

W.W.12-Krawiecka-Safekeeper: Protecting Web Passwords using Trusted Execution Environments

优点: ①在抵抗钓鱼攻击和数据库泄露的同时,考虑了服务器恶意的情况
 ②将设计分为4个部分,分别描述原理和具体实现,较好.
 ③对方案进行了安全性、可用性、性能和可部署性分析,很全面.

问题: ①本文旨在解决钓鱼攻击,实际上只是保证泄露的口令无法用于攻击,不够清晰.
 ②在用户评估外,应与其它保护口令方案对比才能说明Safekeeper可在实际使用
 ③对于恶意脚本的防御最好通过CPS设置白名单,不允许使用脚本很可能导致目前网站的功能

▲研究背景

1>在web中,根据安全性角度,口令是一个相对糟糕的选择,存在两个关键的安全问题:
 ①对用口令的钓鱼攻击 ②服务器端口令数据库的泄露

▲由于口令重用增多,泄露口令的危害超出了泄露的网站本身. **服务器端**
 2>目前一些解决口令数据库泄露的方案依赖于硬件的可信执行环境(TEE),但对于恶意的服务器,仍无法保护口令的机密性.
 3>设计抵抗恶意服务器的方案存在许多挑战.
 ①安全性:如何向认证服务器隐藏口令本身?如何限制服务器对口令的猜测频率?
 ②可用性:如何最小化用户的负担?如何支持多个设备登录?
 ③用户验证性:如何告知用户方案处于激活状态?
 ④性能:如何高效地实现该方案?
 ⑤可部署性:如何简便、廉价地在流行的网站框架中集成?

4>结合NIST身份指南,要求口令以keyed-单向函数的形式存储,例如CMAC (cipher-based MAC)

▲研究问题

1>安全性目标:即使在恶意服务器的情况下,也可以防御钓鱼攻击,并防止口令数据库泄露的攻击. 在安全性保证的前提下,保证可用性、性能和可部署性.

2>口令机密性被破坏的几种方式: ①用户无意错误地直接向敌发送口令,例钓鱼攻击
 ②口令信息或口令本身从服务器泄露,例数据库窃取 ③服务器腐化

3>敌手模型(重点考虑服务器端敌手)
 ▲获取明文口令:利用口令重用访问其它网站;访问由口令生成密钥的用户数据;向其它恶意实体出售口令
 ①访问口令数据库或恶意服务器或窃取的数据库.
 ②修改网页内容:可修改任何发送给用户的数据,包括客户端脚本的动态数据(如通过XSS攻击)
 ③访问C-S通信:获取所有发送到web服务器的数据.
 ④已知服务器端所有软件,并可以在服务器端执行任意软件代码.
 ⑤可执行(定向)钓鱼攻击

4>全面保护口令认证系统的解决方案需做到两点需求:
 ①口令保护:除了口令猜测没有更好办法获取口令;离线猜测在计算上不可行;在线猜测速率限制

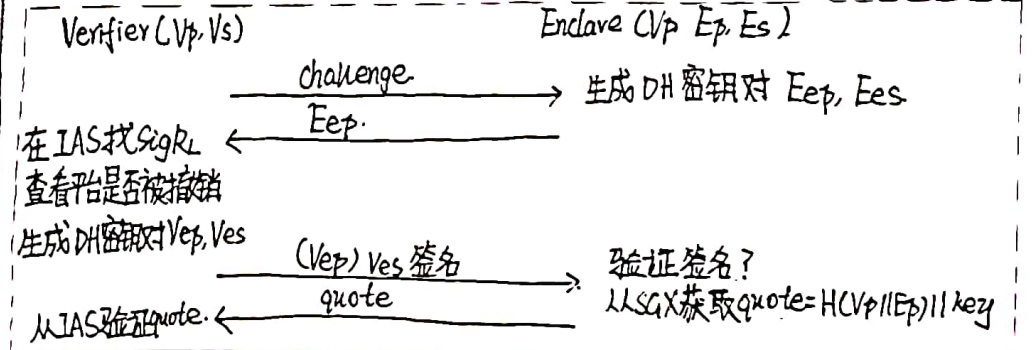
②用户需要在服务器给出提示时,准确地确定输入口令是否安全.

