

# Mécanisme d'observation d'attaques sur Internet avec rebonds

Éric Alata, Ion Alberdi, Vincent Nicomette, Philippe  
Owezarski et Mohamed Kaâniche

Mercredi 30 Mai 2007



# Plan

- 1 Motivations et principes
- 2 Implémentation
- 3 Expérimentations



# Plan

- 1 Motivations et principes
- 2 Implémentation
- 3 Expérimentations



# Plan

- 1 Motivations et principes
- 2 Implémentation
- 3 Expérimentations



# Plan

- 1 Motivations et principes
- 2 Implémentation
- 3 Expérimentations



# Motivations

- observation des comportements malveillants
  - Pots de miel / sandbox
- délicat : rebonds
  - la cible peut être utilisée comme tremplin pour accéder à d'autres cibles
- solutions
  - interdire : masque des informations intéressantes
  - autoriser : hors-la-loi et dangereux
    - Rate-Limiting



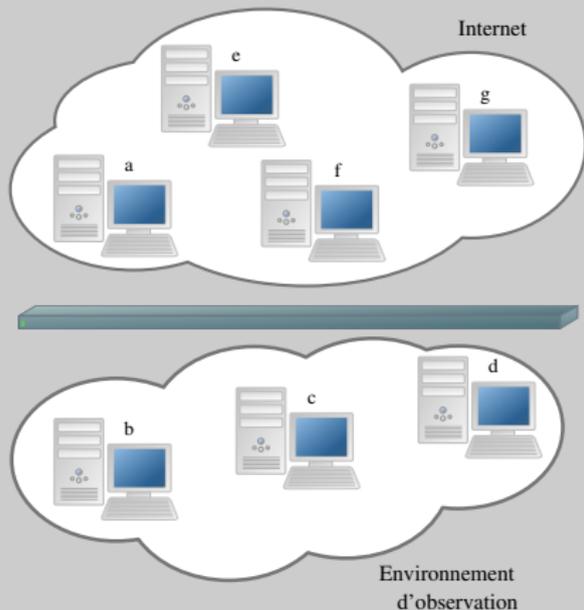
# Motivations

- observation des comportements malveillants
  - Pots de miel / sandbox
- délicat : rebonds
  - la cible peut être utilisée comme tremplin pour accéder à d'autres cibles
- solutions
  - interdire : masque des informations intéressantes
  - autoriser : hors-la-loi et dangereux
    - Rate-Limiting

⇒ Besoin d'un environnement permettant l'analyse des rebonds "sans" risques.

