

概述: (S) PM存储着口令以及其他有价值且敏感的数据, 但很少有研究探索这方面的安全性 (CT) 本文定义了13个主流PM的存储格式 (A) 定义了两种实际的安全模型, 用于标称实际攻击者的能力. 从理论角度进行分析并给出了漏洞对应的实际攻击场景. (R) 结果表明大多数PM的存储格式均是易受攻击的 (即使攻击者能力较弱). 建议选择PM时仔细检查DB格式.

- 优点: ①首次从存储格式的角度探索了流行PM的安全性  
②给出了两种攻击能力和安全模型的形式化定义.  
③通过Game的方式定义了安全性
- 问题: ①本文给出了理论对应的实践场景, 但没有给出对应的攻击实践或案例, 若可提供则文章更有说服力  
②对于发现的问题, 应通报厂商并收集反馈.  
③应汇总本文出现问题的改善措施

▲用户解决帐户数增多, 难以记忆的两常用方法: ① reuse ② 使用PM.  
→其中, 对于PM的存储, 通常依赖于加密进行数据保护, 密钥key通常由用户输入的master password生成. 进而可以防止非授权的访问 (甚至在未受保护的环境中, 例如敌手获取了存储的DB)  
→如果存储不安全, 则可能存在: 隐私信息泄漏 (例如浏览器, 或者cookies, 用户通常删除). 理想情况下, PM应只存储口令 (不需要删除), 而若以明文存储口令则会暴露隐私.  
▲PM在许多方面不同: ①DB格式 ②功能 ③是否提供源码 ④支持的平台 ⑤是否可访问云存储  
部分PM使用自己独有的存储格式.  
→本文关注于数据库格式和提供的安全性 (不考虑侧信道攻击和针对实现的攻击)  
另外R关注于提供本地存储的PM.  
• 3个浏览器PM的DB格式: Chrome, Firefox和IE  
9个独立安装PM的DB格式: 1Password, KDB, KDBX4, PasswordSafe, PIN, Robo Form.

▲ Adversary Model.

- 1> Advr. 拥有对口令数据库的读权限, 目标为获取尽可能多的信息.  
2> Advr. 拥有对口令数据库的读-写权限, 除了获取信息, 还可以产生不是用户创建的但打不开不会弹出警告或错误信息.  
→两者均可获得PM在不同时间段的快照.  
→假设 master password 足够强, 底层的密码原语不会被破坏, 且认为PM使用3组2的幂安全设置  
→本文不考虑重放攻击, PM可通过维护 local state 或在可信介质中存储来防护, 但通过存储格式无法抵抗.

▲安全定义

- 1> PM包含以下4个算法:  
① Setup(): 概率算法, 给定安全参数  $1^k$ , 输出 master password mp.  
② Create(): ... 输入 mp 和记录三元组的集合  $RS = \{(y_1, n_1, v_1), \dots, (y_n, n_n, v_n)\}$ .  
③ Open(): 确定性算法, 输入 mp 和数据库 DB, 输出记录集合 RS 或  $\perp$ .

④ Valid(): 确定性算法, 给定 mp 和 DB, 若  $Open(mp, DB) \neq \perp$  则返回 1, 否则返回 0.  
→ Valid() 应在 Open() 内部执行, 若验证失败, Open() 应返回 error.

2> 两个 Game.

① Indistinguishability of database game IND-CDBA<sub>Advr, PM(k)</sub>  
Ch  
mp ← Setup( $1^k$ ) Advr. 输出  $RS_0, RS_1$   
选择 bit, b  $\xrightarrow{RS_0, RS_1}$  same size  
DB<sub>b</sub> ← Create(mp,  $RS_b$ )  
DB<sub>b</sub> → 输出  $b'$ .  
若  $b = b'$ , 输出 1, Advr 获胜.  
▲ IND-CDBA security:  
$$Pr[IND-CDBA_{Advr, PM(k)} = 1] \leq \frac{1}{2} + negl(k).$$
  
(不考虑攻击者根据不同size的RS进行区分的情况)

② Malleability of chosen database game. MAL-CDBA<sub>Advr, PM(k)</sub>  
Ch Advr.  
mp ← Setup( $1^k$ ). 适应性输出  
DB<sub>0</sub> ← Create(mp,  $RS_0$ )  $\times TRS_1$   
DB<sub>1</sub> → 输出 DB'.  
当且仅当 Valid(DB') = 1 且 DB' ≠ DB<sub>0</sub> 时, 输出 1, Advr 获胜.  
▲ MAL-CDBA security  
$$Pr[MAL-CDBA_{Advr, PM(k)} = 1] \leq negl(k)$$
  
