

Sécurité autonome dans les réseaux de l'Internet

Philippe Owezarski
LAAS-CNRS, Toulouse, France
owe@laas.fr

Contexte - Objectifs

1. Protéger l'infrastructure de communication et son trafic des attaques / anomalies
 - Préserver le bon fonctionnement, les performances et la QoS (et revenus)
 - Attaques contre les infrastructures de communication (routeurs, switch, ...)
 - DoS
 - Intrusions ???
2. Protéger les utilisateurs
 - Service à forte valeur ajoutée
 - Temps de réaction à une attaque/anomalie courts
 - ➔ Réaction automatique
 - ➔ cas des attaques 0d / erreurs jamais rencontrées

Supervision et données collectées

- De nombreux types de données existent :
 - Traffic général contenant des anomalies et des attaques
 - Les filtres de trafic(firewalls, IDS, ...)
 - Les filtres anti-SPAM
 - Outils de collecte de malware (Virus, worms, ...)
 - Traces issues de pots de miel ou des darknets
 - Etc.

➔ Comment collecter et utiliser efficacement ces données ?

- Détection “proactive” d’attaques et classification
- Estimation du risque
- Application automatique de contres-mesures

Deux présentations en une...

- Plate-forme d'analyse de malwares
 - Pots de miel, sandbox
 - Firewall automatiquement configurable
- Détection statistique d'anomalies du trafic

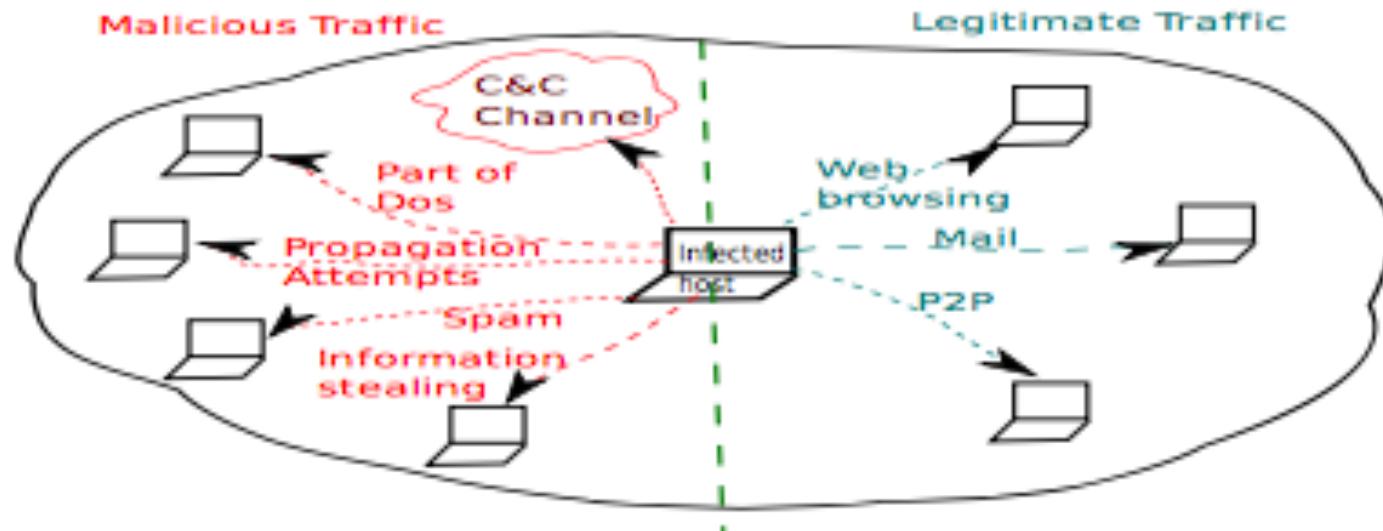
Plate-forme pour l'exécution contrôlée de logiciels malveillants

Travail mené avec Ion Alberdi et
Vincent Nicomette

- ❑ Besoin d'observation et analyse du trafic malveillant
- ❑ Conception du filtre de paquets
- ❑ Implémentation et performance
- ❑ Conclusion

Les botnets

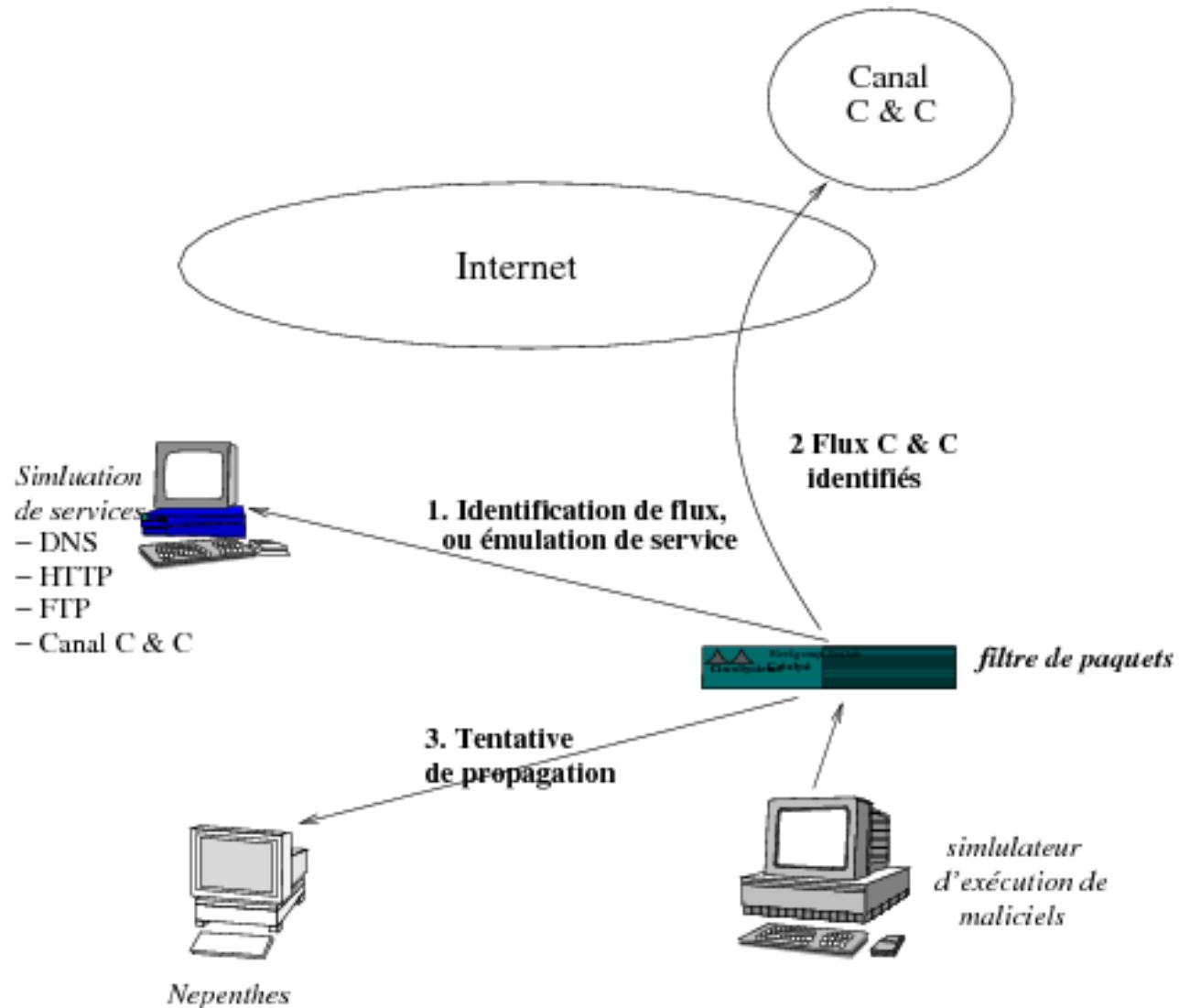
- Les botnets, pilotés à distance par un ou plusieurs maîtres, utilisent Internet pour :
 - Se propager
 - Lancer des attaques de déni de service
 - Envoyer du spam
 - Voler des informations confidentielles



