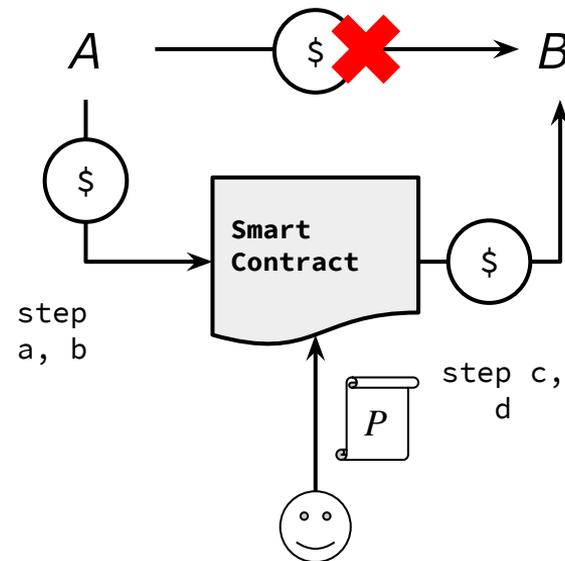


秘匿化プロトコルCreamはインターネット投票に適応可能か？

about CREAM?

- ❑ <https://github.com/couger-inc/cream>
- ❑ ERC(20/721)コインを使った匿名投票
- ❑ 投票ステップ概要 (version 1.0)
 - a. 受付フェーズ
 - b. 投票コントラクトがコインの depositを受入
 - c. デポジット時以外のアカウント（もしくはリレイヤー）から投票コントラクトを呼び出し、別のアカウントへwithdrawする
 - d. コントラクト側でwithdrawの履歴を管理し、二重投票防止



秘匿化プロトコルCreamはインターネット投票に適応可能か？

anonymity

- ❑ deposit時のcommitmentを証明する
- ❑ 証明がtrueならdepositされたコインをwithdraw(transfer)できる
- ❑ tx発行はcommitmentを知っている人なら誰でも可能
 - ❑ つまりdepositとは別のアカウントから証明をする事ができる
- ❑ コインの送信元:fromは常にコントラクトアドレスなので、誰が誰へ投票したのかは秘匿化する事ができる

秘匿化プロトコルCreamはインターネット投票に適応可能か？

setup ①

- $\mathbb{B} = \{0, 1\}$ とする
- e をSNARK証明で使用されるペアリング演算、素数 q の群に対して定義されるものとする
- $H_1: \mathbb{B} \rightarrow \mathbb{Z}_p$ をPedersenハッシュ関数とし、 $H_2: (\mathbb{Z}_p, \mathbb{Z}_p) \rightarrow \mathbb{Z}_p$ をMiMCハッシュ関数とする
- τ 任意の高さ (16) のマークル木とし、リーフではないノードは左右の子供を H_2 でハッシュ化する
- $O(\tau, l)$ をインデックス l を持つルートハッシュ R で表されるマークル木 τ のパスとする

秘匿化プロトコルCreamはインターネット投票に適応可能か？

setup ②

- $k \in \mathbb{B}^{48}$ の値 k を *nullifier* とし、 $r \in \mathbb{B}^{48}$ の値 r を *secret* とする
- B を候補者のEthereum addressとする
- $S[R, h, B, f, t]$ を公開値 R, h, B, f, t をもつ次の知識の記述とする

: $S[R, h, B, f, t] = \{h = H_1(k) \text{ かつ } O \text{ の値がポジション } \iota \text{ での } H_2(k || r) \text{ の } R \text{ へのパスとなる } k, r \in \mathbb{B}^{48}, \iota \in {}^1\mathbb{B}, O \in {}^{16}\mathbb{Z}_p \text{ を知っている}\}$

- f = リレイヤーノードを経由した際の手数料
- t = リレイヤーノードのアドレス
- h = *nullifier hash* と呼ぶ

秘匿化プロトコルCreamはインターネット投票に適応可能か？

setup ③

- ❑ $D = (d_p, d_v)$ を信頼された設定手順 (trusted setup) を使って作成された S のzk-SNARK証明検証鍵ペアとする
- ❑ 証明 : $\text{Prove}(d_p, \tau, \iota, B, f, t) \rightarrow P$
- ❑ 検証 : $\text{Verify}(d_v, P, R, h, B, f, t)$

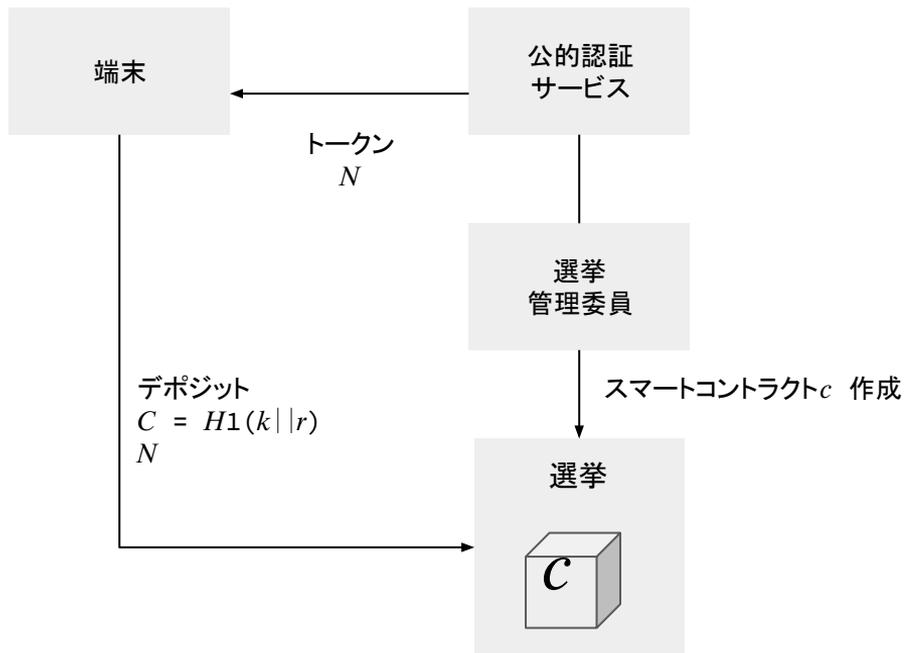
秘匿化プロトコルCreamはインターネット投票に適応可能か？

deposit (受付)