③ existential unforgeability of ciphertexts

当不满足时, 存在如下的攻击:  
① Advr. 将 Alice 的 DB 替换为包括 Advr 创建的 amazon.com 的凭证的 DB'  
② Advr 诱导 Alice 通过 PM 自动登录到 amazon.com ③ Alice 进行购物等活动  
④ Advr 使用 DB 替换回 DB', 此时 Advr 可使用 Alice 的帐户购物

▲ DB 格式漏洞

- 1> Google Chrome: 在用户配置文件夹的 SQLite 数据库文件中存储用户和口令, 允许存储其它信息, 且提供同步功能. 但未提供安全性和完整性保护, 可访问文件的用户可以看到其中的内容并修改  
2> Mozilla Firefox: 存储在 SQLite DB 中, 用户可使用 master password 加密, 但 url 未被加密  
Advr 可通过区分 url 来胜利. 在实践中, 攻击者可获取用户拥有帐户的 url, 有用于其它攻击  
由于 Firefox 不提供完整性保护, Advr 可更改其中的 url, 进而使用户向错误的 domain 提供凭证  
3> Microsoft IE: 在注册表中存储用户名和口令, 每条记录为单独的表项, 且通过系统登录凭证加密  
存储键值对 (k: c), 其中  $k = SHA-1(url)$ .  $C = E_k(metadata || username || 0x00 || password || 0x00)$   
metadata 包含额外信息如加密元素的大小. (也存储在密文中).  
→ 加密通过系统调用, 使用 3-DES (CBC) 及 hash-based MAC, k 由 salt, url 和 Windows 登录凭证生成.  
• 由于 url 不加密, 故 Advr 可以赢得 IND-CDBA, 实践中可以获知用户是否访问了特定域名  
虽然不能修改表项但可以删除对应的表项, 故 Advr 可以赢得 MAL-CDBA.  
4> 1Password: 在多个文件中存储, 每文件包含 JSON 格式的数据库项, 所有的项存储在一个索引文件中.  
最高安全级别为: 使用 master password 生成的 key 加密, 但无完整性保护 (可检测 JSON 解析失败)  
Advr 可通过辨别 title, location 等信息赢得 IND-CDBA (敏感数据). 攻击者可获得敏感数据  
Advr 可更改相应文件中的 url, 只要不破坏 JSON 格式, 就可以做钓鱼攻击  
5> KDB (keePass 1.x): KDB 包含一个独立的文件, 分成两个文件, an unencrypted header (hdr) 和 an encrypted body (bdy). bdy 中存储数据库项的加密值. hdr 存储 group 和 entry 的数目, 以及 bdy 加密时哈希值



其中, 哈希值用于保证完整性, 解密后, PM可验证旧版哈希是否与hdr存储值相等

若失败则DB被破坏或master password错误.

Advr可通过对比RS的哈希 $h_2 = H(RS)$ , 进而确定属于哪个DB, 在实践中, 这允许攻击者在密文不相等的情况下区分两个DB是否相等,

另外, hdr未被认证, 攻击者可改其中的值如entries的数目, 不影响哈希值

6> KDBX4 (aka KeePass 2.X): 由1个安全保护的文件组成: hdr和bdy

hdr包含mseed, tseed (用于计算加解密key), IV, pskey, ssbytes (用于secrecy和integrity保护)

bdy包含XML串, 通过AES-256加密, 后32字节包含XML串的哈希值, 另外XML串中的密码均经过与内随机串的XOR运算得到!  $S_i = \text{pwd}_i \oplus \text{Salsa20}(k, IV)$

→ 修补了KDB的问题, 但攻击者仍可在MAL-CDBA中胜利

由于完整性检查在XOR之前, 故pskey中的值被随机替换也无法检测!

7> PINs 存储在1个文件中, 使用AES加密, 其中每条记录分别进行加密

第2行存储的加密值用于验证用户提供的master password 是否正确

→ IND-CDBA 安全, 攻击者除了记录数和估计的长度, 其它均无法得出

不提供数据完整性保护, Adv<sub>w</sub>可获得MAL-CDBA胜利.

8> Password Safe V3: 由单独的文件构成, hdr和bdy.

hdr包含IV, 和对256 bit的keys: k和L, 分别用于加密bdy和用在HMAC中.

k和L由随机生成的密钥加密.

→ IND-CDBA-secure 且 MAL-CDBA-secure

9> Roboform: 在多个文件中存储, 每个文件包含header (编码2个url: goto和match)

另外包含 a short header 和 encrypted payload. 未加密

由于url未加密且未受完整性保护, 故Adv可在两个game中获胜

△讨论

1> 3类存储格式

①可用于不安全的存储介质中: PasswordSafeV3

②可用于底层存储机制提供了完整性和数据认证: KDBX4 和 PINs. 不依赖其中的信息

③只能用于底层存储机制提供了integrity, authenticity和secrecy.

2> For this reason, users should carefully consider whether a particular database format is acceptable for storing data in the cloud, on a USB drive or on a machine shared with other users. ★