Solutions contre les botnets

- ❑ Développer des logiciels sans bugs !
- ❑ IDS
 - Antivirus → mauvais résultats
 - Supervision du trafic : DoS volume, attaque par simulation de flash crowds ?
- ❑ Outils d'observation de botnets, pour la détections comportementale de bots
 - Honeypots : seule la propagation est observée
 - Sandbox :
 - Émulation complète de l'environnement, limité et biaisé
 - Requêtes vers l'Internet (aveuglément) laissées, illégal

Solution : approche hybride



Problématiques du filtrage de paquets

Les protocoles et leurs compositions évoluent constamment. Or un système de filtrage de paquets doit pouvoir permettre à l'utilisateur d'effectuer la sélection de son choix. Or de nos jours :

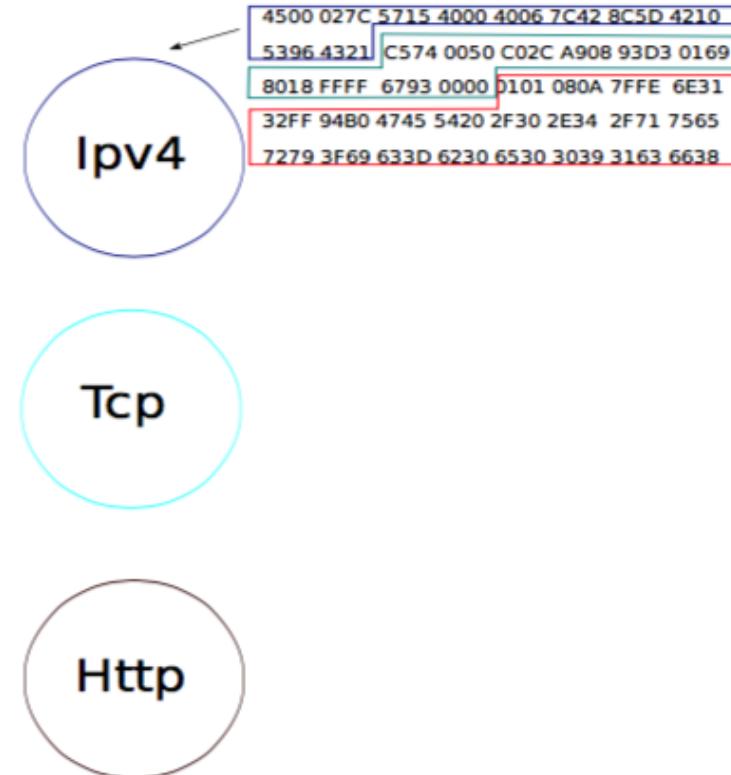
- ❑ Pour vérifier une composition non supportée, il faut attendre la version $n+1$
- ❑ Difficile de configurer le traitement d'une composition partielle
 - composition utilisée IP/TCP/SSL/HTTP
→ Composition inspectée IP/TCP/SSL/HTTP ou IP/TCP' ?

Effets de bord du principe E2E

Extrémité (cas des firewalls)	Milieu
Librairies, tunnels : API Sockets, openSSL, libcurl, IProute, ...	Logiciels à compositions monolithiques: solutions clef en main, netfilter, pf, snort, bro, ...
IPv4/GRE/IPv4/GRE/ICMP : script shell, Iproute, Ping	IPv4/GRE/IPv4/GRE/ICMP : non configurable
Développement de nouvelles compositions aisément	Besoin de ~tout réimplémenter

Filtrage classique

Scénario de traitement pour la composition Ipv4/Tcp/Http:



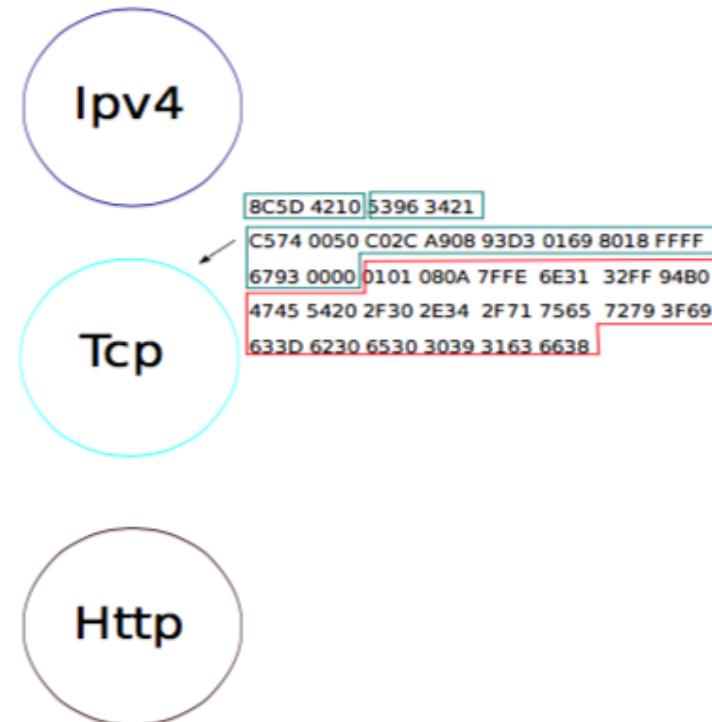
Filtrage classique

Scénario de traitement pour la composition Ipv4/Tcp/Http:



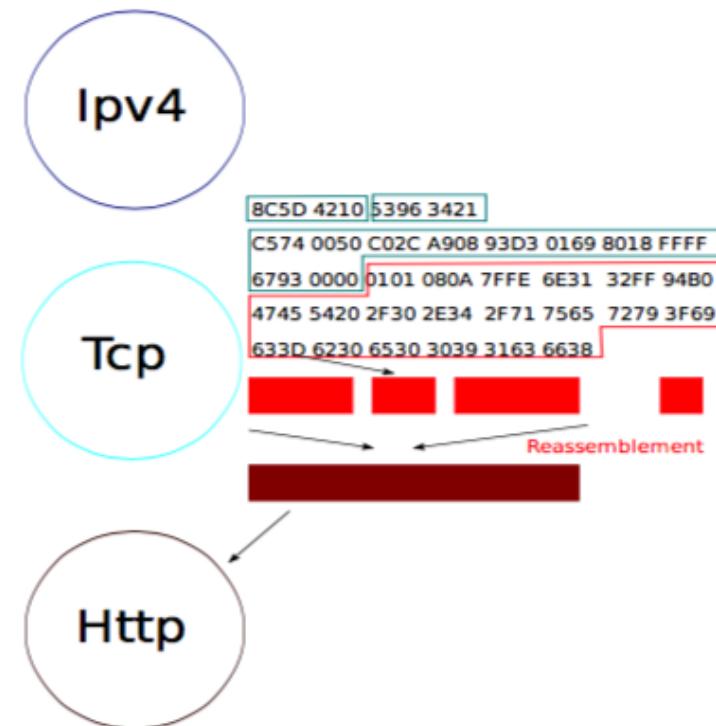
Filtrage classique

Scénario de traitement pour la composition Ipv4/Tcp/Http:



Filtrage classique

Scénario de traitement pour la composition Ipv4/Tcp/Http:



Idée et problématiques

Filtre : arbre d'inspecteurs, ou « mini » pare-feu à états.

