

Users) Sec 18 - Bru- Man-in-the-Machine: Exploiting Ill-Secured Communication Inside the Computer
概述: (S) 应用开发人员对于本地攻击者和进程间通信的态度是模糊的. (T) 作者希望揭示计算机内部的无特权的授权用户可进行的攻击. (A) 通过对现实应用如 PM, Hardware tokens Backends with HTTP API 的 case study 揭示未授权的访问, client server impersonation 的问题. (R) 揭示了漏洞, 讨论了漏洞通常是由于设计不规范或编写不当而来, 最终提供了缓解优点: ①指出许多安全软件如 PM 存在内部的攻击, 一个引起关注的内容 解措施. ②为未来 IPC 安全应用提供了建议.

问题: ①文中提出了 IPC 的攻击需在正常的 server 连接前完成连接, 此时间差的开销应考虑, 不能超出攻击获取的收益. ②可以进一步探索 PM 在本地的通信方式进行讨论. ③本文未给出实际的攻击实现, 应提供真实的攻击测试, 做成功率及开销的评估.

▲背景介绍
1> OS 提供了许多 inter-process communication (IPC) 机制, 软件可通过 IPC 使得前端与后端通信, 它们分别是同一 PC 的不同进程.
2> 先前研究更集中于来自未授权用户和 Internet 的外部威胁, 本文关注 IPC 的安全性. 而实际许多 PC 支持多个授权访问, 故研究来自授权 insiders 的威胁 (非特权用户).
3> 应用开发者对本地攻击者和 IPC 通道的安全性态度比较模糊.
①这类威胁未得到充分的考虑, 安全专家认为防范本地攻击者是无用的
②应用实现通常会尝试认证或加密通信, 但很少以同样谨慎的态度对待物理网络通信

▲攻击者的能力与攻击场景.
1> 考虑 multi-user computers.
2> 攻击者是无特权的用户, 尝试窃取另一个用户的隐私数据. 攻击者的进程在后台运行且与实体的进程属于不同的登录会话. 称攻击为: man in the machine (MitMa).
3> 攻击场景 (个人 PC 不支持多用户同时使用, 但允许 fast user switching).
① Console login: macOS 和 linux 可以保证用户退出时进程仍运行, 而 Windows 用 ~~进程退出~~
② guest account: 可以通过 fast user switching 使恶意进程在后台运行
③ SSH: Windows 和 macOS 以及 linux 均提供了 SSH 的功能
④ Remote desktop: 可以在 Windows 中通过类似 fast user-switching 的方式运行进程. (但本文未在 Windows server 做实证研究)

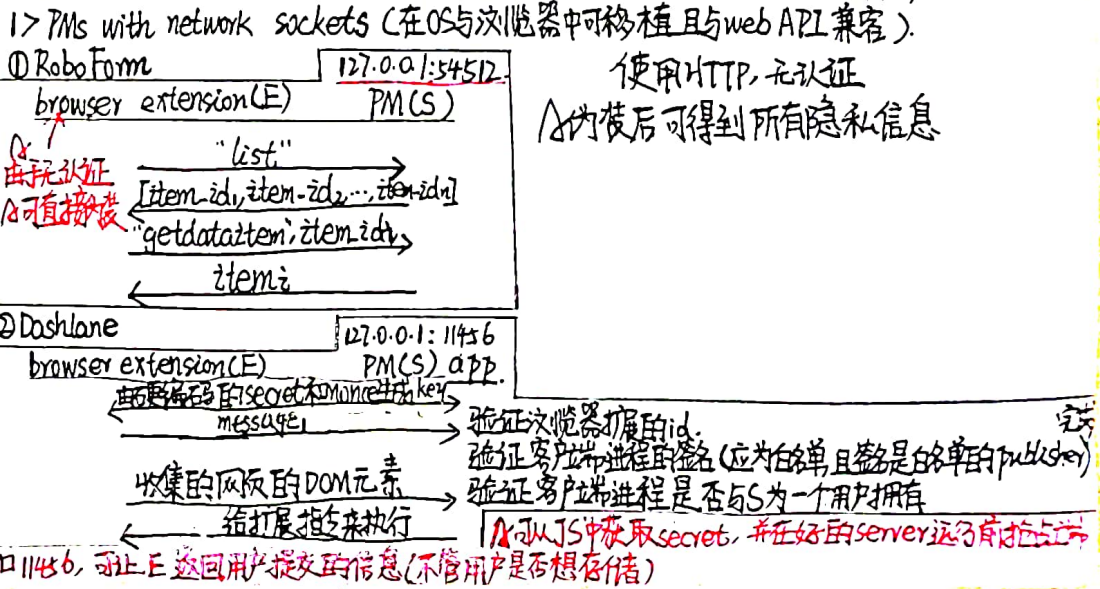
▲PC 内部 Client-server 通信 (本文关注 server 进程或设备监听来自 client 进程的连接的 IPC 方法)
1> Network sockets: 广泛应用于 CS 架构, S 在特定的 IP 和端口监听 C 的请求, 可以同跨主机通信
▲C 和 S 的进程应在应用层相互认证, 防止未授权的进程窃听通信, 同主机通信会更加安全
① Attack vectors
· 恶意进程可以连接本地任意服务的端口, 可完成 client impersonation 通过 port jacking, 可在合法进程前完成 server impersonation.

