



Innovative R&D by NTT

Tamarin Proverによる 投票プロトコルの安全性検証

櫻田英樹

NTTコミュニケーション科学基礎研究所

[Kremer and Ryan '05]は電子投票プロトコルFOO [Fujioka *et al.*, '92]の様々な性質を検証したが、

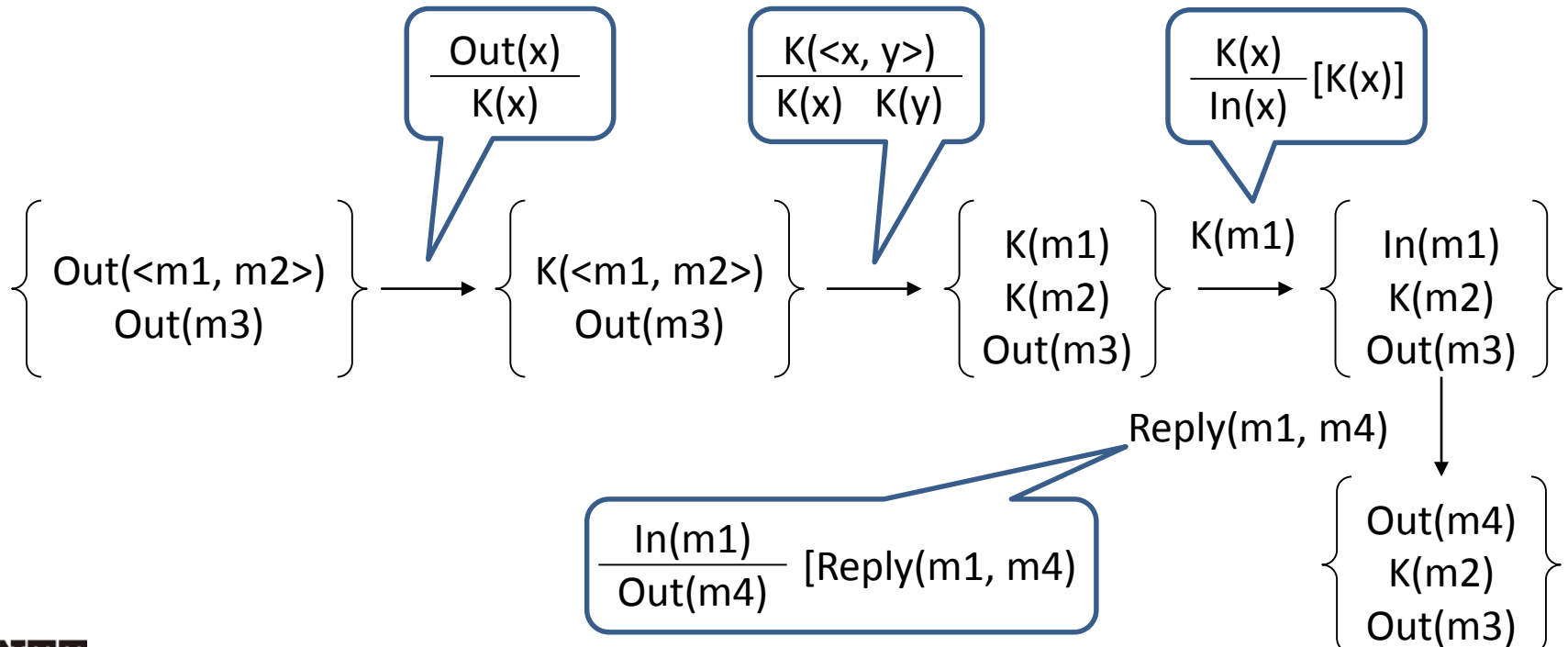
- 投票の適格性 (eligibility) として「正規の投票者だけが投票できる」ことを検証したが「**1回だけ投票できる**」ことを検証していない
- プロトコルで用いられている暗号プリミティブのうち、**ブラインド署名の形式化(記号モデル)**が計算論的に健全でない。

電子投票プロトコルFOOにおける投票の適格性を
検証。特に

- 「正規投票者が**1回だけ**投票できる」という本来の適格性を定式化・検証
- ブラインド署名の記号モデルとして**計算論的に健全なもの[Sakurada '12]**を使用