Construction de l'arbre à l'aide de deux opérateurs:

- / : composition
- | : parallélisation

Problématiques :

- Correction des compositions : FTP/IP est incorrect
- Agrégation des résultats : TCP/[HTTP | FTP]

Formalisation des types

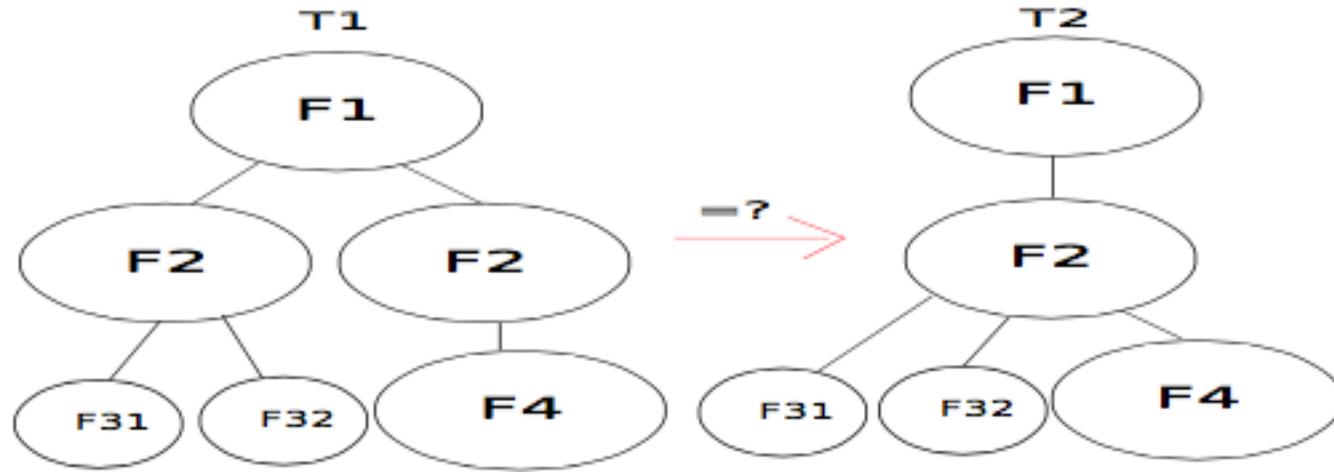
Soit DS l'ensemble des décisions du pare-feu :
un « mini » pare feu a :

- te, type paquets en entrée
- ts, type paquets en sortie
- st, type état du « mini » pare-feu
- $f : st \rightarrow te \rightarrow st \times (ts \cup DS)$, fonction de filtrage

Il suffit alors de définir :

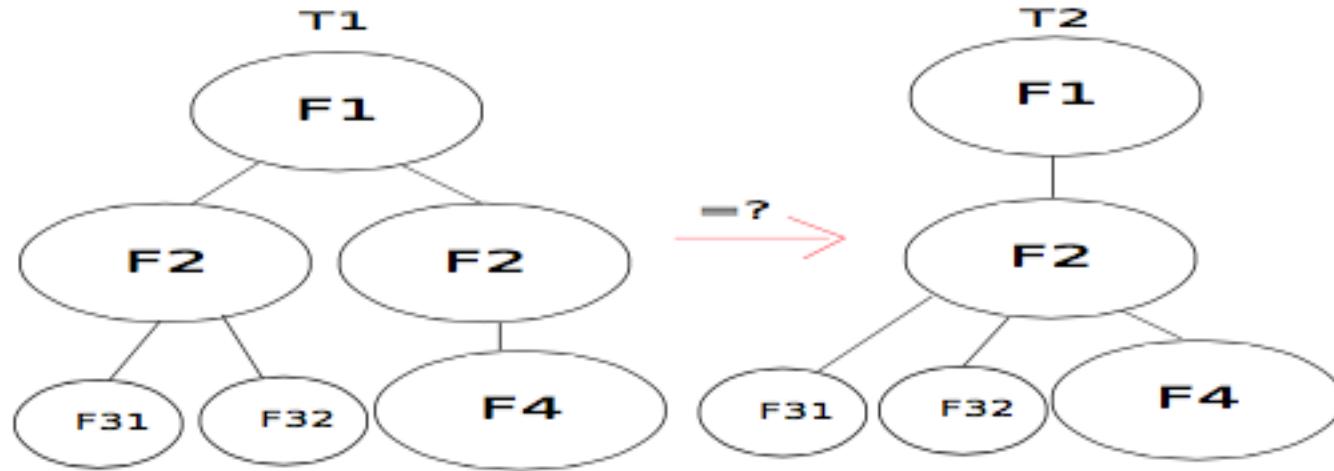
- ST='ST₁ st₁ | ... | 'ST_n st_n, le type des états de tous les inspecteurs
- PK='PK₁ te₁ | ... | 'PK_n te_n, le type de tous les paquets
- Ajouter des fonctions from_pk_i : PK → te_i, to_pk_i : ts_i → PK, et définir F qui fait les traductions de format et multiplexe les appels aux f_i

Correction et agrégation



- Correction : arbre valide ssi pour chaque père, pour tous ses enfants, $\text{enf}_i, \text{ts}_{\text{pere}} = \text{te}_{\text{enf}_i}$
- Agrégation : définition du consensus c :
 $P(\text{DS}) \rightarrow \text{DS}, c(\{c(\{\text{ds}_{31}, \text{ds}_{32}\}), c(\{\text{ds}_4\})\})(1) = c(\{\text{ds}_{31}, \text{ds}_{32}, \text{ds}_4\})(2)$?

Consensus



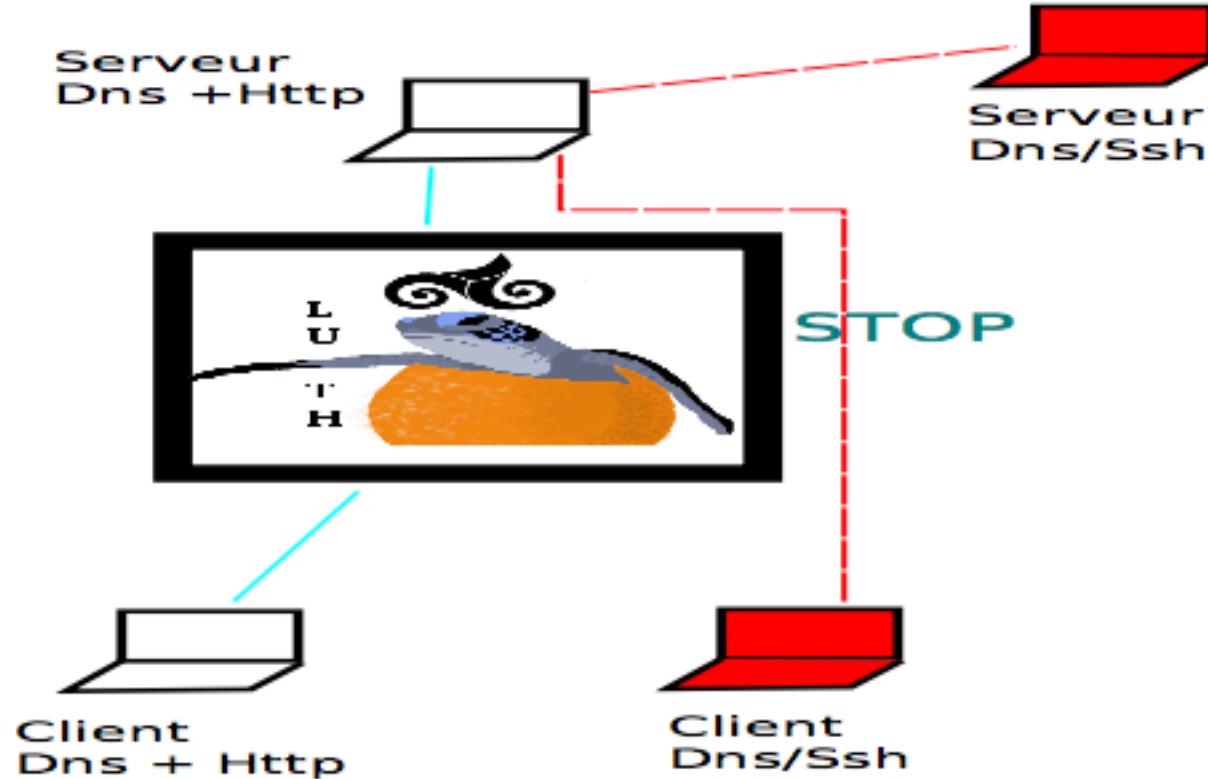
- Contre exemple : $c(\{ds_{31}, ds_{32}\}) = ds_4$,
 $c(\{ds_4\}) = ds_4 \rightarrow$
 - (1) $c(\{c(\{ds_{31}, ds_{32}\}), c(\{ds_4\})\}) = ds_4$
 - (2) $c(\{ds_{31}, ds_{32}, ds_4\}) = ds_{31} \rightarrow (1) \neq (2)$
- $\forall X \in P(P(DS)), c(\bigcup_{x \in X} \{c(x)\}) = c(\bigcup_{x \in X} x) \rightarrow T1 \text{ et } T2$ équivalents