5>可部署性目标
 ①不应给基于口令的认证带来明显的性能下降,无论是完成单次认证所需的时间,还是完成认证的总体速率.
 ②不需现有软件较大的改变即可将解决方案集成到软件系统中
 ③可以透明升级现有口令系统(例不需要重置口令),更改和重置口令的现有机制也不受影响

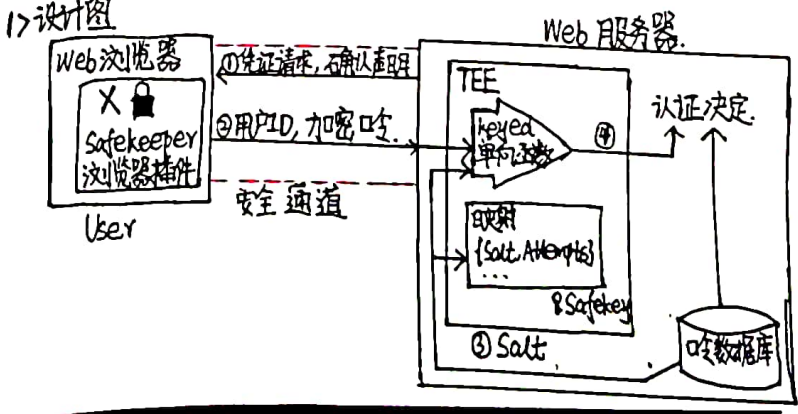
▲用到的知识- Intel SGX & TEE

1> TEE提供了安全敏感代码的隔离执行,在TEE中的代码才能访问其中的数据
 2> SGX指令允许用户空间应用建立硬件增强的TEE, enclave, 在应用的虚拟地址运行. 一旦初始化,只有enclave中的代码才能访问其中的数据.
 →应用可以通过ecalls调用enclave函数; enclave数据存储在特定内存区域EPC, 读取时即可访问的key加密并进行完整性保护.
 →在初始化阶段CPU衡量了enclave的代码和配置,组成enclave实体值, MRENCLAVE值, enclave的数据的加密的key, 只能由同CPU且同MRENCLAVE的enclave访问.

3> SGX远程认证: verifier 确认远程prover 的硬件和软件的正确性.
 SGX让verifier依赖于IAS来验证远程prover enclave 的认证证据



▲Safekeeper (要解决的4个问题 and 实现)



2> 服务器端口令保护

① 将口令和相应盐值作为输入输出CMAC存储在数据库中。

为了保护CMAC key, Safekeeper在服务器端的TEE计算CMAC, key在TEE中。

因此,在无CMAC key的条件下,无法进行离线猜测攻击。

② 本文使用Intel SGX提供TEE,使用enclave的ecalls中的init()生成CMAC key,使用process()计算口令的CMAC值并返回结果。

3> 速率限制 (在每个帐户基础上做速率限制,保护每个帐户且避免帐户间影响)

① Safekeeper无法区分猜测攻击和用户正常的登录行为

CMAC运算中未添加用户ID,故使用salt(帐户唯一)限制速率。

▲ 为了避免强制两次尝试间隔W分钟带来的可用性问题,便在固定的时间间隔内允许固定次数的尝试,这个时间后重置尝试次数并设置下一个时间节点。

② 在实现中,除了web服务器的速率限制(例如Captcha),调用process()时先查看此时间间隔内attempts-1的值。

→ 为了允许enclave重启,shutdown()函数在enclave外安全存储state信息,包括CMAC key, salt, 尝试次数和t-reset,可通过init()恢复。

另外,如果恢复失败, enclave则将t-reset设置成1个未来值并将尝试次数置为0

4> 远程认证

① 为了安全传输用户口令, Safekeeper浏览器必须通过远程认证Safekeeper TA,且扩展必须与TA建立安全信道。(扩展外存储服务器的白名单)

→ 认证过程包括密钥协商,生成会话密钥加密口令

5> 客户端确认机制

① 服务器在网页中指定哪些输入字段被加密,浏览器插件解析该信息并加密输入的文本。用户手动点击插件图标才会显示高亮加密字段(secure attention sequence)

② 扩展包括后台脚本(实现主要功能)和内容脚本(注入网页来与网页交互)

扩展可以访问标签页数据,使用浏览器内存,捕获并修改特定web请求。

▲ 讨论

1> Safekeeper的其它扩展和变体

① 对硬件信息提供足够的备份和恢复机制,采用unanimous approval的方式

② 扩展到多个服务器上,利用上述①中的备份进行扩展。

③ 许多网站利用邮件作口令重置机制,可利用保护口令类似的机制保护邮件地址篡改

④ 另一种对抗恶意脚本的方法(无需全部禁用): 弹出Safekeeper控制的窗口用于输入需保护的字段,但会导致评估策略和口令强度评估无法执行。

2> 集成到口令管理器上

① 可以使PM与Safekeeper协商会话密钥,保护客户端输入的口令

② 在PM处实现TEE,密钥协商和加密可在TEE内完成