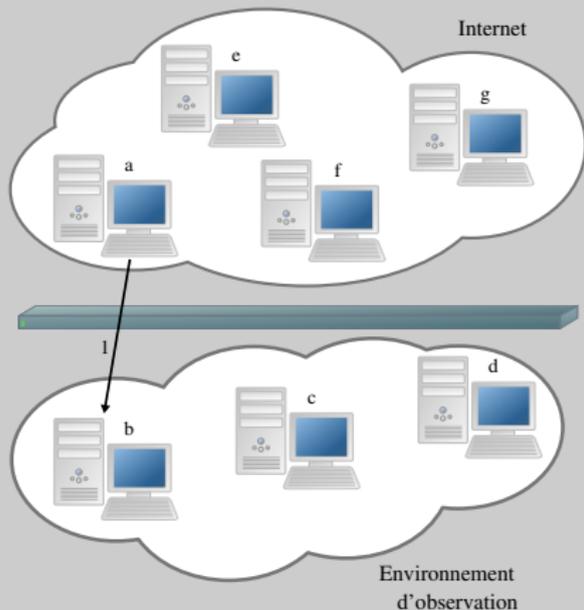


# Principe



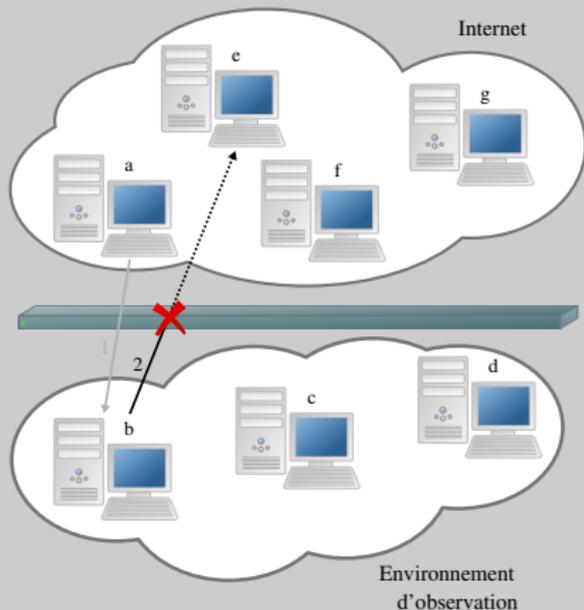
- ✓ Permettre les connexions depuis Internet
- ✓ Interdire les connexions vers Internet
- ✓ Permettre la redirection d'une connexion, voire de plusieurs
- ✓ Assurer un minimum la cohérence des redirections
- ✓ Minimiser la latence induite
- ✗ Limite

# Principe



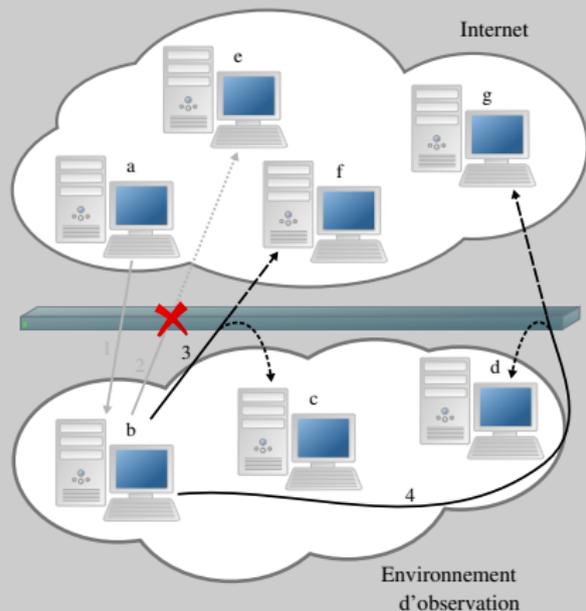
- ✓ Permettre les connexions depuis Internet
- ✓ Interdire les connexions vers Internet
- ✓ Permettre la redirection d'une connexion, voire de plusieurs
- ✓ Assurer un minimum la cohérence des redirections
- ✓ Minimiser la latence induite
- ✗ Limite

# Principe



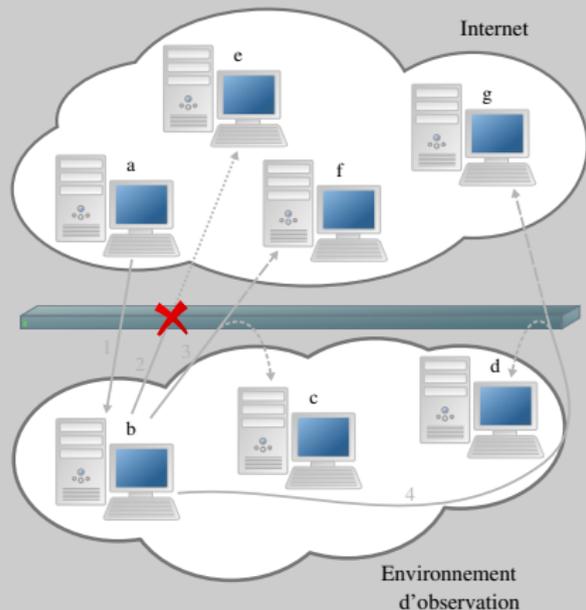
- ✓ Permettre les connexions depuis Internet
- ✓ Interdire les connexions vers Internet
- ✓ Permettre la redirection d'une connexion, voire de plusieurs
- ✓ Assurer un minimum la cohérence des redirections
- ✓ Minimiser la latence induite
- ✗ Limite