- ❑ Lur Ur ta Haize (pare-feu : Terre Eau et Vent)
- ❑ Plus grande tortue des mers : « Rien ne sert de courir, il faut partir à point »
- ❑ Implémentation en OCaml (typage fort + garbage collector efficace), en espace utilisateur en utilisant la librairie libnetfilter_queue sous linux
- ❑ Pourquoi pas en C ?
 - Tous les pare-feux qui traitent des données applicatives développés en C/C++ ont eu des vulnérabilités critiques



Cas d'étude

- Canal caché DNS : liberté sémantique offerte par les requêtes TXT utilisées pour tunneler divers protocoles dans des requêtes DNS



Deux configurations

- Dans le cas des ponts d'accès WIFI-payants, vérifier les paquets TCP ne sert à rien, le point d'accès les redirige vers un portail pour donner la possibilité de payer l'accès. On a donc testé LUTH sous ces deux configurations:

1. IPv4 (cksum=no)/
[TCP(tcp_only=yes) |
UDP(cksum=no)/DNS)];;

2. IPv4 (cksum=no)/
[TCP/TPort(sr_port=80)/Void |
UDP/UPort(sr_port=53)/DNS)];

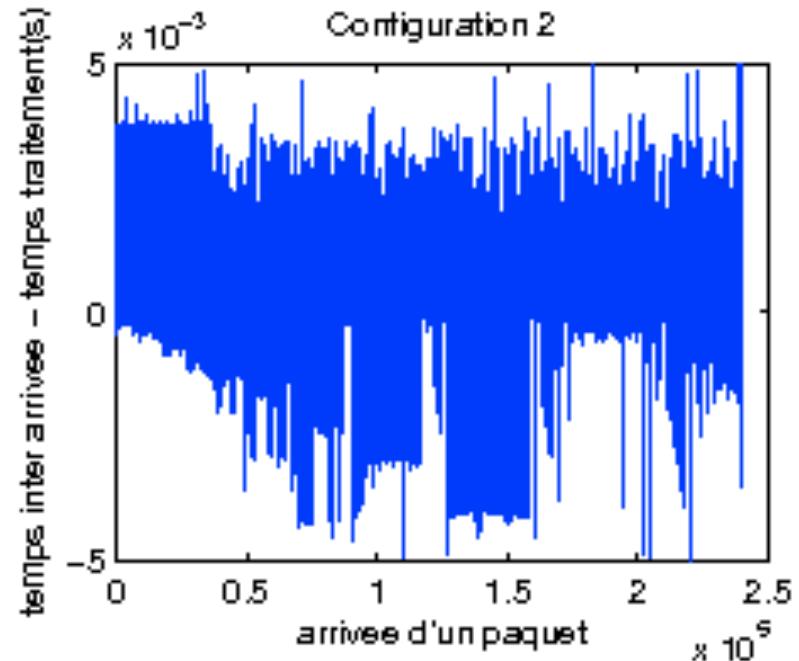
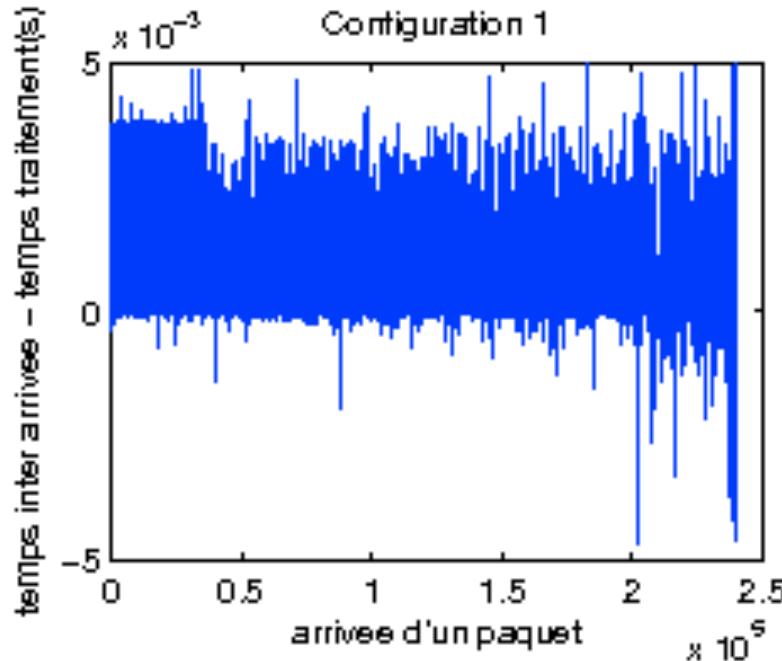
Performances

- Le serveur HTTP héberge des fichiers allant de 10 ko à 500ko avec une distribution Pareto de 1.2 (queue lourde)
- Le serveur DNS/SSH complice héberge des fichiers allant de 10 ko à 189ko avec une distribution Pareto de 1.2 (queue lourde)
- Les clients téléchargent un fichier aléatoirement toutes les 10 ms
- Filtrage correct dans les 2 cas

Sans fw	Ref	Conf 1	Conf 2
1.112 Mo/s	0.870 Mo/s	0.753 Mo/s	0.692 Mo/s
1.924 Mo/s	0,688 Mo/s	0.582 Mo/s	0.707 Mo/s

Performances (2)

- Analyse hors ligne : consommation mémoire
conf 1 $\approx 10x$ consommation mémoire conf 2



- Figure : performances du filtre de paquets hors ligne selon les configurations 1 et 2

Conclusion

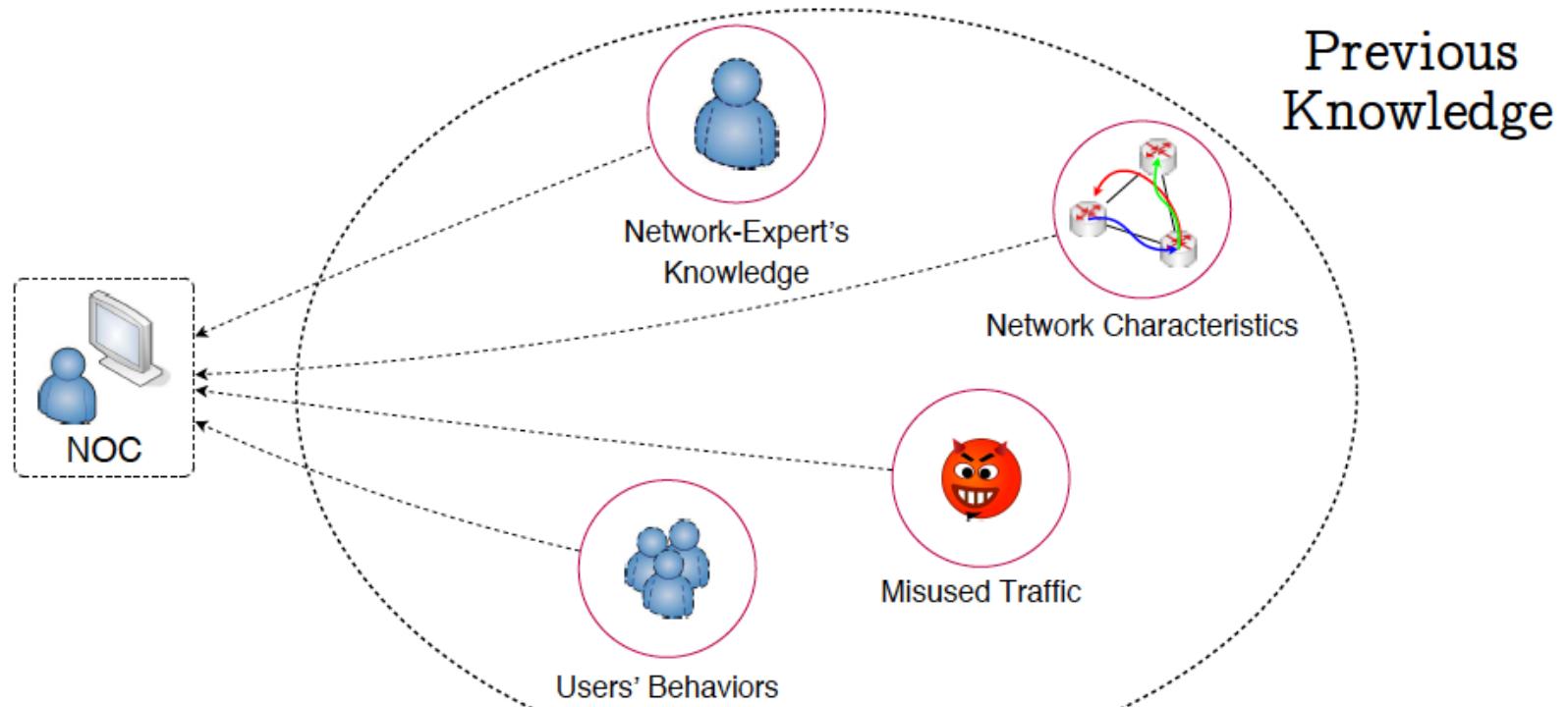
- ❑ Le firewall est configurable en fonction du trafic qui le traverse et qu'il doit analyser
MAIS
- ❑ Beaucoup de choses doivent être faites à la main
- ❑ La connaissance sur les malware et attaques associées est très parcellaire

