

# Artificial Identification: A Novel Privacy Framework for Federated Learning Based on Blockchain

---

竹本志恩

May 9, 2025

INIAD

1. はじめに

2. 動機

3. 手法

4. 知見

5. 他

- 題名
  - Artificial Identification: A Novel Privacy Framework for Federated Learning Based on Blockchain
- 発表日
  - 01 February 2023
- 著者
  - Liwei Ouyang, Fei-Yue Wang, Yonglin Tian, Xiaofeng Jia, Hongwei Qi, and Ge Wang
- 論文誌名
  - IEEE TRANSACTIONS ON COMPUTATIONAL SOCIAL SYSTEMS, VOL. 10, NO. 6, DECEMBER 2023

# どんな研究?

- ブロックチェーンを適用する FL について
- プライバシーとセキュリティを従来より確保し
- 運用に必要なコストを削減する

# ブロックチェーン

- 公正で安定した記録システム
- 改ざんや障害発生に強い
- 記録の複製を複数の参加者が保持する
- ・参加者が脱落してもシステムは動く
- ・取引記録が残る

# スマートコントラクト

- 公正で安定した記録システム
- ブロックチェーン上で
- 事前に定めた内容で契約し, 取引を実行
- 条件を満たすと自動で実行
- 不正や改ざんを防ぎ, 効率的な取引を実現

# 目次

1. はじめに

2. 動機

3. 手法

4. 知見

5. 他

- FL の課題
  - データ送受信に関する攻撃の危険性
  - 信頼性の低いノードによる問題の発生
- ブロックチェーンの役割
  - 安全なブリッジ
    - グローバルモデルのダウンロード
    - ローカルモデルのアップロード
  - インセンティブメカニズムによる参加意欲の向上
- 従来手法はプライバシーの保護が不完全
- 二種のスマートコントラクトで改善



# 目次

1. はじめに

2. 動機

3. 手法

4. 知見

5. 他

- フレームワークを作成
- 2種のブロックチェーンシステムを利用
  - Ethereum
  - inter-planary file systems(IPFS)
- 2種のモジュールから構成
  - a. private P2P identification
  - b. private FL

## a. プライベート P2P 識別

- 識別スマートコントラクト (ISC) を使用
  - FL 参加者を直接共有しない
  - ISC を通じてやり取り
  - 各サーバは参加者のリストをローカルに保持
- 正しい参加者を識別しやり取り
- 匿名性とプライバシーに役立つ

- Blockchain Account
  - $acc$  で示される
  - 公開鍵と秘密鍵のペア  $\{pk_{acc}, sk_{acc}\}$  と紐付け
- Federated Members
  - $F$  で示される
  - ISC で他メンバを識別
- Federal Account
  - $acc_{FE}$  で示される
  - $\{pk_{FE}, sk_{FE}\}$  でやり取り
  - 全メンバで共有
  - ここに  $F$  がメッセージを送るとブロードキャストする

- Trust list
  - ある参加者  $F_i, F_j$  がいる
  - $F_j$  のリスト中の  $F_i$  について
    - $F_i$  が  $F_j$  の P2P 認証で許可されたということ
    - 相互に信頼
  - 最終的に  $\text{TrustList}_{FE}$  ができる？
    - これは各参加者がローカルに保持すること？
    - 最終的なリストはブロックチェーンに参加する全ての  $F$  を網羅する？

- Active list
  - 仮に  $F_i \in \text{ActiveList}_{F_j}$  のとき
    - $F_i$  が  $F_j$  によって合意された  $\text{TrustList}_{FE}$  を所持
    - $F_j$  が  $F_i$  を学習の参加者とみなしている
  - 各  $\text{TrustList}$  に対応する  $\text{ActiveList}$  が存在
    - $\text{TrustList}_{FE}$  に対応するのが  $\text{ActiveList}_{FE}$
  - 協調的な FL の参加者一覧

## b. プライベート FL

- 協調学習スマートコントラクト (CTSC) で学習
- FL において, 以下の 4 段階を実行
  - 登録
  - 検証データ交換
  - 学習
  - 終了処理

