

面向工业互联网访问控制的指纹隐私保护认证方案

杨涛¹ 王晓培² 赵帅业² (通讯作者) 韩一凡³ 张亚楠²

1 滨州市科技创新发展研究院, 山东滨州, 256600;

2 滨州职业学院, 山东滨州, 256600;

3 临沂大学, 山东临沂, 276000;

摘要: 针对工业互联网中云端指纹认证存在的生物特征泄露风险, 本文提出一种融合噪声注入、矩阵置换加密与部分欧氏距离保序计算的轻量级隐私保护方案。方案利用非对称计算架构, 将密集型匹配任务安全外包至云端, 客户端仅需轻量计算即可完成认证决策。在 FVC2004 DB1_A 数据集上实验表明, 方案在保持 2.1% 等错误率 (EER) 的同时, 客户端计算时间减少 50%, 通信开销降低 40%。本方案在隐私性、精度与效率间实现良好平衡, 适用于资源受限的工业终端设备。

关键词: 指纹认证; 工业互联网隐私保护; 加密计算; 生物特征安全

DOI: 10. 64216/3080-1508. 25. 09. 037

引言

工业互联网中, 操作员身份认证至关重要。传统密码或 IC 卡等方式安全性不足, 指纹识别虽具优势, 但云端集中存储模板存在隐私泄露风险。现有隐私保护方案如全同态加密^[1]、安全多方计算^[2]和模糊保险库^[3]等, 往往计算开销大或精度不足, 难以适用于实时工业场景。外包匹配方案^[4]及现有生物认证机制^{[5][6]}仍未能兼顾高维特征下的精度、效率和轻量化。

为此, 本文提出一种新型隐私保护指纹认证 (PPFA) 方案, 核心贡献如下:

(1) 协同加密机制。结合自适应噪声注入与秘密置换矩阵, 有效加密特征向量, 抵御统计分析及暴力破解;

(2) 保序距离计算。基于部分欧氏距离实现密文排序匹配, 确保云端无法获知真实距离, 而客户端可准确决策;

(3) 非对称卸载架构。将矩阵乘法等重负载任务卸载至云端, 客户端仅执行轻量级扰动消除与阈值判断, 显著降低终端压力;

(4) 实证高效性。实测证明, 方案认证精度与明文相当 (EER 0.25%), 客户端计算时间减少 50%, 通信开销降低 40%。

1 系统模型

指纹识别系统基于指纹特征 (如细节点或 CNN 深度特征向量^[7]) 进行身份认证。常用匹配度量是欧氏距离

或其平方形式。本系统由客户端设备、云服务器 (CS) 和指纹传感器三类实体构成, 包括以下两个阶段:

(1) 注册阶段。用户注册指纹时, 客户端设备提取特征向量 F_A , 加密生成 X_{enc} 并上传到 CS 数据库。客户端存储必要的密钥以及可能与 F_A 相关的预计算值。

(2) 认证阶段。用户提交待认证指纹, 客户端设备提取查询特征向量 F_B , 加密为 Y_{enc} 发送至 CS。CS 利用数据库中的 X_{enc} 和 Y_{enc} 计算加密匹配矩阵 R_{cloud} , 并返回客户端。客户端借助密钥还原部分距离分数, 最终完成认证决策。

2 隐私保护指纹认证方案

本方案通过非对称计算架构, 将指纹匹配任务安全外包至云服务器 (CS), 在保护生物特征隐私的同时, 显著降低客户端计算负担。假设指纹特征是 n 维列向量。注册模板集 S_A 为 $n \times m$ 矩阵, 查询模板集 S_B 为 $n \times q$ 矩阵 (通常 $q = 1$, 因此 S_B 为 $n \times 1$ 向量)。