Unsupervised network anomaly detection

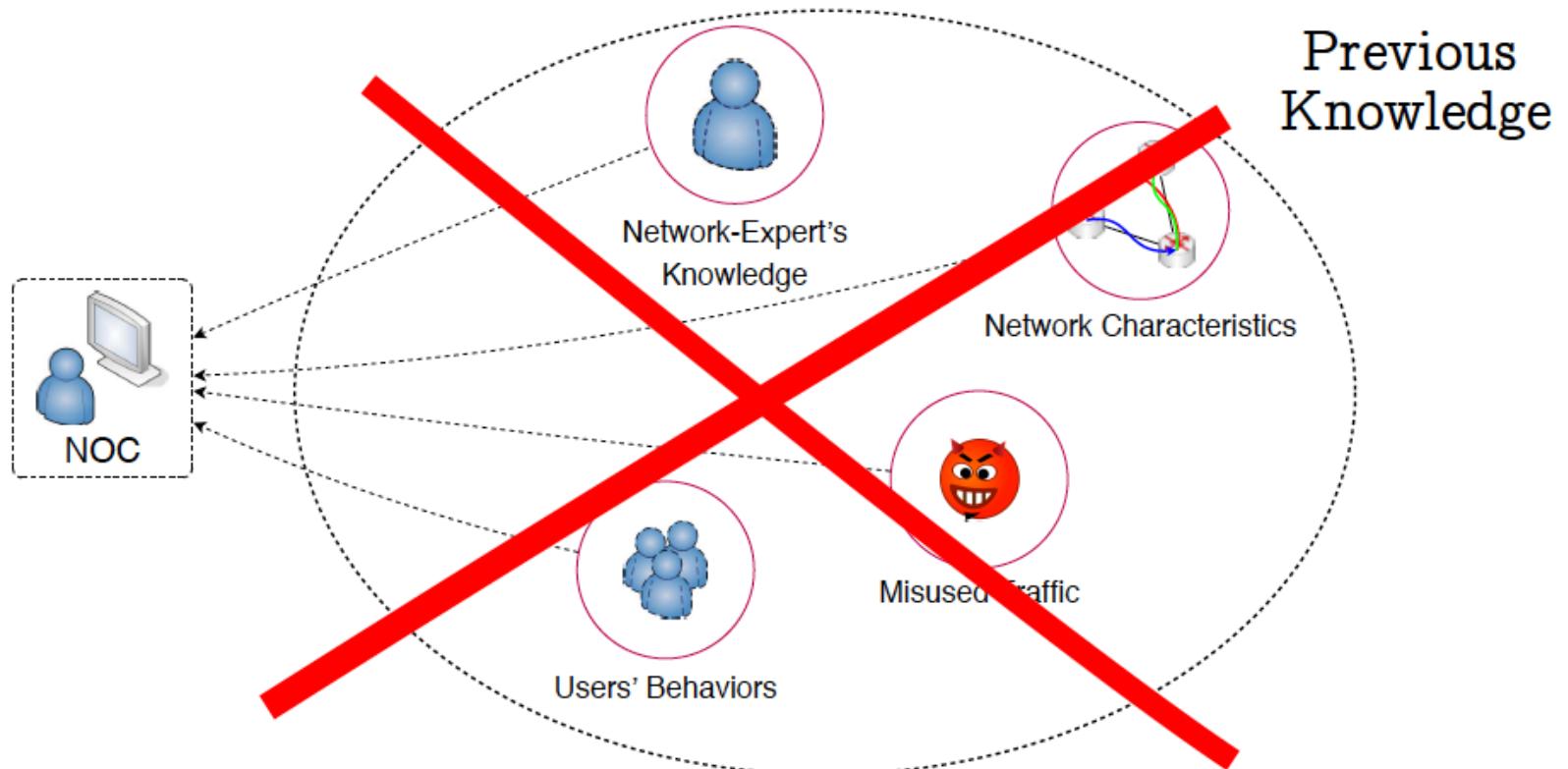
With Johan Mazel and Pedro casas

Big security data analysis

- Strong requirement for **autonomous data analysis**
 - Unsupervised data mining
 - Unsupervised machine learning
 - Unsupervised characterization of malicious activity
 - **(Unsupervised classification – root cause analysis of malicious activity)**
- Can we make characterization and classification unsupervised?
 - Can we avoid relying on the **skills** of a **security expert**?



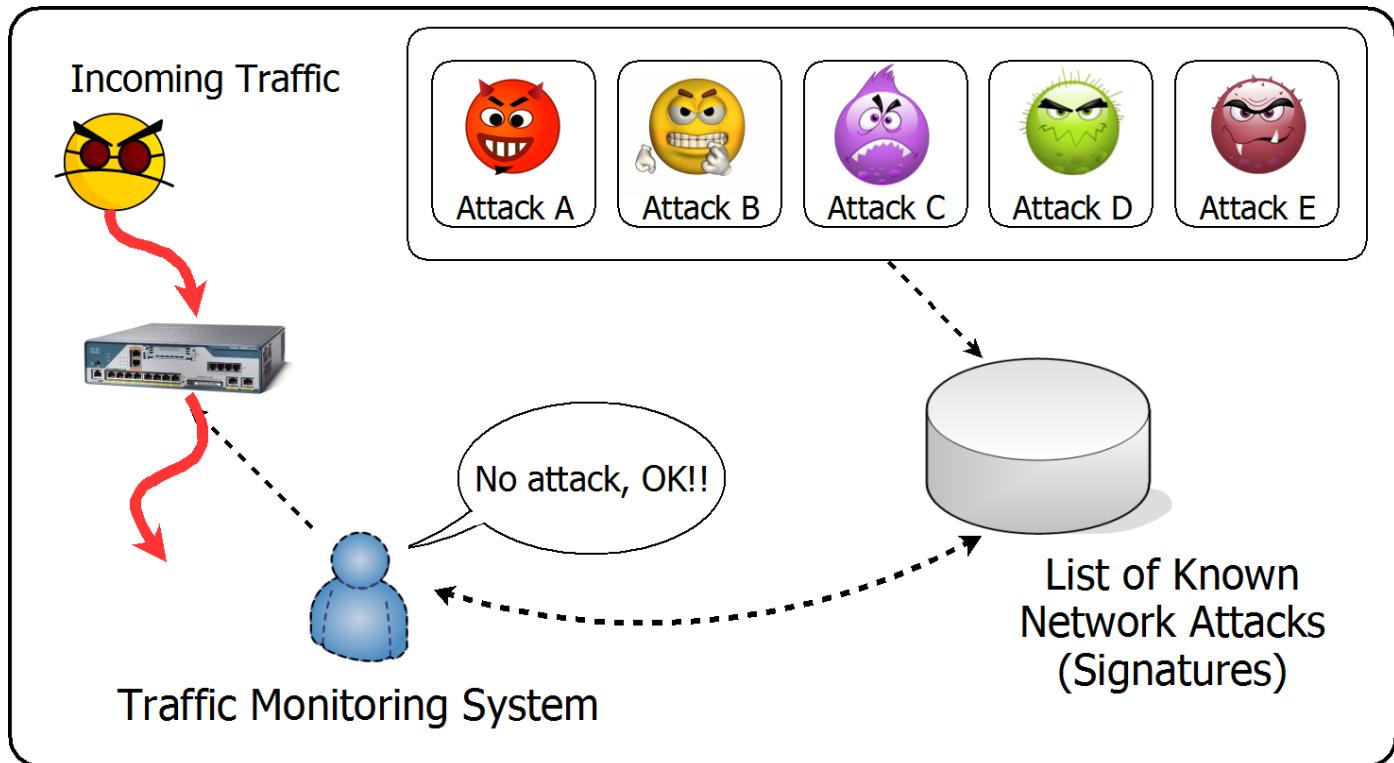
However, current monitoring systems highly rely on previous knowledge, which is costly, slowly produced, and difficult to obtain



Can we REDUCE this DEPENDENCE on KNOWLEDGE?