## b-1. 登録

- 事前に設定された登録時間中
  - デポジット  $D_r$  と  $\text{len}(\text{ActiveList}_{FE})$  を  $CTSC$  に報告
- 一定時間経過後,  $CTSC$  が合意された  $\text{len}(\text{ActiveList}_{FE})$  を算出
- 各  $F_i$  は怪しい参加者を除外する準備
  - 「正しい  $\text{len}(\text{ActiveList}_{FE})$  を報告したが  $\text{ActiveList}_{FE}$  に含まれていないアカウント」を検出
  - ローカルな  $\text{RejectList}_{F_i}$  に追加



## b-2. 検証データ交換

- 検証用の VSet を作成
  - $F_j \in \text{ActiveList}_{FE}$  からサンプリングしたデータ  $\text{VSet}_{F_j}$  を受領
  - ローカルで統合し，最終的に VSet を構成

## b-3. 学習プロセス

### a. モデル検証

- 各  $F_i$  は VSet 上で
  - ローカルモデル  $\text{Model}_{F_i}$  と検証性能  $E_{F_i}$  を生成
  - $F_i \rightarrow \text{acc}_{FE}$  :  
 $\text{Enc}\{\text{Enc}\{\text{Path}(\text{Model}_{F_i}), E_{F_i}, \text{acc}_{F_i}\}_{k_{\text{Active}}}\}_{pk_{FE}}$   
を送信しつつ, 他モデルを検証
  - 偽モデル提出または 2 ラウンド未提出 を検出した  $F_j$  を  $\text{RejectList}_{F_i}$  に追加

### b. 罰則・報酬判定

- CTSC が全  $\text{RejectList}_{F_i}$  を統合, 拒否回数  $RJ_{F_i}$  を集計
- $RJ_{F_i}$  が閾値超: 公開の PuniList  $\leftarrow$  (Punishment)
- 超えなければ,  $\text{SucList}_{F_i}$  に追加 (Success)

### c. モデル統合

- SucList に含まれる各  $\text{Model}_{F_i}$  を用いて, 連合モデル  $\text{Model}_{FE}$  をローカルに融合

## b-4. 終了処理

- 条件を満たすまで (規定のラウンド数など) 繰り返し
- 最終的に, *CTSC* が
  - *PuniList* の参加者のデポジットを没収
  - *SucList* の参加者へ仮想通貨で報酬を付与

- CTSC：オンチェーン協調学習スマートコントラクト
- オンチェーン協調のセキュリティはスマートコントラクト上でメンバーリストに応じた関数呼び出し権限管理で担保
- 本稿では  $\text{ActiveList}_{FE}$  や  $\text{TrustList}_{FE}$  を公開・保存しない
- 各ステージの実行時間を厳格に設定し、単一障害点の発生を防止

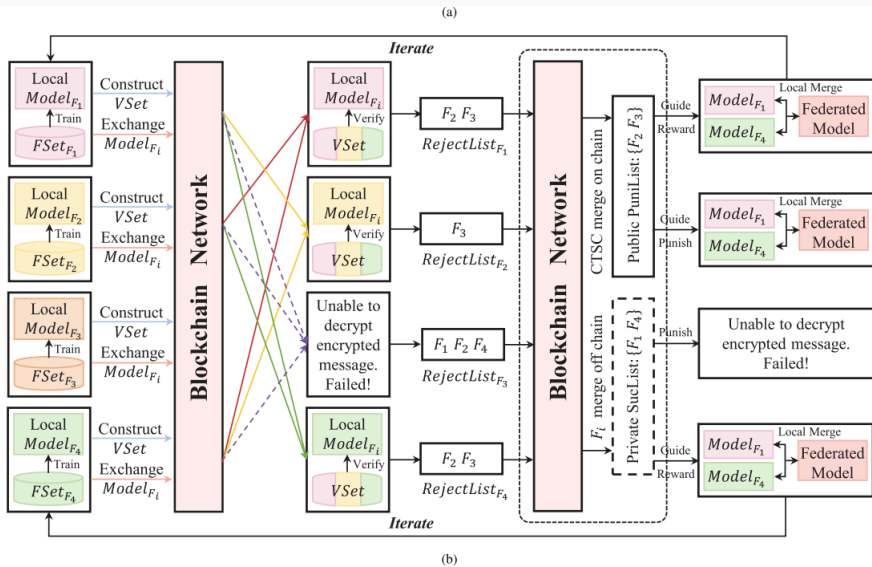
## 1) フェデレーション外の誤呼び出し

- 識別情報  $\{pk_{FE}, sk_{FE}, \dots\}$  は非公開
- CTSC が公開かつ透明ゆえに、アウトサイダーの誤呼び出しが可能
- 対策：登録時に正しい  $\text{len}(\text{ActiveList}_{FE})$  を報告した者のみ  $\text{RejectList}_{F_i}$  報告を許可

