

Moving OS fingerprint adaptively in SDN network

☰ Writer	Yulong Wang, Jun Guo, Jiuchao Zhang and Zhanming Guan
☰ Year of Publication	2017
☰ Source	2017 3rd IEEE International Conference on Computer and Communications
☰ Link	https://ieeexplore.ieee.org/document/8322586
☰ Notes Link	
▼ Status	Finished
☰ Type	MOFA SDN

总结与摘录

1. 研究成果

- 开发需求
 - OS 指纹混淆
 - 终端透明性：用户不可感知
 - 可接受的网络通信延迟
- 创新点
 - OS 指纹混淆度与攻击威胁度正相关
 - 无需在终端主机上安装软件，无需在网络交换设备之间放置专用设备
 - 不显著影响网络服务
 - 不显著影响网络通信质量
 - 保留了对 OS 检查的管理权（？不是很懂在讲什么）

2. 研究背景

- 现有的 OS 混淆思路
 - 设置 IDS rules 阻拦 ICMP echo 响应包 缺点：影响正常通信（ping）
 - 部署在终端的 TCP / IP 指纹混淆软件 缺点：需要软件的安装与升级
 - 蜜罐 缺点：无法阻止【OS 指纹识别】本身
 - 基于 SDN 的 OS 混淆方法（检测 → 混淆） 缺点：
 - 1. 传统的【检测 → 混淆】思路会造成通信延迟
 - 2. 恶意流量检测不一定准确
 - 3. 未陈列可能的 OS 混淆空间
- 动态 / 静态 OS 指纹检测优缺点对比
 - FPH: specific flow tables 引流恶意通信报文，OS 指纹混淆设备
 - Kampanakis: onePK（思科），混淆 OS 指纹 + 增加通信负载
- 动态 / 静态 OS 指纹检测优缺点对比

	优点	缺点
动态	检测时间可控	可能会由于特殊探针而被发现
静态	不容易被发现	对攻击者流量收集与分析的能力有较高要求

3. MOFA

- 实验环境
 - 实验设备
 - a computer (two 1.70GHz Intel i7 CPU and 4 GB RAM) with Mininet, OpenFlow 1.3 and Ryu controller installed
 - another computer (2.90 GHz Intel Pentium and 4 GB RAM) acting as a Web and File server
 - 网络环境
 - all links between switches in Mininet are set to 100 Mbps bandwidth and 1ms delay
 - all links between a switch and a host are set to 20 Mbps bandwidth and 0.2 ms delay
- All links
between a switch and a host are set to 20 Mbps bandwidth
and 0.2 ms delay
- MOFA 架构
 - 子系统 1#
 - 基于 sFlow 的流量模拟系统（sFlow agent 安装在 SDN switch 上）
 - 当流在预定义的时间限制内处于非活动状态 / 处理缓存变满 / RST 和 Fin 数据包到达时，流结束
 - 威胁概率模型（N_o是啥？？）

$$P_{rst}^i = N_{rst}^i / N^i \tag{1}$$

$$P_{sna}^i = N_{sna}^i / N^i \tag{2}$$

$$P_{iu}^i = N_{iu}^i / N^i \tag{3}$$

$$P_o^i = N_o^i / N^i \tag{4}$$

$$E^i = - \sum_{j \in \{rst, sna, iu, o\}} P_j^i \log_2 P_j^i \tag{5}$$

$$P_a^i = \begin{cases} 1 & E^i > 2 * E^{i-1} \\ \max (0, \frac{E^i - E^{i-1}}{E^{i-1}}) & otherwise \end{cases} \tag{6}$$

in which, N^i , N_{rst}^i , N_{sna}^i , N_{iu}^i and N_o^i are the counts of all packets, RST packets, SYN without ACK packets and ICMP port unreachable packets in the i th time window, respectively. E^i denotes the entropy of the packets in the i th time window. P_k^i is the fingerprinting possibility.

- 特点
 - 包熵可根据需求扩展（很有趣，在验证准确性与可行性的情况下可借鉴）
 - 根据流量变化判断恶意检测
- 子系统 2#
 - 基于 OpenFlow 的独立控制平面
 - 根据当前的 OS 指纹检测威胁和网络性能来控制 SDN switch 间的数据包传输
- MTD 指纹引擎
 - 可以是一台单独的机器，也可以是部署在 SDN 控制器上的应用程序
 - 向子系统 1# 查询网络情况并选择防御策略
 - 向子系统 2# 发送更改 switch 配置的命令
- 移动 OS 指纹混淆
 - 特点
 - 扰动随机程度与恶意检测可能性正相关
 - 修改 OVS 代码，向 flow table 中添加随机属性
 - 根据网络环境移动不同范围的指纹攻击面

- 工程实现

Algorithm 1 moving fingerprint attack surface

Require: Suspicious Host Set H with fingerprint probabilities Pr, fingerprint attack levels $P_l < P_m < P_h < 1$, TCP seq moving factors M_t, M_b

1. Set $C = M_t$

2. For each incoming packet P_i

3. If (P_i .TCP_FLAG is SYN-ACK) then

4. P_i .TTL = (rand(1,120) + P_i .TTL) % 255;

5. End if

6. If ($Pr_{H(P_i)} \geq P_l$) then

7. If (P_i .TCP_FLAG is SYN-ACK) then

8. Reorder the options in Option Field;

9. P_i .win_size = P_i .win_size - rand(0, 1000);

10. P_i .ID = rand(0, $2^{16} - 1$);

11. End if

12. if ($Pr_{H(P_i)} \geq P_m$) then

13. If (P_i .TCP_FLAG is RST or RST-ACK) then

14. P_i .DF = P_i .DF xor rand(0,7);

15. P_i .TTL = (rand(1,120) + P_i .TTL) % 255;

16. P_i .win_size = P_i .win_size - rand(0, 1000);

17. End if

18. If (P_i .protocol is ICMP and P_i .type = 0|3|14|16|18|30) then

19. P_i .DF = P_i .DF xor rand(0,7);

20. P_i .TTL = (rand(1,120) + P_i .TTL) % 255;

21. If (P_i .type = 3) then

22. P_i .payload = "";

23. End if

24. End if

25. If ($Pr_{H(P_i)} \geq P_h$) then

26. If (P_i .TCP_FLAG is SYN-ACK and $C > 0$) then

27. P_i .ISN = random value;

28. End if

29. $C = (C < -M_b ? M_t : (C - M_t * (1 - Pr_{H(P_i)})))$;

30. End if

31. End if

32. End if

33. End for

- 评价指标选择
 - 网络通信
 - 网络服务响应时间
 - 文件批量下载时间
 - 安全性
 - active：Nmap
 - passive：p0f

3. 我的评价

- 关于语言：看上去像是翻译软件直译出来的，读起来很别扭
- 关于稿件：MOFA - C. Threat and Performance Sensing 处有一明显的漏写错误
- 关于阈值设置：没有实验数据支持
- 关于思路：有值得借鉴的地方