Signature-based AD

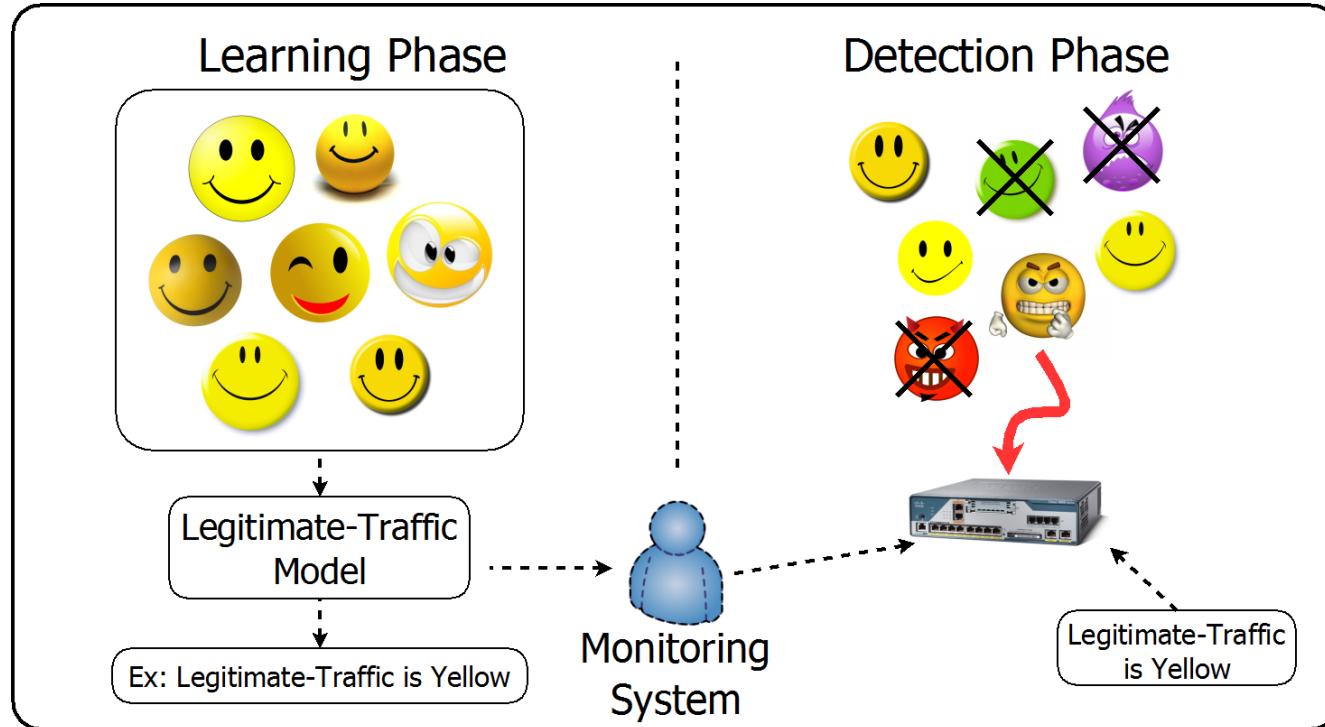
- Detect WHAT I ALREADY KNOW



- (+) Highly effective to detect what it is programmed to alert on
- (-) Cannot defend the network against unknown attacks
- (-) Signatures are expensive to produce: human manual inspection

Supervised-learning-based AD

- Detect what is different from WHAT I KNOW



- (+) It can detect new anomalies out-of the baseline
- (-) Requires training on anomaly-free traffic
- (-) Robust and adaptive models are difficult to conceive

Shortcomings in nowadays network security

Network security is based on some PREVIOUS KNOWLEDGE:

- Signature-based: detect the attacks THAT WE KNOW
- Anomaly detection: detect DIFFERENCES from WHAT WE KNOW

HOW STABLE-in-time is this PREVIOUS KNOWLEDGE?

- Network attacks are a moving target: new attacks are constantly emerging, and the birth-rate is increasing
- New services and applications modify normal-operation profiles

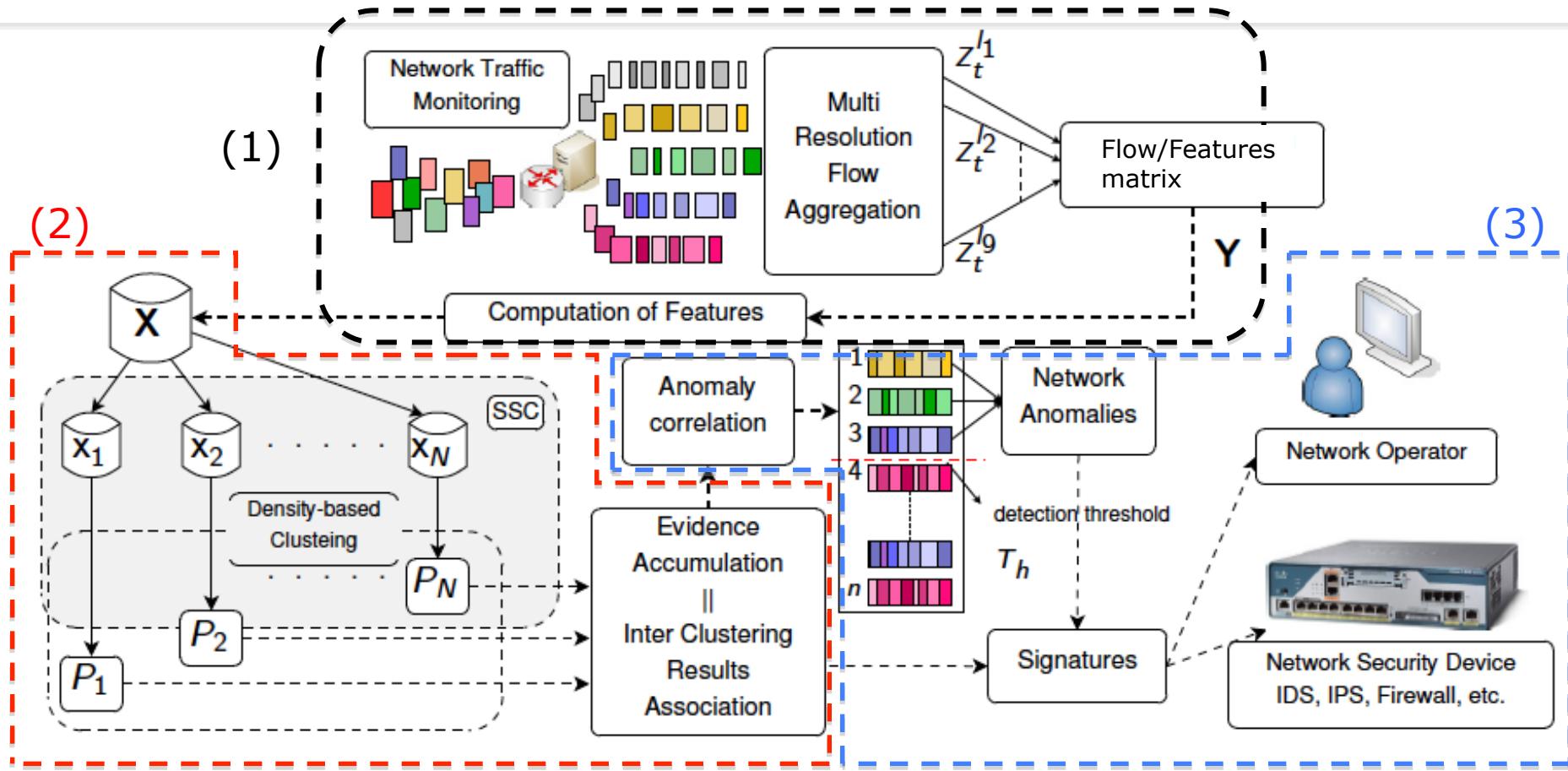
We depend TOO-MUCH on the PREVIOUS KNOWLEDGE:

