLIENT_NET -j DROP
```

Le paquet est bloqué avant d'atteindre le suivi de connexions.

La nouvelle méthode (Linux > 3.3)

```
ip6tables -A PREROUTING -t raw -m rpfilter --invert -j DROP
```

Débutant Checkpoint

- Je n'ai pas lu la documentation.
- Pourquoi devrais je le faire ? Je travaille avec des pare-feu depuis des années.

Débutant Checkpoint

- Je n'ai pas lu la documentation.
- Pourquoi devrais je le faire ? Je travaille avec des pare-feu depuis des années.
- Qui n'a jamais fait pas pareil ?

Débutant Checkpoint

- Je n'ai pas lu la documentation.
- Pourquoi devrais je le faire ? Je travaille avec des pare-feu depuis des années.
- Qui n'a jamais fait pas pareil ?

Logiciel utilisé

- Version d'évaluation.
- Installation du minimum de fonctionnalités.

Débutant Checkpoint

- Je n'ai pas lu la documentation.
- Pourquoi devrais je le faire ? Je travaille avec des pare-feu depuis des années.
- Qui n'a jamais fait pas pareil ?

Logiciel utilisé

- Version d'évaluation.
- Installation du minimum de fonctionnalités.
- Installation par défaut **en suivant les wizards.**

Paramétrage de l'environnement

- Créons une politique de filtrage avec une unique règle autorisant FTP ;

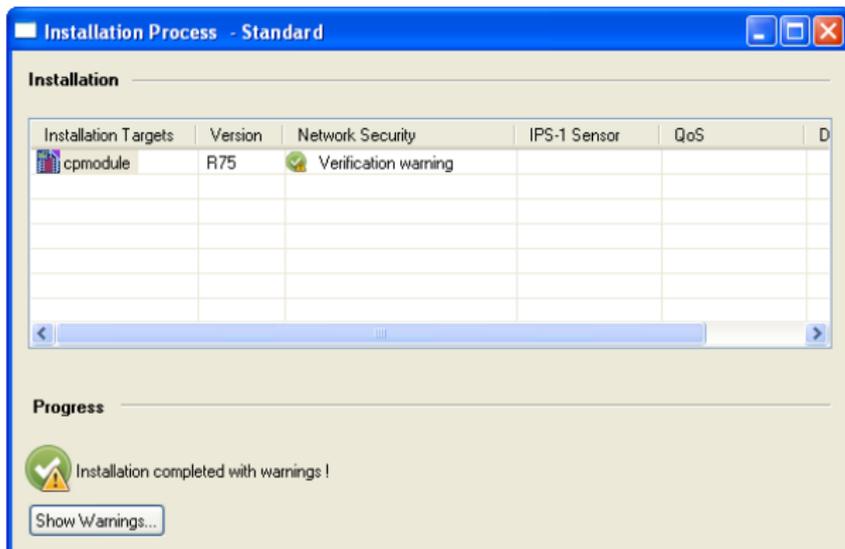
SOURCE	DESTINATION	VPN	SERVICE	ACTION	TRACK	INSTALL ON	TIME
★ Any	★ Any	★ Any Traffic	TCP ftp	accept	- None	★ Policy Targets	★ Any

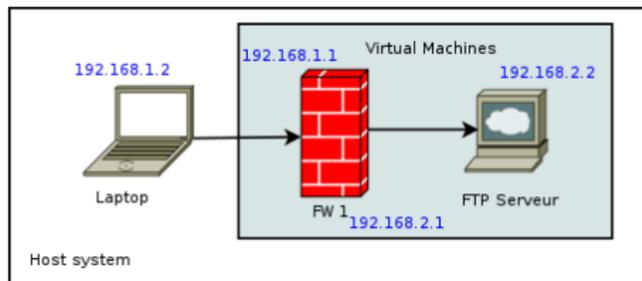
Paramétrage de l'environnement

- Créons une politique de filtrage avec une unique règle autorisant FTP ;

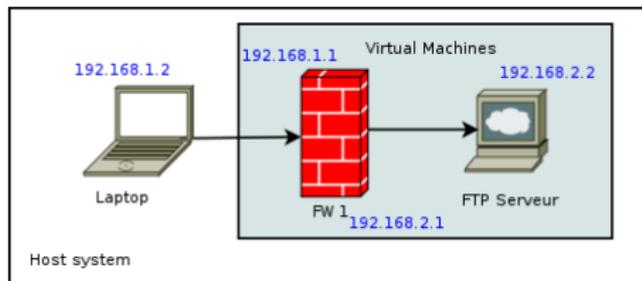
SOURCE	DESTINATION	VPN	SERVICE	ACTION	TRACK	INSTALL ON	TIME
★ Any	★ Any	★ Any Traffic	TCP ftp	accept	- None	★ Policy Targets	★ Any

- Et installons la politique de filtrage.





Video



Video

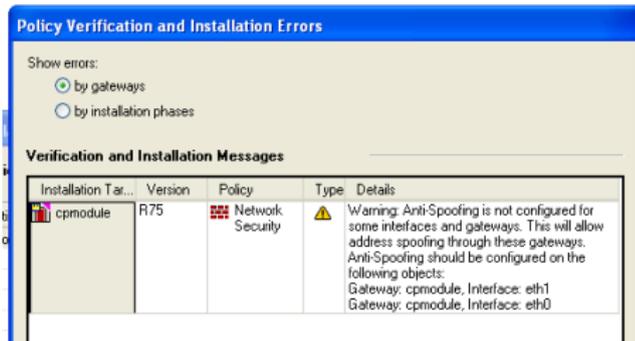
Essayons d'ouvrir une connexion vers le port 22.