- $k, r \in \mathbb{B}^{248}$ をランダムに生成し、 $C = H_1(k || r)$ を計算する
- コイン N 量をスマートコントラクト c へ C と共に送金する
 - この時 C は符号なし256ビット整数
- マークル木に空きがあれば c はトランザクションを受入れ、 C をマークル木にゼロではない値として追加する

秘匿化プロトコルCreamはインターネット投票に適応可能か？

deposit (受付)



秘匿化プロトコルCreamはインターネット投票に適応可能か？

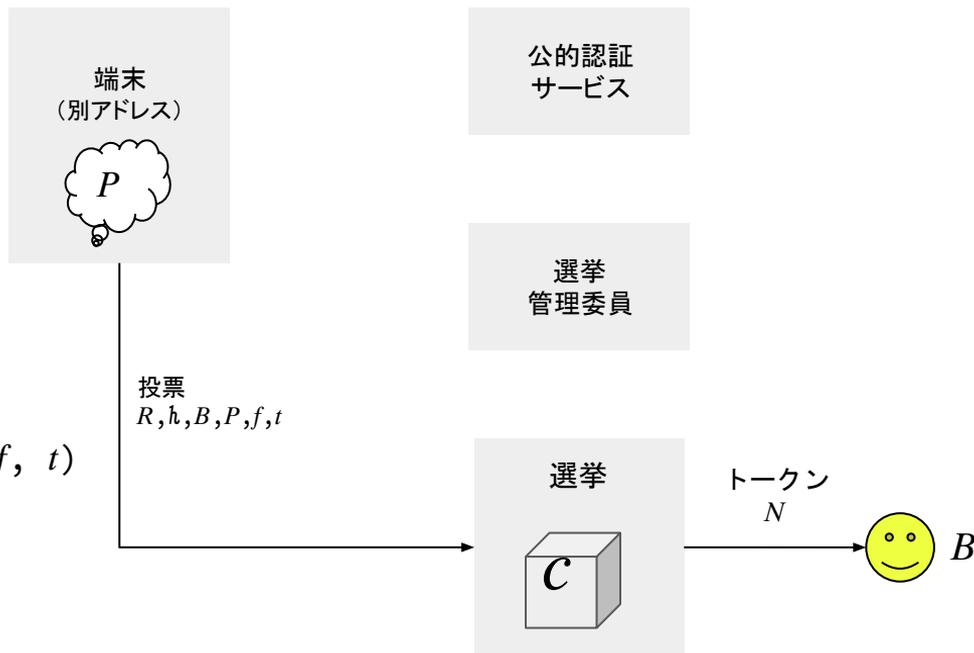
withdraw (投票)

- 候補者 B を選択
 - リレイヤーへの手数料 $f \leq N$ を選択 (オプション)
- スマートコントラクトに格納されているものの中からルート R を選択し、 R で終わるパス $O(l)$ を計算する
- nullifier hash 値である $h = H_1(k)$ を計算する
- 証明 P を Prove関数に d_p を呼び作成する
- 以下の方法のどちらかでwithdrawを実行する：
 - トランザクションを R, h, B, f, t, P と共に c へ送る
 - リレイヤーへトランザクションリクエストを R, h, B, f, t, P と共に c へ送る
- 実行後、 h を c 上のマッピング変数 $L \rightarrow L[h] = \text{true}$ をマップする

秘匿化プロトコルCreamはインターネット投票に適応可能か？

withdraw (投票)

$R = \text{Root}$
 $h = H_1(k)$
 $B = \text{Candidate address}$
 $P = \text{Prove}(d_p, \tau, \iota, B, f, t)$



二重投票の防止

- ❑ コントラクト c は配列に過去 $n = 100$ 個の R を保管する
- ❑ 最新のマークル木 t は、最後に追加されたリーフからルートまでのパス上のノードの値を格納し、次のルートを計算するのに必要なノードの値を格納する
- ❑ マッピング変数 L とし、 $withdraw$ が成功した h をマップし、 $withdraw$ 関数が呼ばれる際に $L[h] \neq true$ を検証する

秘匿化プロトコルCreamはインターネット投票に適応可能か？

課題

- Ethereum mainnetを使う場合
 - gasを投票者が支払うのか？
 - リレイヤーを使う場合、信頼できるのか？（SPOFになる可能性）
- 投票終了まで投票結果を表示しない（バッチ処理を行う）場合の構成
 - 誰が行う？
 - 信頼できるか？
 - ステーキングなど？
- 投票の結果の保証はできるのか？

秘匿化プロトコルCreamはインターネット投票に適応可能か？

V2実装

- ❑ Layer2, Operatorモデルへ移行
 - ❑ **Pros**
 - ❑ Gas費用削減
 - ❑ Tps増加
 - ❑ Txバッチ処理 → 途中経過の非公開
 - ❑ 期限内の複数回投票 → 共謀防止(MACI)
 - ❑ **Cons**
 - ❑ 完全Operator(s)信頼モデル → 分散化できる？