# Principe



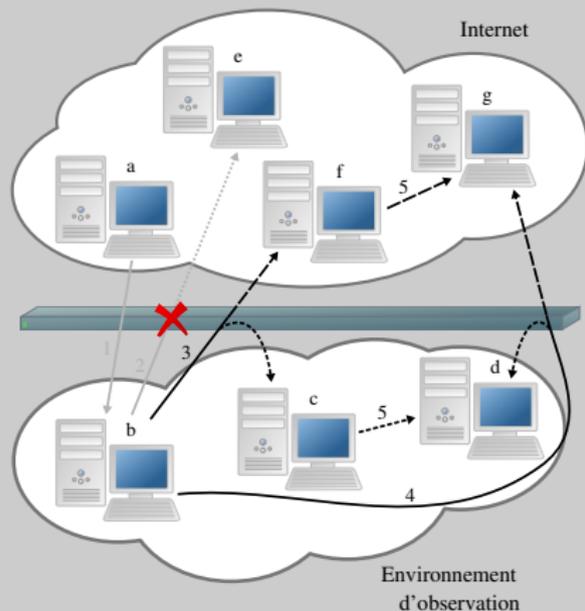
- ✓ Permettre les connexions depuis Internet
- ✓ Interdire les connexions vers Internet
- ✓ Permettre la redirection d'une connexion, voire de plusieurs
- ✓ Assurer un minimum la cohérence des redirections
- ✓ Minimiser la latence induite
- ✗ Limite

# Principe



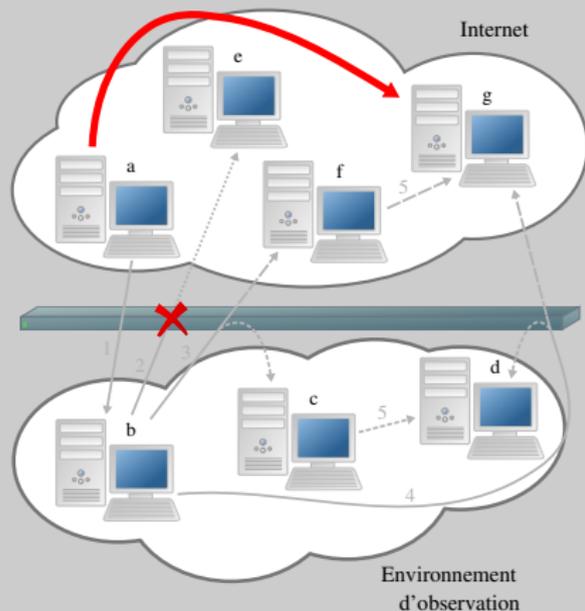
- ✓ Permettre les connexions depuis Internet
- ✓ Interdire les connexions vers Internet
- ✓ Permettre la redirection d'une connexion, voire de plusieurs
- ✓ Assurer un minimum la cohérence des redirections
- ✓ Minimiser la latence induite
- ✗ Limite

# Principe



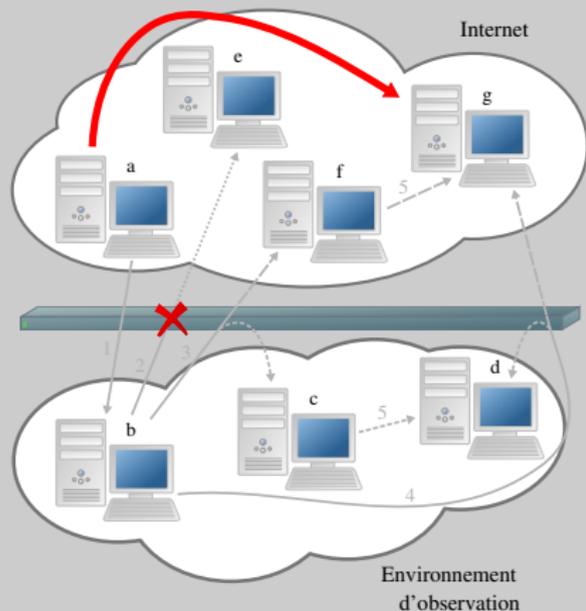
- ✓ Permettre les connexions depuis Internet
- ✓ Interdire les connexions vers Internet
- ✓ Permettre la redirection d'une connexion, voire de plusieurs
- ✓ Assurer un minimum la cohérence des redirections
- ✓ Minimiser la latence induite
- ✗ Limite

# Principe



- ✓ Permettre les connexions depuis Internet
- ✓ Interdire les connexions vers Internet
- ✓ Permettre la redirection d'une connexion, voire de plusieurs
- ✓ Assurer un minimum la cohérence des redirections
- ✓ Minimiser la latence induite
- ✗ Limite