- This knowledge is difficult and expensive to obtain
- Long periods of VULNERABILITY (e.g. weeks) between a new attack and the construction of a new signature
- Current network security is REACTIVE, and as such **WE ARE ALWAYS ONE STEP BEHIND THE ATTACKERS!!!**

Our new approach for security

- ❑ Unsupervised clustering for detecting and characterizing classes of anomalies without relying on previous knowledge, signatures, statistical training or labeled traffic
- ❑ Automatic production of filtering rules (→ firewalls, filtering equipments, ...)
- ❑ *(Discrimination between legitimate vs. Illegitimate anomalies*
 - *Root cause analysis*)
- ❑ Automatic mitigation of attacks vs. Reporting to network/security administrator

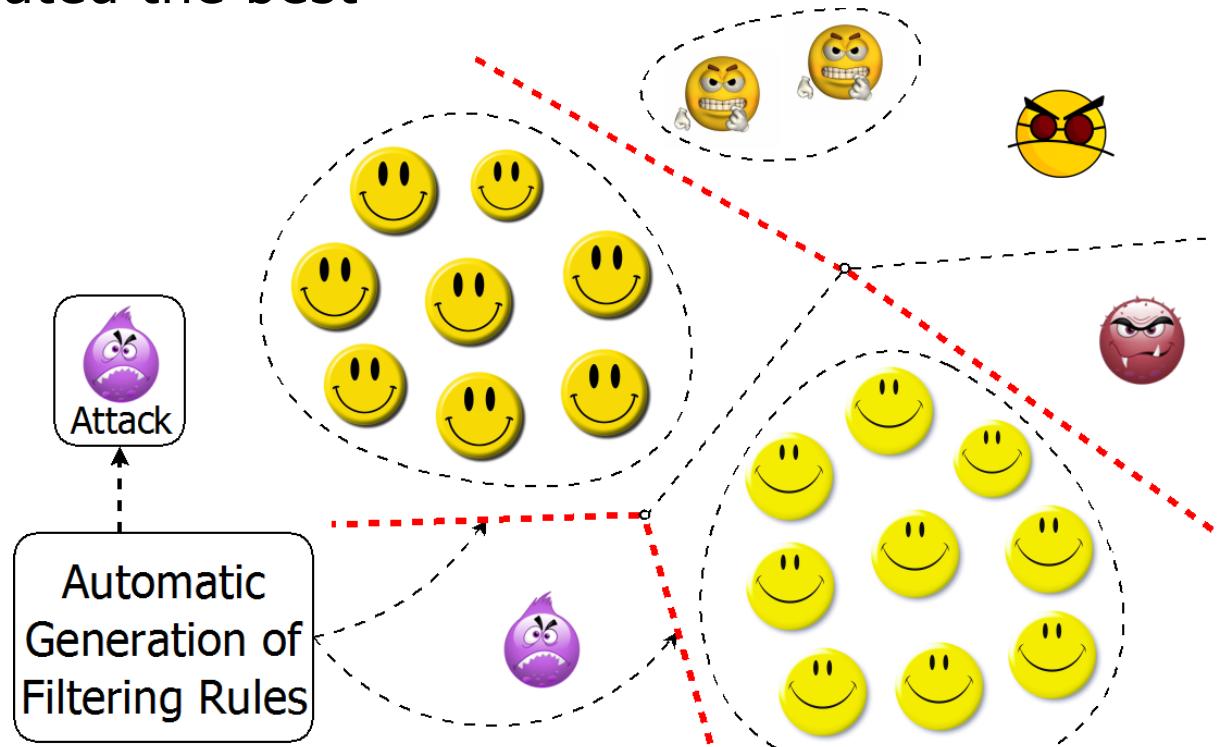
Unsupervised network anomaly detection and characterization



- (1) Multi-reso., flow aggreg., Change-detection & Attribute building
- (2) Sub-Space Clustering and, evidence accumulation or Inter-Clustering Results Association
- (3) Correlation & Characterization through filtering rules → signatures

Filtering rules for anomaly characterization

- ❑ Automatically produce a set of filtering rules $f(Y)$ to correctly isolate and characterize detected anomalous flows
- ❑ Select the “best” features to construct a signature of the anomaly, combining the top-K filtering rules
- ❑ Isolate the best



detection of a SYN Distributed Denial of Service (DDoS) attack in MAWI traffic

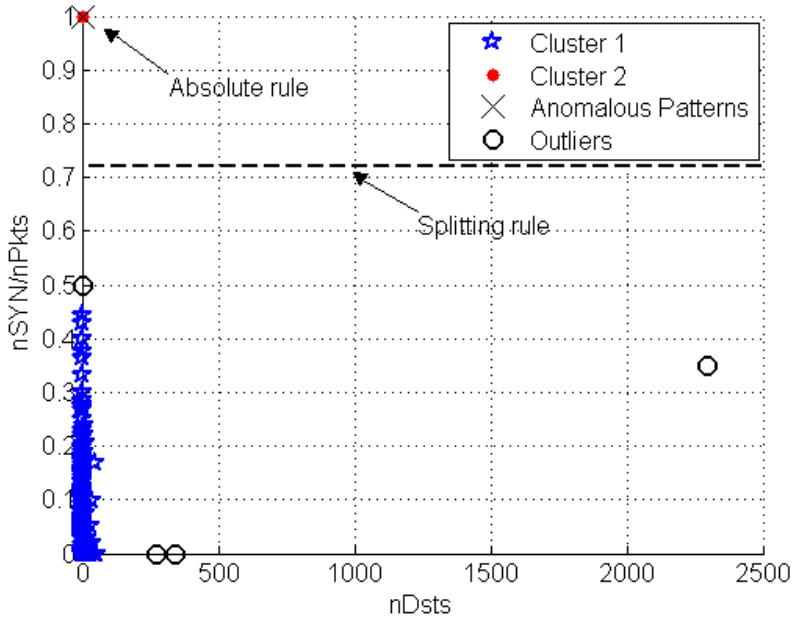
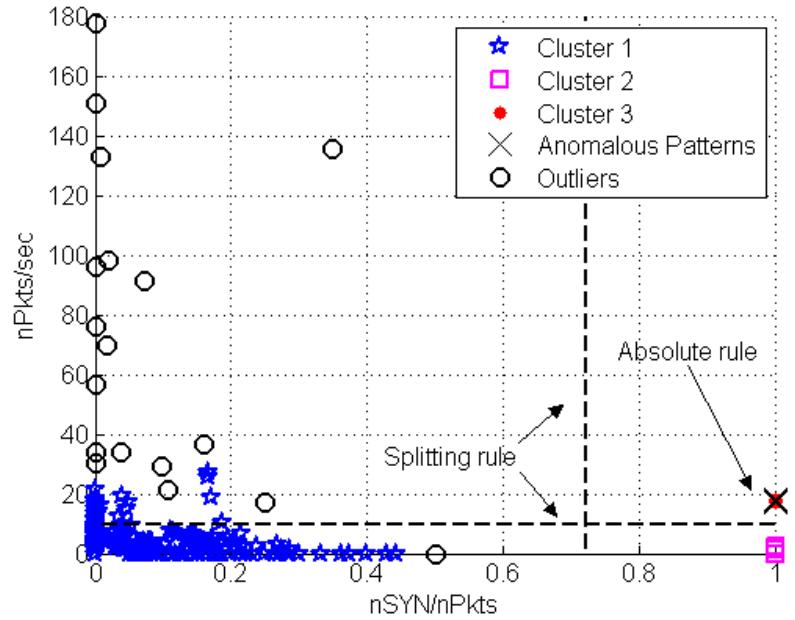


Illustration of clustering graphical results
(a) SYN DDoS (1/2)