このために検証ツールTamarin [Schmidt *et al.*,
CSF '12; S&P '14] を利用

- 多重集合（同じ要素が複数回の出現）を利用
 ネットワークの状態 = 多重集合
 プロトコルの実行 = 多重集合の書換
- 多重集合により、“状態”をうまく扱える



電子投票プロトコルFOO（概略）



Innovative R&D by NTT

- 投票の匿名性と適格性の両立のため、投票者は
管理者が署名した投票を匿名通信路から送信
- 投票を管理者にも秘密にするため、ブラインド
署名を用いて管理者の署名を取得

TamarinでのFOOの定式化（一部）



「管理者は投票者Vの投票の署名を検証し、投票に署名して送信、ただし各署名者につき1度だけ」

$!Vk(\$V, vkv)$

$!SkA(\sim ska)$

$In(<sig, blinded_ballot>)$

$Not_signed_for(V)$

$Out(bsign(blinded_ballot, \sim ska))$

$Not_used(bsign(blinded_ballot, \sim ska))$

ルールの適用により、 $Not_signed_for(V)$ が書き換えられる（消える）ため、このルールは投票者Vに対しては「1度だけ」使われる

- ユーザ・署名者・検証者の3者間プロトコル
 1. 参加者はテキスト m をブラインド化 $\beta = B(m)$ して署名者に送信
 2. 署名者は β に署名 $\sigma = S_{sk}(\beta)$ して返す
 3. 参加者は σ から署名 σ' を得る (unblind)
 4. 検証者は m, σ' を検証 (上記 σ' については成功)
- 安全性
 - 偽造不能性：署名者の実行回数分しか署名を得られない
 - 秘匿性：アンブラインドするまで m は秘密

- 「参加者がテキストmを正しい手順でブラインド化し、それに署名者が署名にした場合のみ署名が得られる」というモデル
- しかし、これはブラインド署名の安全性からは導かれないため、攻撃を見逃すおそれがある [Sakurada, '13]

- ブラインド署名の偽造不能性を忠実にモデル化、
計算論的健全性を証明
(\equiv 攻撃を見逃さないモデル化を達成)
- Tamarinでのルール記述 (一部)

$$\frac{\begin{array}{c} !\text{SkA}(\sim\text{ska}) \\ \text{In}(\text{bsign}(\text{fblind}(r, \text{vk}(\sim\text{ska})), \sim\text{ska})) \\ \text{In}(m) \\ \text{Not_used}(\text{bsign}(\text{fblind}(r, \text{vk}(\sim\text{ska})), \sim\text{ska})) \end{array}}{\text{Out}(\text{sign}(m, \sim\text{ska}))}$$

- ルールの適用により **Not_used(...)** を消費、この **bsign(...)** は今後は使えない (\Rightarrow 偽造不能性)

直観的定義

集計者が投票 c_0 , c_1 を（異なる時点で）受理したなら、それぞれそれを投票した異なる投票者 V_0 と V_1 存在する

形式的定義

lemma eligibility:

"All c_0 c_1 $\#i$ $\#j$.

(Accept_vote(c_0) @ $\#i$ & Accept_vote(c_1) @ $\#j$ & not($\#i = \#j$))

==> (Ex V_0 V_1 $\#g$ $\#h$. ((Voter_started(V_0 , c_0) @ $\#g$
& Voter_started(V_1 , c_1) @ $\#h$
& not($V_0 = V_1$)))

- 適格性「正規投票者のみが1度だけ投票可能」を自動的に検証できた
- ただし、「署名からテキストを取り出せる」などのルールを追加すると停止しなくなる
- 実行環境・検証時間

CPU：Xeon x5690 @ 3.47GHz（6コア）× 2

（※並列実効されるためコア数が多いほうよい）

メモリ：約50GB

OS：Ubuntu Linux 14.04.01 LTS

ソフトウェア：Tamarin Prover 0.8.6.1

検証時間：約56秒

これまで形式検証が行われてこなかった電子投票
プロトコルFOOにおける投票の適格性を、検証
ツールTamarinを利用して検証

特に

- 「正規投票者が**1回だけ**投票できる」という本来の適格性を定式化・検証
- ブラインド署名の記号モデルとして**計算論的に健全なもの[Sakurada '12]**を使用
 - ⇒ 「攻撃を見逃さない検証」が可能に