# Principe



- ✓ Permettre les connexions depuis Internet
- ✓ Interdire les connexions vers Internet
- ✓ Permettre la redirection d'une connexion, voire de plusieurs
- ✓ Assurer un minimum la cohérence des redirections
- ✓ Minimiser la latence induite
- ✗ Limite

⇒ Modification à apporter au niveau de la passerelle

# Besoins

- Traiter le premier paquet de chaque communication  
Ex. TCP : SRC :X(A) DST :Y(B)
  - Définir une règle de traitement pour chaque communication, en dynamique  
Ex. TCP : SRC :X(A) DST :Y(B)  $\Rightarrow$  ACCEPT DST :Z(B)  
Ex. TCP : SRC :X(A) DST :Y(B)  $\Rightarrow$  DROP
  - Appliquer la même règle à tous les paquets d'une même communication
  - Permettre de définir des règles s'appliquant à un ensemble de communications  
Ex. TCP : SRC :X(A) DST :\*(B)  $\Rightarrow$  ACCEPT DST :Z(C)
- $\Rightarrow$  Développement d'un nouveau mécanisme



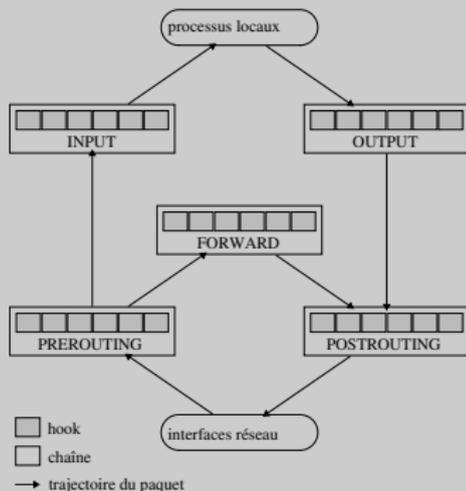
# Plan

- 1 Motivations et principes
- 2 Implémentation**
- 3 Expérimentations



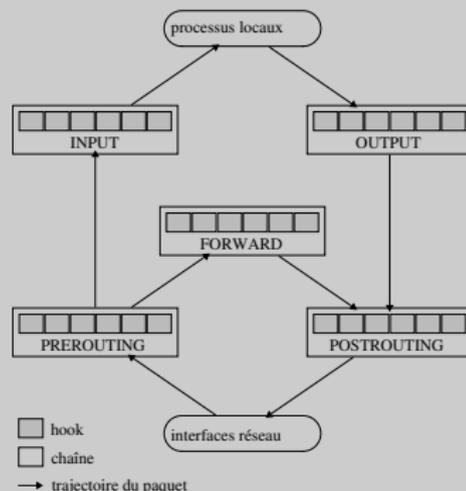
# Système cible

- Système Gnu/Linux 2.6.18
- Pare-feu Netfilter
  - 3 tables principales...
    - filter, nat, mangle
  - ... contenant des chaînes...
    - INPUT, OUTPUT, FORWARD, PREROUTING, POSTROUTING
  - ... qui permettent d'intercepter les paquets.
    - point d'accroche (hook)



# Système cible

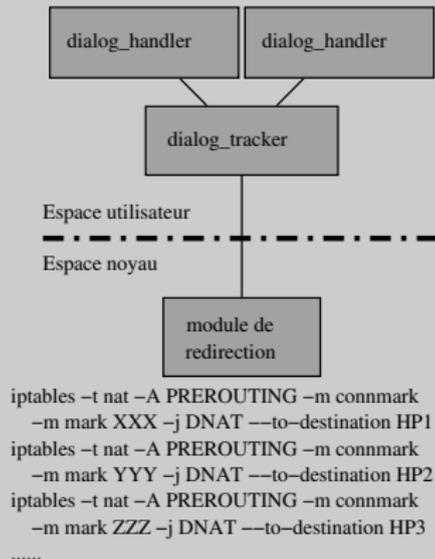
- Système Gnu/Linux 2.6.18
- Pare-feu Netfilter
  - 3 tables principales...
    - filter, nat, mangle
  - ... contenant des chaînes...
    - INPUT, OUTPUT, FORWARD, PREROUTING, POSTROUTING
  - ... qui permettent d'intercepter les paquets.
    - point d'accroche (hook)