## 2) $k_{\text{Active}}$ 非知悉者による妨害

- (a)  $\text{len}(\text{ActiveList}_{FE})$  は把握しても  $k_{\text{Active}}$  を知らない場合 (図 1(a) の  $F_2, F_4$  相当)
  - $\text{RejectList}_{F_i}$  を構成できても復号不能
- (b) 小規模協調下で総当たり攻撃により  $\text{TrustList}_{FE}$  や  $k_{\text{Active}}$  を解読
  - しかし  $\text{ActiveList}_{FE}$  に認識されなければ学習に寄与せず、最終モデルに影響しない

fig1



# 罰則メカニズム

- 各イテレーションで  $\text{RejectList}_{F_i}$  の提出は 1 回に制限
- 全ての  $F_i \in \text{ActiveList}_{FE}$  に「正しい  $\text{len}(\text{ActiveList}_{FE})$  を報告したが認識されていないメンバー」を監視し、 $\text{RejectList}_{F_i}$  に追加する義務
- $\text{RejectList}_{F_i} / \text{PuniList}$  に含まれるのが悪意メンバーか正直メンバーかは区別困難
- 最終的に  $\text{PuniList}$  登録者はデポジット全額没収
- 没収金  $D_{\text{Puni}}$  は正直メンバーに均等分配

# CTSC の主要な関数

- 登録：正しい  $\text{len}(\text{ActiveList}_{FE})$  の報告
- $\text{VSet}_{Fi}$  交換：イベント発火＋モニタリング
- $\text{Model}_{Fi}$  交換：同上
- $\text{RejectList}_{Fi}$  報告：1 アカウント 1 回に制限
- デポジット引き出し：イテレーション終了後 1 回のみ
- 全関数は所定の呼び出し可能時間内にのみ実行可能
  - |-  $\text{Model}_{FE}$  と資金の安全を保証



- プライベート FL 終了時,  $\text{ActiveList}_{FE}$  メンバーは理想的な  $\text{Model}_{FE}$  を取得
- 仮想通貨を通じて公平な報酬・罰則を実現

# 目次

1. はじめに

2. 動機

3. 手法

4. 知見

5. 他

- 提案手法はコラボレーションコストを削減しつつ
  - イーサリアム上での暗号通貨の支払額
  - 計算時間
- セキュリティやプライバシーを担保

# 目次

1. はじめに

2. 動機

3. 手法

4. 知見

5. 他

# テーマについて

- 何かしら連合学習に使える
- もし参考にするなら
  - IoT デバイスのデータを集約するサーバを用意
  - 各サーバが bc のブロックとなり,FL に参加
- 任意のノードを追加可能な設計にしたい
- bc でモデルのバージョン管理などできないか?
- 次読むなら
- Anton Wahrstatter et al. Openfl: A scalable and secure decentralized federated learning system on the ethereum blockchain. Internet of Things, 26:101174, 2024.

# 分かっていない/気になる点

- イーサリアムと IPFS をどう使い分けているか
  - 現状の認識
    - 前者がインセンティブや識別に利用?
    - 後者がファイル共有に強いらしいので, モデル交換?
- セキュリティとプライバシーがどれくらい良いか
  - 類似手法と比較したい
  - そもそも bc を使わない FL とも比較したい
  - いまいち効果がピンときていない
  - 何かしら追試を行いたい
- 台帳上に保管されるデータはどれ?
  - モデルのパスくらい?

## 分かっていない/気になる点

- オフチェーンとオンチェーンとは何か
  - 前者が通常の FL
  - 後者が bc 上の FL?
  - bc 上の FL に参加できない > ローカルで完結, という文脈?
- 結局どのように学習しているか
  - プライバシとセキュリティ担保の取り組みは一通り見た
  - P2P ネットワーク上でどのようにモデルを交換する?
  - 今の認識
    - 相互に信頼したリスト上の相手に逐次問い合わせ, 交換
    - 最終的に信頼されたノードのみ含まれるグローバルモデルが完成