

基础知识: Threshold 门限签名, Threshold 门限 Coin Toss(基于 DH 困难问题, 且是非交互的)

第  $r$  轮的  $\text{Coin}(\text{TID}, r)$  由交易 TID 和轮数构成, 总共有  $n$  个节点,  $P_1, \dots, P_n$ , 最多  $t$  个恶意节点。

- (1) 每个  $P_i$  计算 Coin 的 coin share :  $CS_i$ , 并将其广播出去。
- (2) 每个  $P_i$  收集  $n-t$  个 coinshare, 可以还原 coin, 计算的 toss 的值  $F(\text{TID}, r) \in (0, 1)$ 。
- (3) 每个节点  $P_i$  给  $b \in (0, 1)$  预投票 pre-vote, 如果  $r=1$ ,  $b$  的值就是一个  $P_i$  给的初始值  $V_i$ , 如果  $r>1$ , 则由  $r-1$  轮的结果决定。
  - 如果上一轮  $r-1$  轮第(5)步有结果输出  $m = (\text{"pre-vote"}, \text{TID}, r-1, b)$ : 那么此轮的 **pre-vote** 投票结果和上轮结果输出一致,  $b_r = b_{r-1}$ , pre-vote 的验证数据 justification 为上一轮共识输出的门限签名(门限签名的产生见(4),(5)), 这种 pre-vote 称为  $b$  的 hard prevote。
  - 如果上一轮  $r-1$  轮第(5)步有结果输出结果输出为  $m = (\text{"main-vote"}, \text{TID}, r-1, \text{abstain})$ , 那么这一轮的 **pre-vote** 投票结果为  $b = F(\text{TID}, r)$ , 也就是由此轮 coin tossing 的结果决定。pre-vote 的验证数据 justification 为上一轮共识输出的门限签名(门限签名的产生见(4),(5)), 这种 pre-vote 称为  $b$  的 soft prevote。

在投票后,  $P_i$  为此轮投票结果  $(\text{"prevote"}, \text{TID}, r, b)$  产生门限签名 signature share。

那么此轮最终输出为:

$(\text{"prevote"}, r, b, \text{justification}(\text{上一轮第(5)步输出的门限签名}), \text{此轮投票结果 signature share})$

其中  $b$  为此轮的 pre-vote 结果。

注:

Hard prevote 中, 此轮投票结果  $b$  不要和上一轮输出混淆;

原文的上一轮输出 pre-vote, main-vote 等字段没有描述清楚, 应该是一个字符串, 所以我加上了双引号。

- (4) 在投完预投票 pre-vote 后,  $P_i$  收集  $r$  轮的  $n-1$  个验证过的预投票结果, 并开始主投票, 主投票  $v \in (0, 1, \text{abstain})$ , 主投票的值由决定方法如下:
  - 如果  $P_i$  收集到的  $n-t$  预投票既包含 0, 也包含 1, 那么  $P_i$  的主投票就是 **abstain**。主投票的 Justification 数据为两个冲突预投票的 justification。第一轮 prevote 由于没有 justification, 所以第一轮 abstain 的主投票也没有 justification 数据。
  - 如果  $P_i$  收到  $n-t$  个合法的 pre-vote, 且投票结果为一个确定值  $b \in (0, 1)$ , 没有冲突, 那么此轮的 **main-vote** 投票结果也是  $b$ , 即主投票  $v=b$ 。 $P_i$  收集所有预投票的 signature share, 使用门限签名, 可以恢复上轮投票结果  $(\text{"prevote"}, \text{TID}, r, b)$  的一个合法门限签名 (这里可以用来做下一轮第(3)步 hard-vote 的 justification), 此轮 main-vote 的验证数据 justification 也就是此门限签名。

产生主投票结果后,  $P_i$  对这轮主投票结果

$(\text{"main-vote"}, \text{TID}, r, v)$

签名产生 signature share。

Pi 这一轮主投票的最终输出为消息:

("main-vote", r, v, justification, signature share)

(5) Pi 主投票完成后, 等待收集其他合法的 r 轮 n-t 个 main-vote。

- 如果收到的 main-vote 都是同一个值  $b \in (0, 1)$ , 那么 Pi 确定 TID 的最终值, 但是仍然参与 TID 的下一轮共识; 否则 Pi 直接跳到下一轮。

- 在进行到下一轮之前, Pi 需要为下一轮的预投票做如下准备:

如果 Pi 收集了 n-t 个弃权 abstain 的主投票, 那么他可以收集所有的主投票的 signature share 产生如下消息的 Threshold signature:

("main-vote", TID, r-1, abstain)

为下一轮 soft prevote 做 justification。

否则如果有个主投票是  $b \in (0, 1)$ , 且投票的 justification 部分伴随着如下消息的一个 threshold signature:

("prevote", TID, r, b)

这个签名用来做 Pi 下一轮 hard pre-vote 的 justification。