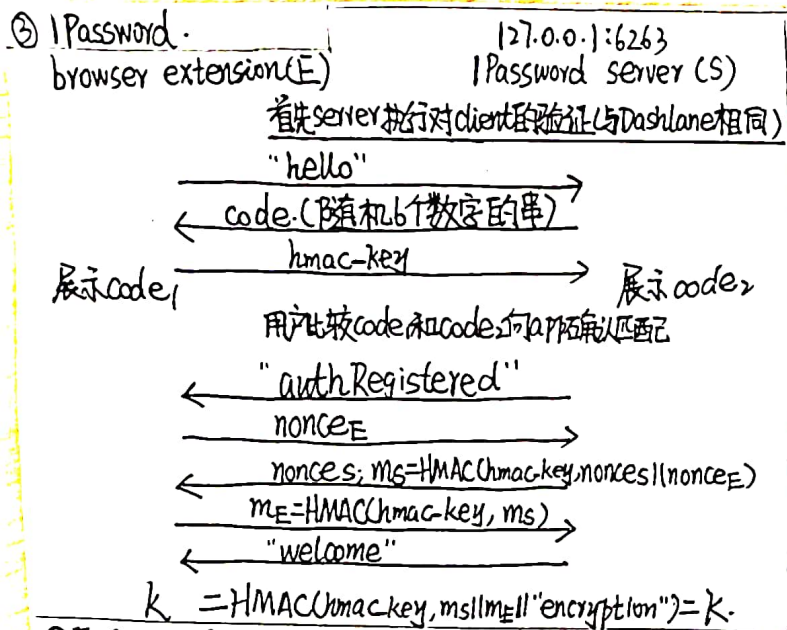
在本地攻击时, 由于 server 和客户端不可内同一端口号, 可通过 port agility 选择下一个端口号完成攻击.
2> Windows named pipes. (以 Windows 为例, 位于命名管道文件系统的根目录)
①挂载到 \\.\pipe\, 每个系统用户 (包括 guest) 均有访问权.
命名管道可由任意进程创建, 可定义 security descriptor 描述可连接实例的最大数目, 包含一个访问控制列表 DACL. (默认除创建者和管理员只有读权限)
若有同名的命名管道存在, 则只有 FILE_CREATE_PIPE_INSTANCE 的进程可创建新的实例, 进程可通过设置 FILE_FLAG_FIRST_PIPE_INSTANCE 确保创建了第一个程序.

② Attack vectors.
攻击者的恶意进程可直接连接到管道, 并伪装成合法客户端
攻击者可通过创建首个管道实例来 hijack the pipe name 进而成为管道对象的拥有者进而伪装成 server, 进而可以让一些实体创建新的管道实例, 进而成为中间人. (实际上要求 server 或 client 未执行严格的检查).

3> Hardware security tokens (包括 keyboard, pointing devices 以及 hardware security token)
① Linux 中当前登录用户对 USB HLD 有读写的权限, 而 Windows 则可以有多用户有权限.
② Attack vectors
在 Windows 中攻击者可以访问其它用户的 USB HLD, 故只能取决于软件或硬件的应用级的安全机制.
4> Safe IPC Methods.
上述的攻击通常需要创建进程的时间差, 而 anonymous pipes, socket pairs 对于 IPC 通道两端同时创建, 可避免上述攻击 (但此类管道只用于 related 进程)
macOS 中的基于 Mach kernel 的 Mach IPC methods 也可抵抗上述攻击.

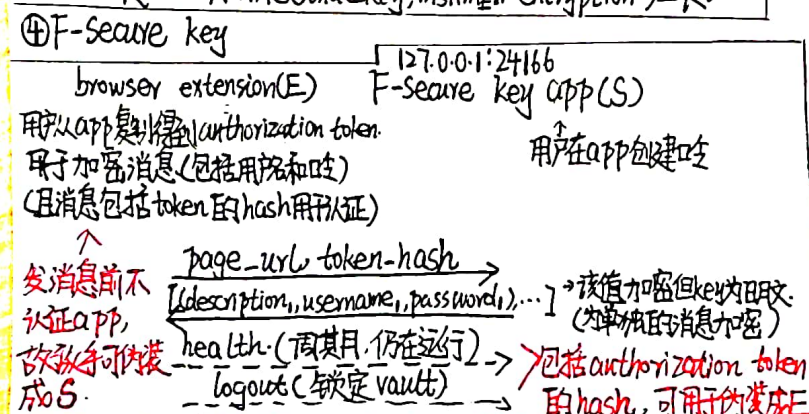
▲Case study: Password Manager (研究具有两个不同部件的 PM: standalone app & browser extension)
尽管考虑了浏览器扩展和 browser 之间通信的认证和加密, 但未完全保护所有的通信





由于用户只在app端确认app是否相等, 且的进程可以跳过确认过程.

