

Dynamic Searchable Symmetric Encryption 阅读笔记

李忆诺

2024 年 3 月 12 日

1 基本信息

1.1 论文来源

Kamara, S.; Papamanthou, C.; Roeder, T.: Dynamic searchable symmetric encryption. pp. 965-976. In: Proceedings of the 2012 ACM Conference on Computer and Communications Security, (2012).

1.2 概述

本文基于倒排索引数据结构的 SSE-1 结构，构建了一种动态可搜索对称加密方案，其安全性是 CKA2-secure 的，在 random oracle 模型中是安全的。

2 论文要点

2.1 背景

在现有的 SSE 方案中，虽然有几种 CKA2-secure 的 SSE 方案，但其局限在于：

- 时间复杂度高，搜索耗时较长；
- 加密索引太大；
- 不是明确动态的。

因此，本文提出第一个 SSE 方案来改进上述所有问题。

2.2 价值

本文提出了第一个 SSE 方案，其满足：次线性搜索时间、抵御自适应选择关键字攻击的安全性、紧凑索引以及高效添加和删除文件的能力。

本文的主要贡献有：

- 提出了动态 SSE 的形式化安全定义。特别是，本文的定义抓住了 SSE 安全的一个强有力的概念，即针对选择关键字攻击的适应性安全 (CKA2)；

- 构造了第一个 SSE 方案，它是动态的，CKA2-secure 的，并且实现了最优搜索时间，除此之外，本文的构造在 random oracle 模型中是安全的；
- 描述了基于倒排索引方法的 SSE 方案的第一个实现和评估。实现表明，这种类型的 SSE 方案非常有效；
- 对本文的方案进行了性能评估，显示为可搜索云存储系统增加机密性的增量成本。

2.3 问题陈述

本文提出的方案是基于倒排索引数据结构的 SSE-1 结构的扩展，旨在解决两个问题：

- SSE-1 只能抵抗非自适应选择关键字攻击 (CKA1)，这意味着它只能为批量执行搜索的客户端提供安全性；
- SSE-1 不是显式动态的，即它只能支持使用通用和低效技术的动态操作。

2.4 方法

2.4.1 SSE-1 的构建

加密

假设需要加密的文件集合为 f ，该方案为每个关键字 $w \in W$ 构造一个列表 L_w ，每个列表 L_w 由 f_w 个节点组成，某一节点 $N_i = \langle id, addr_s(N_{i+1}) \rangle$ ，其中 id 是包含关键字 w 的唯一文件标识符， $addr_s(N)$ 表示在范围 A_s 中的节点 N 的位置。

对于每个关键字 w ，将指向 L_w 头部的指针添加到搜索键 $F_{K_1}(w)$ 下的搜索表 T_s 中，然后在生成的密钥 $G_{K_2}(w)$ 下使用私钥加密方案 SKE 对每个列表进行加密。

搜索

客户端发送 $F_{K_1}(w)$ 和 $G_{K_2}(w)$ ，服务器根据 $F_{K_1}(w)$ 恢复指向 L_w 头部的指针，并使用 $G_{K_2}(w)$ 来解密列表并恢复包含 w 的文件的标识符。

2.4.2 SSE-1 的优化

文件删除

添加一个额外的（加密的）数据结构 A_d 作为删除数组，服务器可以通过客户端提供的令牌进行查询，以恢复指向被删除文件对应节点的指针。

指针修改

使用同态加密方案对存储在节点中的指针进行加密，通过向服务器提供适当值的加密，它就可以修改指针，而不需要解密节点。本文使用标准私钥加密方案，该方案包括将消息与伪随机函数输出进行异或。

这种构造还具有不提交的优点，可用来实现 CKA2-secure

内存管理

跟踪 A_s 中哪些位置是空闲的，以便使用空闲列表来添加新节点。

2.5 结果

2.5.1 实验环境

- CPU: Intel Xeon CPU 2.26 GHz (L5520) 单线程
- 方案实现: Microsoft Cryptography API: Next Generation (CNG) 上使用 c++ 实现

为了将加密成本从系统成本中分离出来, 本文构建了一个测试框架, 该框架在一组文件上执行加密计算, 但不会通过网络传输这些文件, 也不会产生从磁盘存储和检索索引信息的成本; 所有操作都在内存中执行。除此之外, 本文还忽略了为文件生成纯文本索引的成本。

数据集: Enron emails、Microsoft Office documents、media files

Micro-benchmarks 结果: 无论从搜索中返回的文件数量如何, 搜索令牌生成需要恒定的时间 (平均 35 μ s)。结果表明, 客户端的搜索和文件增删是高效实用的, 即使是对于常见的单词, 或包含许多独特单词的文件。

Full performance 结果: 对于大型数据集, SSE 索引生成性能与文件/词对的数量呈线性关系, 则建立了初始索引后, 后续的添加和删除操作效率很高, 动态效果好。

2.5.2 安全性

本文提供了一个表述和比较 SSE 方案泄露的框架, 基于该框架, 将本方案分别与静态的 SSE-1 方案与动态的 vSDHJ10 方案进行比较。结果表明, 本方案在 random oracle 模型中对于泄露情况是 CKA2-secure 的, 但本方案泄露的信息比 SSE-1 和 vSDHJ10 更多。

3 评论

3.1 局限性

本文设计的 SSE 方案泄露了更多信息, 并且在其各种操作泄露的信息之间存在相关性, 攻击者可以依赖于信息之间的相关性以及大量统计数据进行分析。

3.2 扩展阅读

SSE-1 方案:

M. Chase and S. Kamara. Structured encryption and controlled disclosure. In Proc. Int. Conference on the Theory and Application of Cryptology and Information Security (ASIACRYPT), pages 577-594, 2010.

CAK2-secure 的 SSE 方案

R. Curtmola, J. Garay, S. Kamara, and R. Ostrovsky. Searchable symmetric encryption: Improved definitions and efficient constructions. In Proc. ACM Conference on Computer and Communications Security (CCS), pages 79-88, 2006.

动态 SSE 方案

P. van Liesdonk, S. Sedghi, J. Doumen, P. H. Hartel, and W. Jonker. Computationally efficient searchable symmetric encryption. In Proc. Workshop on Secure Data Management (SDM), pages 87-100, 2010.

3.3 启示

通过阅读该文献,我了解到动态 SSE 的形式化安全定义,从 CAK1-secure 到 CAK2-secure,也学习到实际的 SSE 方案应满足的四个特性:次线性搜索时间、抵御自适应选择关键字攻击的安全性、紧凑索引以及高效添加和删除文件的能力。除此之外,我学习到该方案所描述的动态可搜索加密构造,以及如何证明其安全性和性能。

在阅读该文献的过程中,我经常被许多从未了解过的 SSE 方案构造所困扰,这深刻说明目前的我对于 SSE 方案及其各种优化改进还不够熟悉,需要在后续的学习过程中,补充更多的相关文献,多进行论文调研工作,来弥补现阶段的不足。