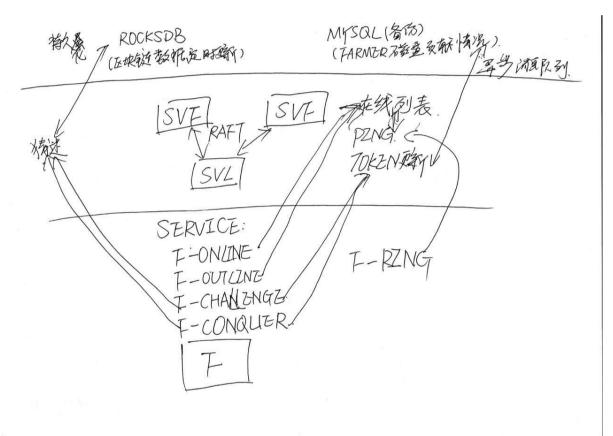
信链Supervisor设计书

1. Supervisor简介

信链的Supervisor是监控区块链Farmer节点的"记分员",由信链官方维护。在区块链去中心化的理论框架下,适当的增加了中心化的监控组件。它与Farmer之间不产生直接的利害关系。

2. Supervisor系统架构



2.1. 持久化

- 1. 区块链数据:由于Supervisor要与Farmer进行互动,其中最主要的就是根据Farmer反馈的自己的存储空间使用情况进行猜谜。因此,Supervisor有必要在自身维持一份区块链的全节点数据。(ROCKSDB)
- 2. Farmer节点磁盘空间利用记录:根据Farmer与Supervisor的心跳连接和猜谜结果,需要将Farmer的磁盘利用情况,token值,在线时间等信息。(MYSQL/REDIS)

2.2. 数据结构

- 1. 在线Farmer数据: Supervisor需要维持一个Farmer在线列表, 当Farmer主动上线, 下线时更新。同时Farmer会与Supervisor维持心跳连接(主动ping)如果在一定时间内未收到Farmer的心跳包,则更新Farmer在线列表。
- 2. 区块链数据:初步决定直接沿用Fabric的设计方案

2.3. 模块划分

- 1. 猜谜模块:在Farmer向Supervisor上报自身磁盘共享空间时,为了验证Farmer上报的正确性,Supervisor在Farmer发起的Ping(心跳)请求的返回中,随机让Farmer上报数据区间内任意区块链hash,Farmer在接收到Challenge请求后,发送conquer请求给Supervisor,成功后更新Farmer的token。(ps:Supervisor随机返回challenge,即ping返回中不一定要让farmer猜谜。猜谜失败,token归零)
- 2. Token模块: Supervisor根据Farmer的磁盘共享情况, 在线情况, 根据一定的算法生成token, token算法待定。

PS: Supervisor与Farmer的连接属于server与client

2.4. 对外接口

- FarmerOnLine: Farmer主动告知Supervisor我已上线, Supervisor接到请求后, 存入 在线数据结构中(如果没有, 从mysql/redis中拉取)
- FarmerOffLine: Farmer主动告知Supervisor我已下线, Supervisor接到请求后, 更新数据, 持久化, 从在线列表中删除
- FarmerPing: Farmer定时与Supervisor建立心跳, Supervisor收到请求后, 随机返回是否进行猜谜, 并更新在线状态
- FarmerConquer: Farmer根据ping请求返回的猜谜要求进行猜谜,猜谜成功,更新token. 不成功token归零
- FarmerInfo:返回Farmer的token信息

3. 问题讨论

3.1. 中心化的Supervisor的公正性证明

问题描述: Supervisor的"计分"规则,怎么确认其未与某一个Farmer进行勾结?比如,针对某一个Farmer,无论他贡献的磁盘空间有多少,其Token的困难程度总是最简单的,即使没有直接让该Farmer获得区块的记账权,但是或多或少的增加了机会。怎么让平台用户相信Supervisor是绝对公平的,绝对可信任的?(中心化世纪难题)