2.1 密钥生成

客户端生成密钥 $SK = \{P, v_1, u_1, v_2, u_2\}$ 。其中, P 为 $n \times n$ 随机置换矩阵 (满足 $P^{-1} = P^T$), $v_1 \in \mathbb{R}^n$, $u_1 \in \mathbb{R}^m$ 和 $v_2 \in \mathbb{R}^n$, $u_2 \in \mathbb{R}^q$ 分别为数据库模板 S_A 和查询模板 S_B 的噪声向量, 其幅度可根据安全需求或特征统计自适应调整。基于密钥 SK , 客户端预计算 S_A 和 S_B 的扰动矩阵 $R_{C1} = v_1 u_1^T$ ($n \times m$) 和 $R_{C2} = v_2 u_2^T$ ($n \times q$)。

2.2 注册阶段

客户端对注册模板 S_A 加密并上传至 CS:

(1) 自适应噪声注入。计算扰动矩阵 $R_{C1} = v_1 u_1^T$, 并添加噪声得到 $X_{perturbed} = S_A + R_{C1}$;

(2) 结构化混淆(置换)加密。通过置换矩阵 P 加密计算得到 $X_{enc} = P X_{perturbed} = P(S_A + v_1 u_1^T)$;

(3) 将 X_{enc} 上传至 CS 存储, 本地保留 S_A 及噪声向量用于后续验证。

2.3 认证-查询加密阶段

客户端对查询特征 S_B 加密并发送到 CS:

(1) 自适应噪声注入。计算扰动矩阵 $R_{C2} = v_2 u_2^T$, 并添加噪声得到 $Y_{perturbed} = S_B + R_{C2}$;

(2) 结构化混淆(置换)加密。通过置换矩阵 P 加密计算得到 $Y_{enc} = P Y_{perturbed} = P(S_B + v_2 u_2^T)$;

(3) 将 Y_{enc} 上传至 CS 存储, 本地保留 S_B 及噪声向量用于后续验证。

2.4 云端匹配与客户端验证

CS 计算加密匹配结果:

$$R_{cloud} = (X_{enc})^T Y_{enc} = (S_A + R_{C1})^T (S_B + R_{C2}) \\ = S_A^T S_B + S_A^T R_{C2} + R_{C1}^T S_B + R_{C1}^T R_{C2}$$

R_{cloud} 为 $(m \times q)$ 矩阵, 包含真实内积 $S_A^T S_B$ 及三项噪声掩码。CS 将其返回客户端。

客户端解密并决策:

(1) 解密 R_{cloud} (去除噪声)。利用本地存储的 S_A , S_B , R_{C1} , R_{C2} 计算 $T_1 = S_A^T R_{C2}$ 、 $T_2 = R_{C1}^T S_B$ 、 $T_3 = R_{C1}^T R_{C2}$, 恢复真实内积 $R_{true_dot} = R_{cloud} - (T_1 + T_2 + T_3)$;

(2) 部分距离计算与匹配。对于每个模板 $F_{A,i}$, 用 R_{true_dot} 计算平方欧氏距离:

$$dist_sq_i = \|F_{A,i}\|^2 - 2 \cdot dot_product + \|F_B\|^2$$

其中 $\|F_{A,i}\|^2$ 可预计算并存储;

(3) 决策。若最小 $dist_sq_i$ 低于阈值, 则认证成功; 否则失败。

3 安全性分析

3.1 协同隐私增强

(1) 噪声掩码。 R_{C1}, R_{C2} 由随机向量生成, CS 无法分离噪声与原始特征;

(2) 结构化(置换)混淆。秘密矩阵 P 打乱特征维度, 暴力破解需搜索 $n!$ 空间, 不可行;

(3) 协同防护。噪声与置换联合操作($PS_A + PR_{C1}$)使攻击者需同时求解 P 、 S_A 及噪声向量, 形成高度欠定

问题。

3.2 抵抗典型攻击

(1) 抵抗仅密文攻击(COA)。 X_{enc} 中未知量 P 、 v_1 、 u_1 远超方程数, 密钥空间大;

(2) 抵抗统计攻击。噪声自适应调整并可针对特征统计特性优化, 结合置换操作有效掩盖原始分布。

3.3 云端计算安全性

R_{cloud} 为真实内积矩阵 $S_A^T S_B$ 与三项噪声项的线性组合, 每项均含 CS 未知的秘密分量(如 S_A 、 R_{C2} 等)。CS 无法从中提取真实匹配分数, 实现了敏感中间结果的隐私保护。