- Une connexion a été établie sur le port 22
- violant ainsi la politique de filtrage

- Une connexion a été établie sur le port 22
- violant ainsi la politique de filtrage
- Mais la connexion a été bloqué après quelques paquets.

Détournement de la politique

- Une connexion a été établie sur le port 22
- violant ainsi la politique de filtrage
- Mais la connexion a été bloqué après quelques paquets.
- L'interface de Checkpoint affiche un avertissement à propos de l'anti-spoofing.



The screenshot shows a window titled "Policy Verification and Installation Errors". It has a "Show errors:" section with two radio buttons: "by gateways" (selected) and "by installation phases". Below this is a section titled "Verification and Installation Messages" containing a table with the following data:

Installation Tar...	Version	Policy	Type	Details
cpmodule	R75	Network Security	Warning	Warning: Anti-Spoofing is not configured for some interfaces and gateways. This will allow address spoofing through these gateways. Anti-Spoofing should be configured on the following objects: Gateway: cpmodule, Interface: eth1 Gateway: cpmodule, Interface: eth0

Où est le problème ?

Une réaction rapide de l'équipe de sécurité de Checkpoint.

Configuring anti-spoofing is a basic requirement.

Them

Are you planning some action regarding this issue?

Me

Anti-spoofing exists exactly for such issues. So [we] don't think that we need to do anything.

Them

Où est le problème ?

Une réaction rapide de l'équipe de sécurité de Checkpoint.

Configuring anti-spoofing is a basic requirement.

Them

Are you planning some action regarding this issue?

Me

Anti-spoofing exists exactly for such issues. So [we] don't think that we need to do anything.

Them

Recommandation de base

Bien choisir son prestataire: le niveau de sécurité dépend de ses compétences.

1

Introduction

- Netfilter et le Conntrack
- Degré de liberté induit par les helpers Netfilter

2

Description de l'attaque

- Conditions et principes
- Cas du FTP
- Autres protocoles

3

Impact et protection

- Netfilter
- Checkpoint

4

Conclusion

Une attaque générique

- L'attaque peut impacter tout pare-feu utilisant des *ALGs*:
 - Pare-feu "propriétaire",
 - Interface Iptables,
 - Script Iptables maison.

Tests

- Facile à faire avec *opensvp*.
- Disponible sous GPL: <https://home.regit.org/software/opensvp/>
- Tout retour est le bienvenu.

Le cas d'IPv6 sous Linux est caractéristique

- rp_filter pour IPv6 n'a pas été développé car trop couteux en CPU.
- Deux patches l'implémentant ont été refusés.
- Une implémentation Netfilter du Reverse Path filtering est disponible dans Linux 3.3.

La configuration par défaut de Checkpoint

- L'utilisabilité a entraîné le choix de valeur par défaut non sure.
- L'anti-spoofing des cluster Checkpoint semble problématique à gérer.
- **Voir** : <http://rivald.blogspot.com/2011/01/checkpoint-utm-firewall-clusters-part-2.html>

S'élever est dangereux

- Considérer des couches OSI plus élevés est dangereux.
- Même des vieux protocoles comme FTP sont dangereux.
- Les “nouveaux” comme SIP héritent de cette tradition.

S'élever est dangereux

- Considérer des couches OSI plus élevés est dangereux.
- Même des vieux protocoles comme FTP sont dangereux.
- Les “nouveaux” comme SIP héritent de cette tradition.

À propos du niveau de sécurité

- La sécurité par défaut est un mythe:
 - Les configurations par défauts peuvent être vulnérables à des attaques.
 - Ne laisser aucun avertissements de l'interface impuni.
- La défense en profondeur ne doit pas rester un mythe:
 - Protéger des services “internes” même si ils sont derrière un pare-feu.
 - La séparation des routeurs et des pare-feu était une bonne idée.

Une tache très difficile

- Il est impossible pour un individu
 - d'obtenir la liste des produits potentiellement vulnérables.
 - de contacter les personnes concernées.
- C'est encore pire si des scripts iptables maison sont vulnérables.

Source d'aide

- Contacter les CERT
 - Si vous n'avez pas de réponse, envoyez un second courriel.
 - Essayez de contacter le CERT Luxembourg, CERT Finland. La mise en concurrence peut augmenter les chances de prises en compte.
 - Microsoft Vulnerability Research (MSVR) est une alternative au CERT.
- Pour ce qui est des logiciels Open Source, contactez la liste de diffusion OSS security.

Avez-vous des questions ?

Merci à

- Pablo Neira, Patrick McHardy: les développeurs noyaux peuvent être sympas.
- Florian Westphal: pour son implémentation Netfilter de RP filter.

Plus d'information

- Mon blog : <https://home.regit.org>
- Secure use of Iptables and connection tracking helpers:
<http://home.regit.org/netfilter-en/secure-use-of-helpers/>

Me joindre

- Courriel: eric@regit.org
- Twitter: [@Regiteric](#)