⇒ Création de points d'accroche dans Netfilter

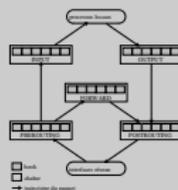
# Architecture

- 4 composantes :
  - *dialog\_handler* : crée des règles correspondant à des communications
  - *dialog\_tracker* : joint le *dialog\_handler* au noyau
  - module noyau :
    - 1 si besoin, récupère les règles auprès du *dialog\_tracker*
    - 2 marque les communications en fonction des règles correspondantes
  - des règles iptables : rendent les redirections effectives, en fonction de la marque



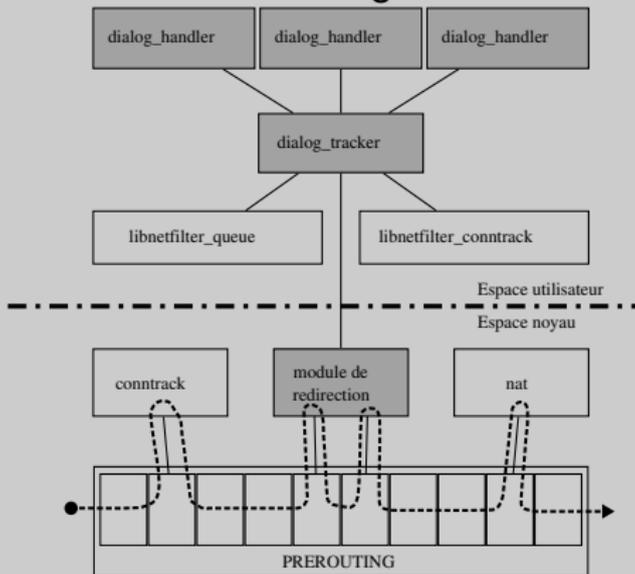
# Méthodologie

- Traiter les paquets avant leur routage
  - ⇒ renseigner la chaîne PREROUTING
- Utiliser les capacités de translation de Netfilter
  - ⇒ se placer avant le point d'accroche **nat**
- Appliquer les mêmes changements à tous les paquets d'une même communication
  - ⇒ se placer après le point d'accroche **conntrack**
- Mémoriser les changements – via une base de données – pour les appliquer dans le futur
  - ⇒ passer au niveau de l'espace utilisateur (**libnetfilter\_queue**)



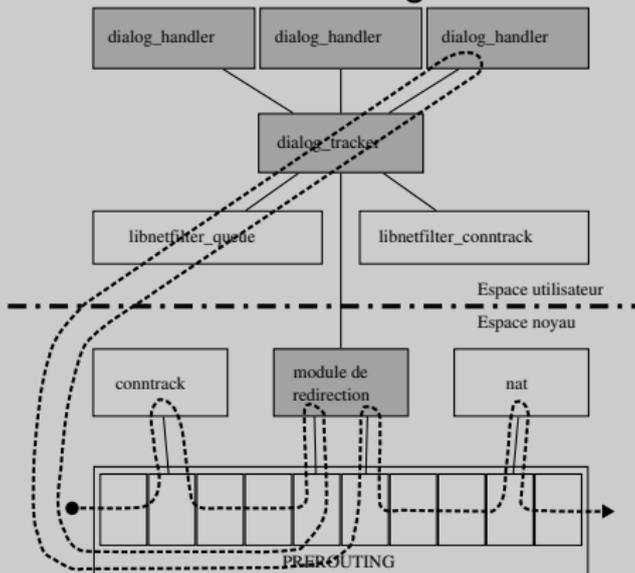
# Scénario 1/2

## Traitement d'une nouvelle communication associée à une règle existante



## Scénario 2/2

### Traitement d'une nouvelle communication associée à aucune règle existante



# Plan

- 1 Motivations et principes
- 2 Implémentation
- 3 Expérimentations**



# Nécessité d'évaluer la latence

L'implémentation du mécanisme de redirection a impliqué :

- Modification de *netfilter* .
- Communications espace utilisateur ↔ espace noyau.