▲ app可以向extension发指令, 例如collectDocuments可收集用户访问或提问内容

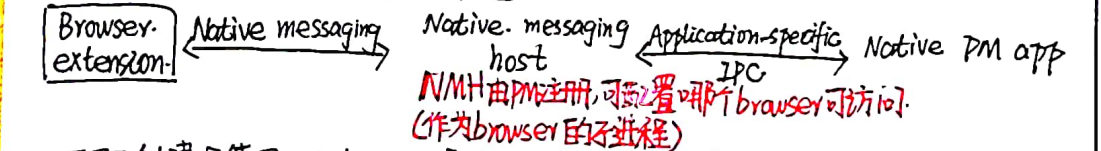


可伪装成双方故攻击者可执行replay攻击.

虽然攻击无法解密, 但由于无完整性保证, 攻击者可修改其中内容.

2> Managers with native messaging (为network socket和named pipes提供替代方案)

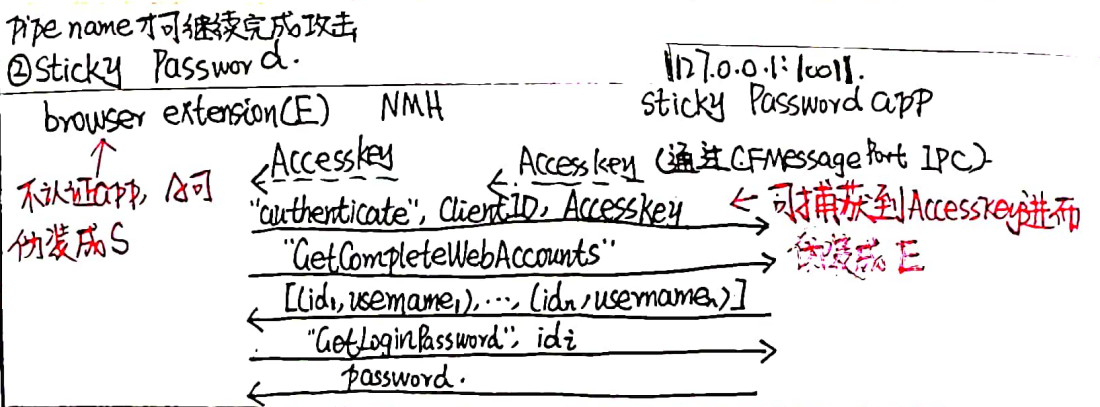
▲ 用于browser extension和native code通信, Windows中使用随机名称的named pipe通信; Linux和macOS中使用匿名管道.



▲ 可用于创建只使用web browser和browser extension访问的PM.

① Password Boss (使用native messaging和named pipes)

消息通过明文发送, 且未尝试ACL之外任何认证方式. 管道名称固定, 至多连60个实例. 则所有认证(指ACL)的用户均可完成攻击, 可得知所有的通信消息. 只有guest access的敌手无法完成攻击, 因为命名管道需认证用户才可访问故需先hijack.



→ 其它case study: Hardware tokens: ① USB security key. ② Fujitsu Digi-Sign Software back-ends with HTTP API: ① Blizzard ② Transmission ③ Spotify

Other C-S applications: ① MySQL ② keybase

▲ 缓解机制 (提供概念上的说明, 未提供全部的技术细节)

1> Spatial and temporal separation of user sessions: 用户会话在空间

2> Access control: 访问控制.

3> Attack detection: 采用具体的攻击检测方法

4> Cryptographic protection: 采用密码学层面的保护

5> Architectural changes to software: 更改软件的架构

▲ 讨论和未来工作

1> 描述的漏洞基本由设计不小心或编写不当的软件造成, 但采用IPC的软件也有安全的实践 (Drop box, SpiderOak, Box), 它们采用了谨慎的控机制如 DACL, 严格检查参与通信的实体的身份及标识.

2> IPC问题的普遍原因:

① 开发人员倾向于将本地视为可信环境.

② 安全IPC的实践没有归档记录, 开发者可能不知道威胁和相应的解决方案.

③ 进一步的研究

i) 研究服务器软件中类似的MitMa漏洞

ii) 同一用户的应用程序之间的攻击.