## Secure Reliable Storage with replication on SGX

## Introduction

公司的数据有可能因为黑客的入侵(拖库攻击),管理员的错误配置或者内部员工的倒卖,导致信息的泄露。另一方面,Cloud中用户的敏感数据也不希望能够被Cloud中任何人能够看到。同时,传统的Replication system 只能够保证机器意外的Crash不会导致数据的丢失,并不能提供对攻击者恶意的操作Crash的防护。为了提高系统的可靠性和安全性,我们提出一个practical 的方法: Replication system on SGX,利用基于SGX的Replication来提高系统的可靠性。(Motivation)

## (此处加上SGX简单介绍)

系统中的所有的数据和代码在加载进Enclave之前都是明文的。系统的算法也都是公开的。进入Enclave之后,系统的数据对外界是加密的,系统依赖于CPU提供的秘钥和随机生成的Random进行工作,外界无法获得该秘钥或者猜测出芯片提供的Random生成函数。

key idea是通过SGX提供的加密运算功能,在几千台机器中隐藏机器之间的关系,以此来实现更高等级的reliability,以及Rollback attack protection.

在这个系统中,可以防范小范围的Denial of service 攻击,即少数机器Crash无法影响整个系统的availability。如果要让整个系统无法工作,则需要同时将大部分机器上的Enclave 关闭。

## 机器Crash和Enclave重启之间的概率大小是不一样的。

单机系统上,该系统无法防范单个平台上的side-channel攻击如针对Cache或计算能力的攻击。但是对多个机器之间的交互如网络流量的side-channel channel攻击可以进行简单的防护。

## Challenge:

Arrange 1	Noc	les:
-----------	-----	------

Hide network traffic:

Delete Operation:

Consist:

### Contribution

我们工作的贡献包括:

replication系统中加入SGX,将系统的配置管理信息隐藏,practical的提高replication 系统的security 和reliability。之前的replication系统无法防止攻击者对信息的盗取和破坏。例如攻击者可以将整个数据库文件下载后解压,现在的replication 系统 中的数据默认是加密的。之前攻击者随意的删除某些文件或者进行Rollback attack/replay attack,现在除非攻击者对系统中绝大多数的机器进行破坏,否则无法破坏系统或者文件。

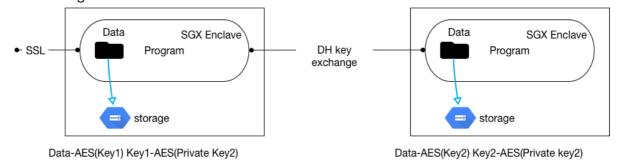
探索SGX在分布式存储领域的应用。单机的SGX只能维护runtime的安全,一旦Enclave重启 SGX上的状态都消失了。根据Intel SGX SDK,单机的SGX可以通过Monotonic Counter来维 护一个持久的状态,但是这个monotonic counter: 1 依赖于ME,安全性没有documented 2 性能较差 3 编程模型复杂(引用ROTE论文)。我们借助于SGX能够隐藏信息的特性,结合分布式的consensus和SGX之间的相互assist,实现一个更为简便的以object/files 为单位的 counter(有多少个操作的对象,就可以维护多少个counter)counter之间互相可以并行化因此可以极大地提高系统的运行效率。

## **System Design:**

Thread Model: 攻击者或者内部人员可以获得整个软件栈的权限,甚至 OS 和硬件。攻击者可以在任意时间终止 Enclave 的执行,但是无法获得 Enclave 内部的信息。但是我们仍然假设设施的所有者是好的,他希望他提供的服务可以继续使用。因此,攻击者不能 crash 整个系统引起注意。另外就算他 Crash 所有的 Enclave,也不能让他获得任何的好处。因此我们的系统可以称为 practical 的,理论上无法达到最优,但是实际工作中效果不错。

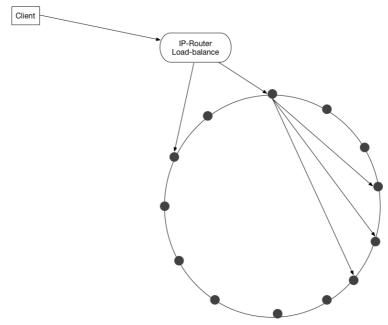
## System Model:

The system consists of a group of N nodes. Each Node has SGX feature enabled and Bios configured.



Picture: Data Flow in system.

节点之间的数据流动如上图所示,由远端的数据通过 SSL 加密信道后传入 SGX 中,由 SGX 内部的 Enclave 将 SSL 解密。Encalve 之间通过 remote attestation 建立 Diffie—Hellman 密 钥交换协议的安全通信,进行数据交换。当数据传入 Enclave 并且决定要存在本地时,Enclave 会随机生成一个 key,并且用这个 key 加密 Data,并将加密后的 Data 拷贝出 enclave 并由 host 存入 disk,而后用 SGX 提供的 sealing key 加密随机生成的 key 并存入本地。



Picture: 系统拓扑图

系统之间的节点采用 Distributed Hash table (DHT) 来管理,在 SGX 内部维护一个 Zookeeper 协议,记录当前节点的状态。每个物理节点对应一些虚拟节点。每个虚拟节点拥有一个 key,标志着这个虚拟节点在 DHT 中的位置。当请求通过 IP 层的 Router 发送到这个 DHT 中时,接受的节点判断这个请求的文件对应的 key 由哪三个 replication 管理,然后转发到这三个机器上。

## System operation:

这里描述系统的各个操作的过程。

系统初始化:

写:

读:

delete:

crash and recovery:

当 Crash 之后

如果crash系统之后就丢弃掉所有的数据,那么可能会导致系统的可靠性降低。但是在我们的攻击模型中,如果攻击者恶意破坏既可以crash系统,也可以人为的删除掉所有的数据。因此

crash系统之后就丢弃掉整个系统的文件在这个threat model中不会破坏reliability(因为同时 crash 3个replica的概率很小)

How to hide relationship between nodes?

1. Data

Replica Node 上存储同一个数据,但是他们使用的是不同的密钥,加密之后的 bytes 也不一样,因此通过 Data 无法找到对应的 3 个 replica。

2. Network traffic

# **Security of this system:** (这里描述攻击方式和为什么攻击方式不起作用)

Rollback attack: (从 storage 角度的攻击)

因为攻击者无法知道

Replay attack: (从重复发送请求的角度的攻击)

#### Network traffic:

- 1. Attack with precise network traffic on one machine.
- 2. Attack on statistics

## Future work:

- 磁盘满了
- 2. 用户管理, 文件分享等对象存储的功能
- 3. 合并两个 Nodes 作为持久对象(区分冷对象和热对象)参考 facebook f5 和 haystack。