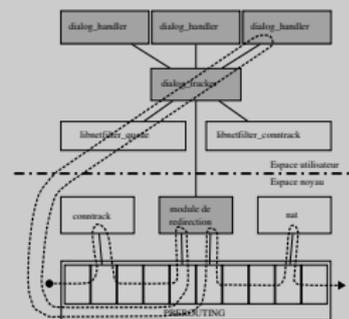
Ce qui implique :

- Ralentissement des connexions.
- Mécontentement et suspicions de l'intrus.



# Implémentation du scan réseau

- Le mécanisme réfléchit le plus lors des demandes d'établissement de nouvelles sessions.
- Regardons comment il réagit aux scans réseau.



## Cas d'étude choisi

Scan de  $N_{adresse}$  sur un port TCP donné,  $n_{hote}$  offrent un service sur ce port. Envoi d'un seul segment SYN par adresse, réponse attendue avant  $T_{timeout}$  s.

# Mesure de la latence engendrée

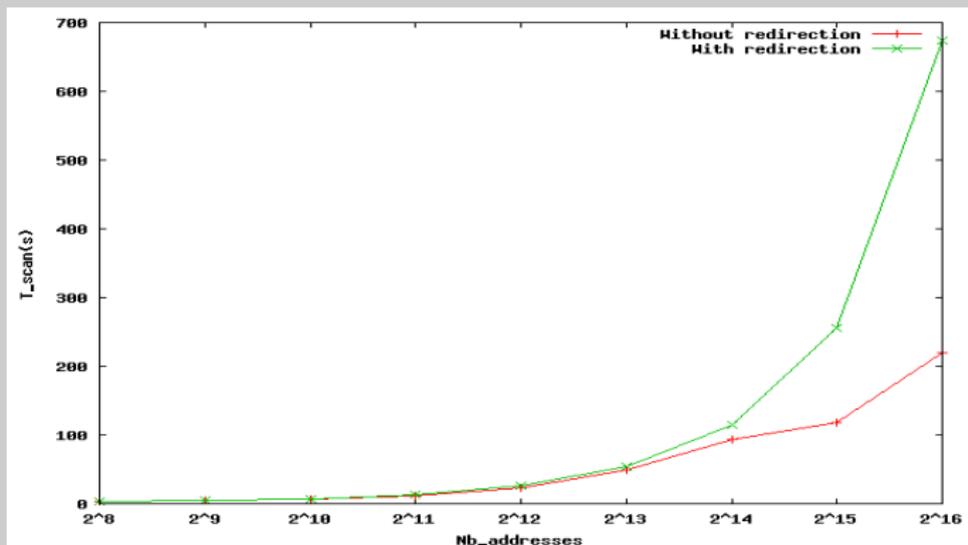


FIG.: Latence engendrée par notre mécanisme

Après avoir identifié les canaux C&C d'un botnet :

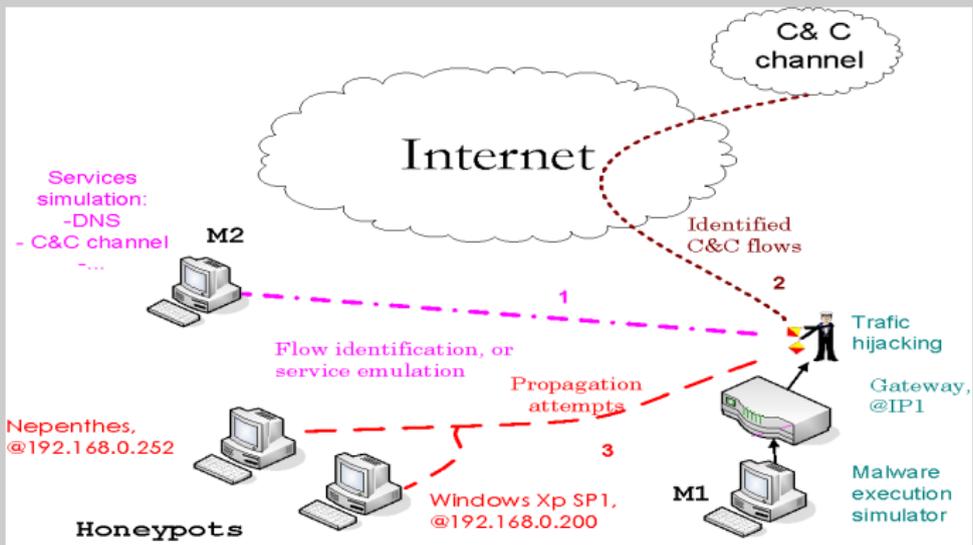


FIG.: Environnement d'expérimentation

# Rapport d'activité du virus

① Connexion à un serveur sur port TCP 5190.

