

Trustcom'18 - Zeidler - AuthStore: Password-based Authentication and Encrypted Data Storage in Untrusted Environment

概述: 口令可用于认证,也可用于加密服务器存储的数据,但若两者使用相同的口令,可能导致恶意的服务器拿到口令解密存储的数据,而使用不同口令或使用访问授权方案会引入新的问题。
(T) 本文旨在解决上述问题,给出在使用口令时仍安全的认证方案。(A) 首先提出一个认证框架 AuthStore, 使用 key stretching 技术保护口令, 在一个或多个 LDP 的情景中完成设计目标, 指出许多基于 key stretching 的协议易遭受 parameter attack, 提出一个 compact PAKE 协议可抵抗此攻击, 并基于该框架给出了一个口令管理器的实现。(R) 对提出的协议与其它协议进行对比, 表明其只需更少的消息数时可提供足够的安全性。

优点: ① 提出了一种认证框架 AuthStore, 可使用同一口令进行认证和数据加密。

② 基于 AuthStore 给出了一种口令管理器的实现方式。

③ 指出许多 key stretching 协议易遭受 parameter attack。

问题: ① 协议的安全性分析有些简单, 无形式化分析; 提出的协议声称可以抵抗 parameter attack, 但没有具体分析。

② 本文中未涉及 k_{sym} 的更新, 一旦 k_{sym} 更新, 加密数据应如何更新? 应简要讨论。

③ 口令管理器部分应给出更详细的实现思路, 另外应提供可用性和安全性分析。

1. 系统需求

1> Simplicity: 用户只需输入口令即可完成认证。

2> Secure Password Storage: 用户可以配置口令的存储方式, 以抵抗离线字典攻击。

3> Secure Authentication: 认证协议不会泄露口令的信息, 破坏了服务提供商的攻击者不能伪装成用户使用存储的信息。

4> Data Storage: 用户可以使用认证口令加密存储的数据, 服务提供商无法访问数据。

2. 系统模型

1> Threat Model:

① 用户通过可信的客户端软件与服务提供商通信, 服务提供商可为认证用户提供数据存储服务。

② 服务提供商为恶意的, 希望获取用户口令来解密数据或伪装成用户用于认证。

③ 假设用户选择合理强度的口令和较强的 key stretching 参数, 抵抗离线字典攻击。

④ 外部敌手可以执行在线猜测攻击, 中间人攻击, 也可以作为服务提供商参与协议。

2> 本文方案: 使用 KDF 生成 $1t$ base key, 用户可以使用 base key 生成一系列 user key, 其中使用的参数存储在服务提供商中。

▲ 本文采用 Asymmetric PAKE, 需满足: ① 服务提供商和外部攻击者无法获知口令的额外信息。

② 中间人敌手无法通过截取的信息进行离线字典攻击 ③ 即使认证数据丢失, 也不能伪装成用户。

3. 方案细节

1> 生成 base key: 输入口令 pw , 盐值和成本参数 P_k , 生成 base key: $K = KDF(P_k, pw)$

2> 生成 user key. 输入 base key 和随机 salt, user key 参数为 $P_u = [P_k, salt]$

$$k_u = H(k, salt) = H(KDF(P_k, pw), salt) = U(P_u, pw).$$

3> 注册和认证 (k_{auth} 记为 π)

用户在注册时使用密钥参数 P_u 生成 π , 和验证值 V_π , P_u 和 V_π 提交给服务提供商。在认证时用户请求 P_u 并生成 π 。

4> 安全数据存储服务 (用户生成参数 $P_u, data$, 生成 $kdata$)。

采用 key chain 方法, 其中口令更改不需要重新加密数据。

生成一个随机的加密密钥 k_{sym} , 使用 $kdata$ 加密。

▲ 数据参数: $Pdata = [enc(k_{sym}), P_u, data]$, 存储在服务提供商中。

5> 口令更改和密钥更新。

更改口令时, 同时更改参数并生成新的验证值 (也可只更新参数)

存储的数据仍由 k_{sym} 加密, 而新生成的 $Pdata$ 可用于加密 k_{sym} 。

6> 帐户重置。

服务提供商通过可信通道传递认证数据给用户, 用户可通过认证并重置自己的口令。

7> 安全分析

① 当 P_u 与 V_π 泄露或敌手能破坏服务提供商时, 只能执行离线字典攻击。

② 加密数据应由高熵口令加密, 使用足够强的参数, 否则随着算力提高, 帐户易受攻击。

③ parameter attack: 服务提供商在用户请求时给定弱的参数 P_k , 因此用户使用弱的认证密钥 π 认证, 若敌手可以在认证协议中获取 π 的信息, 则可以进行字典攻击。

此类攻击可以通过设计低熵认证密钥协议来避免。

4. Compact PAKE 协议 (4 messages, 基于 EKE2 和用于 B-Speke 协议的认证方案)

1> 注册: 用户从认证参数 P_u 中生成认证 key π , 选取生成元 g , 计算 $h = g^\pi$, 作为验证值 V_π 。

2> 认证

User (Username, pw) A Provider (U, P_u) B

$x \leftarrow U(pw, P_u), V \leftarrow (g^x)^\pi$ $x \leftarrow \{1, \dots, |G|\}, C \leftarrow \{1, \dots, |G|\}$

$y \leftarrow \{1, \dots, |G|\}$

$sk \leftarrow H(A || B || g^{xy} || g^{yz})$ $sk \leftarrow H(A || B || g^{xy} || g^{yz})$, 得到 $V, V = h^x$, 不满足

5. Password Manager (可在 AuthStore 供应商处存储任意凭证)

① 需要可信的客户端实现
② 避免了昂贵的 key derivation
③ 无需用户选择认证口令即可完成注册
④ 不使用口令管理器仍可完成认证