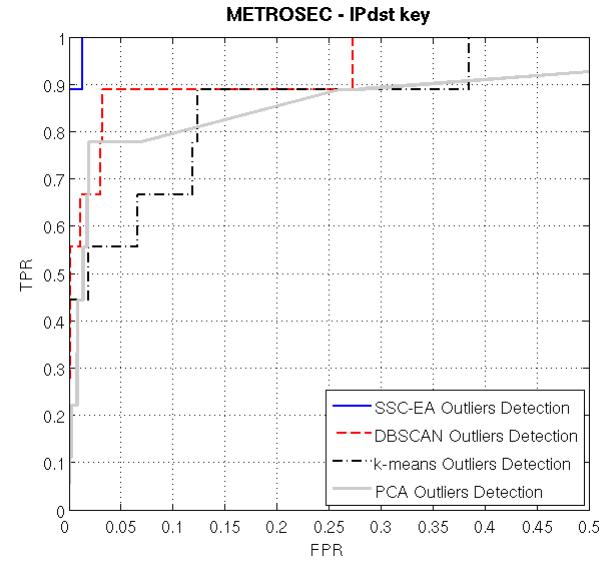
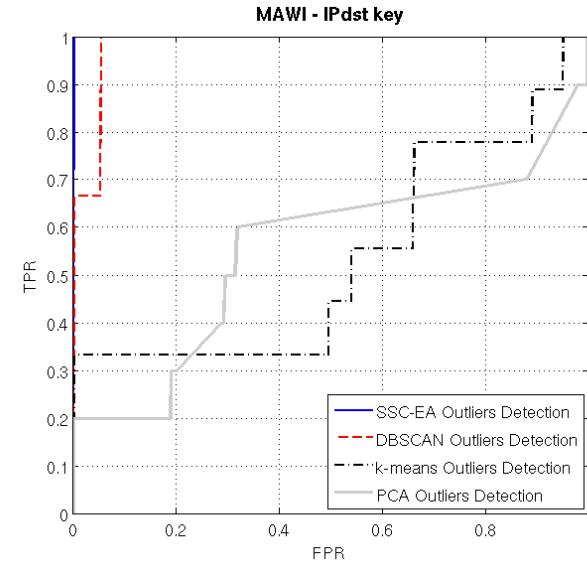
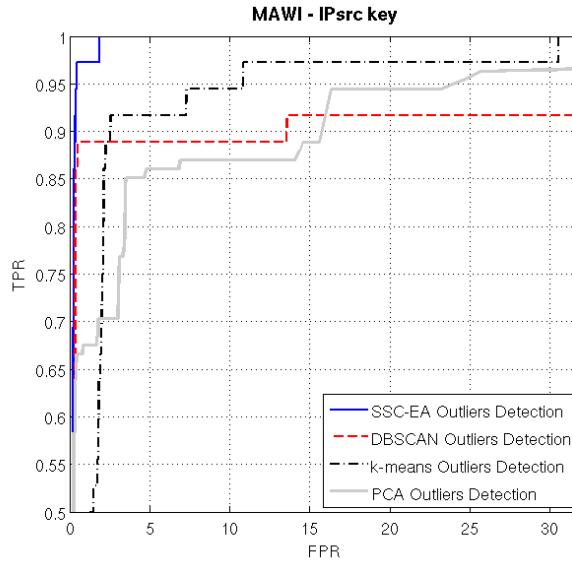


(b) SYN DDoS (2/2)

Generated signature

$$(nDstns == 1) \wedge (nSYN/nPkts > \lambda_3) \wedge (nPkt/sec > \lambda_4) \wedge (nSrcs > \lambda_5)$$

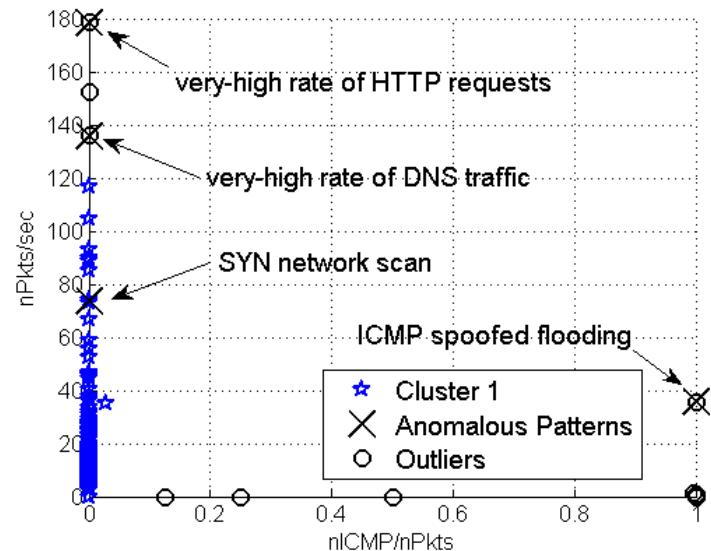
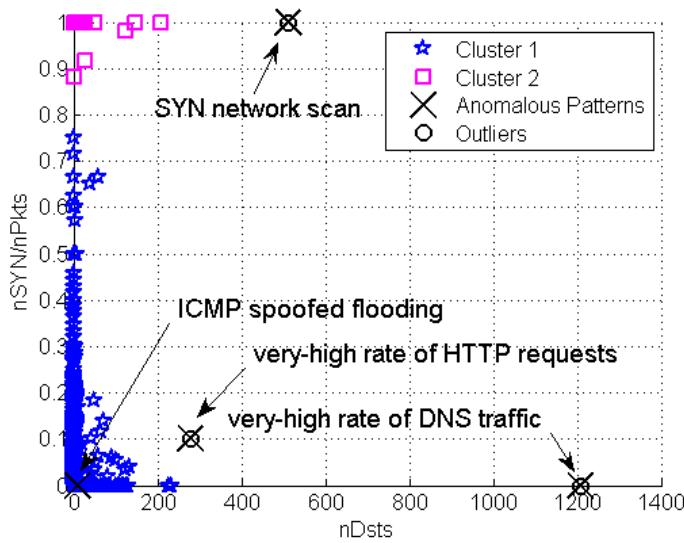
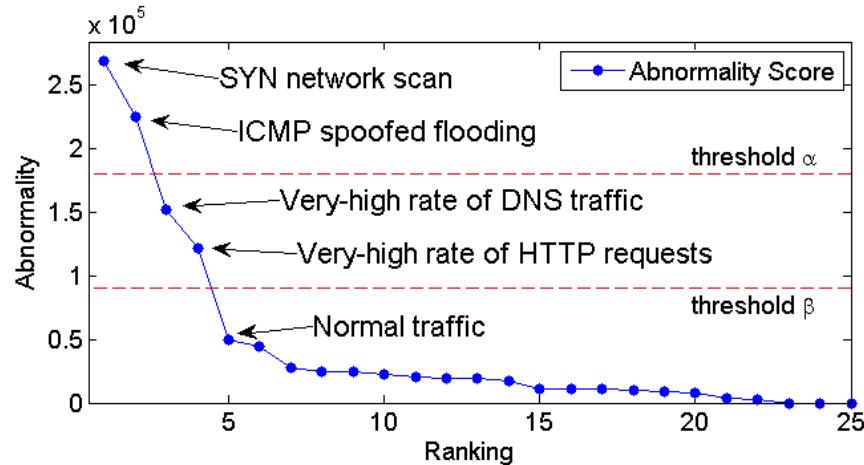
Comparison between ≠ unsupervised techniques



Comparison of detection performance of several detection algorithms

ROC (receiver Operating Characteristic) curves presenting True Positive Rate (TPR) vs. False positive rate (FPR)

- Detect network attacks that are not the biggest elephant flows



Conclusion

- Detection / classification reports of anomalies
 - Reports are very complete in order to allow the automatic enforcement of countermeasures for the ML engine
- (+) filtering rules ready to be exported towards security devices (e.g. Intrusion Detection Systems, Intrusion Protection Systems, Firewall, etc.)
- ➔ We cannot become completely independent of a previous knowledge, but unsupervised / semi-supervised ML make a crucial building-block for self-defense

Future work

- Traffic classification
 - Root cause analysis ? What is the intention behind an anomaly ?
 - Statistical approach ???
 - Based on active monitoring
 - (exploiting the principle of the malware replay platform)
- ???

That's all folks !