② Réception de l'ordre :

```
:hub.24324.com 332 seivNbtC #last :=BGX5tCMI9HM  
uPIQRlfr7ZDvrWvjsrx3QcTGwmkNACosllT7o+6BL/FkEI1L  
zB/AkO7BSNYd1ycZi/zOu/AWHE5fJNT02YoaGogFZbH03O9Z/  
OVp4bDrWR3gJylug2Eee3JVQHBn/fWG6ANlrYr0mZbtKuh
```



# Rapport d'activité du virus

① Connexion à un serveur sur port TCP 5190.

② Réception de l'ordre :

```
:hub.24324.com 332 seivNbtC #last :=BGX5tCMI9HM  
uPIQRlfr7ZDvrWvjrsrx3QcTGwmkNACosllT7o+6BL/FkEl1L  
zB/AkO7BSNYd1ycZi/zOu/AWHE5fJNT02YoaGogFZbH03O9Z/  
OVp4bDrWR3gJylug2Eee3JVQHBn/fWG6ANlrYr0mZbtKuh
```



# Rapport d'activité du virus

## Conséquences :

- 1 Scan d'une plage generée à partir de @IP1 sur port TCP 135.
- 2 Envoi d'exploit sur les ip valides, honeypots simulent la réussite.
- 3 Rapport d'activité envoyé au C&C :  
PRIVMSG #last :-04dcom2.04c-  
1. Raw transfer to 192.168.0.252 complete.  
PRIVMSG #last :-04dcom2.04c-  
2. Raw transfer to 192.168.0.200 complete.



# Rapport d'activité du virus

## Conséquences :

- 1 Scan d'une plage generée à partir de @IP1 sur port TCP 135.
- 2 Envoi d'exploit sur les ip valides, honeypots simulent la réussite.
- 3 Rapport d'activité envoyé au C&C :  
PRIVMSG #last :-04dcom2.04c-  
1. Raw transfer to 192.168.0.252 complete.  
PRIVMSG #last :-04dcom2.04c-  
2. Raw transfer to 192.168.0.200 complete.



# Rapport d'activité du virus

## Conséquences :

- ① Scan d'une plage generée à partir de @IP1 sur port TCP 135.
- ② Envoi d'exploit sur les ip valides, honeypots simulent la réussite.
- ③ Rapport d'activité envoyé au C&C :  
PRIVMSG #last :-04dcom2.04c-
  1. Raw transfer to 192.168.0.252 complete.
  - PRIVMSG #last :-04dcom2.04c-
    2. Raw transfer to 192.168.0.200 complete.



# Conclusion et perspectives

Le mécanisme de redirection dynamique de connexion nous a permis :

- Offrir un niveau d'interaction supérieur.
- Avoir des informations supplémentaires sur le comportement des intrus (pirate, malware).

Reste à améliorer :

- Les performances.
- Trouver des solutions aux différentes limites. . .

Expérimentations en cours pour avoir plus d'informations sur le comportement des intrus.



That's all folks !

**Merci de votre attention.  
Des questions ?**



# Stratégie synchrone

## Stratégie de scan

- $N_{adresse} = q \times n_{thread} + r, 0 \leq r < n_{thread}$ .
- *On attribue  $q + 1$  adresses aux  $r$  premières, et  $q$  aux autres.*
- *On obtient  $T_{scan} = q \times T_{timeout}$ , avec  $n_{thread}$ .*

← Retour



# Stratégie asynchrone

## Stratégie de scan

- *Gestion des différents timers  $\implies$  complexité en mémoire et temps.*
- *$T_{scan}(N_{adresses}) > 2 \times T_{scan}(\frac{N_{adresses}}{2})$ , pour  $N_{adresses} \geq 2^{12}$ .*
- *$2^{12}$  adresses scannées simultanément au max.*

← Retour