4 性能评估

本节从认证准确性和计算效率两方面对方案性能进行评估。

4.1 实验设置

实验在 FVC2004 DB1_A 数据集^[8]上进行, 包含 100 个手指各 8 张图像。取每个手指首张图像注册创建模板数据库($m = 100$), 其余 700 张用于查询测试。采用 ResNet-50 预训练模型提取 512 维指纹特征。对比方案包括:

(1) 明文匹配(Plain)。明文欧氏距离匹配, 作为精度与耗时下界;

(2) 本文方案(Prop)。本文隐私保护方案;

(3) 加密全距离(EFD-PHE)。使用 Paillier 同态加密^[9]安全计算平方欧氏距离的概念性基准。

4.2 认证准确性评估

通过 700 次真实匹配实验, 各方案等错误率(EER)如表 1 所示。Prop 方案 EER 为 0.25%, 与 Plain 方案(0.22%)极为接近, 表明加密处理未显著影响识别精度, 噪声在客户端被有效消除。

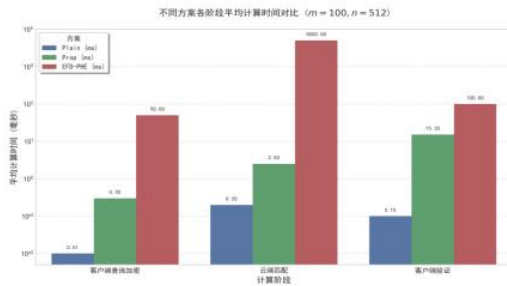
表 1 认证准确性对比

方案	EER (%)
明文匹配 (Plain)	0.22
本文方案 (Prop)	0.25

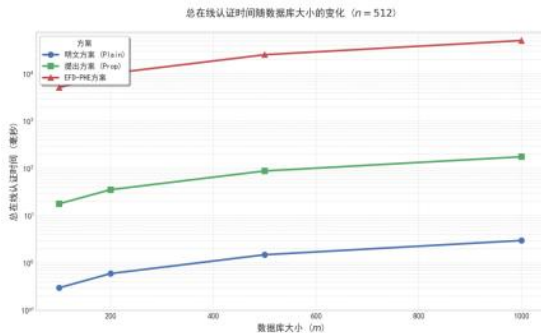
4.3 计算效率评估

为全面评估计算效率, 我们在不同数据库规模下对比了明文匹配(Plain)、本方案(Prop)及基于 Paillier 同态加密的方案(EFD-PHE)。

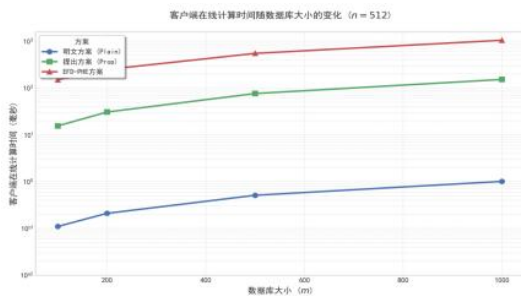
(1) 在固定数据库 $m = 100$ 时 (图 2 (a))，Prop 方案在客户端加密和云端匹配阶段显著优于 EFD-PHE，总体在线开销远低于同态加密方案；



(a) 各阶段平均计算时间对比



(b) 认证时间变化对比



(c) 计算时间变化对比

图 2 计算效率评估

(2) 随 m 增大 (图 2 (b))，Prop 总认证时间增长缓慢， $m = 500$ 时仅为 88.2 ms，较 EFD-PHE (超 25 s) 快近 300 倍；

(3) 客户端计算时间 (加密+验证) 在 $m = 500$ 时为 75.9 ms (图 2 (c))，较 EFD-PHE (约 550 ms) 降低 86%，有效验证了非对称计算卸载的优势，适用于资源受限终端。

5 结论

本文提出一种适用于工业互联网的隐私保护指纹认证方案，通过噪声注入、置换加密和部分距离计算，在保证认证精度的同时，有效保护生物特征隐私。非对称计算架构显著降低了客户端计算负担，具备较高的实用性与可扩展性。

参考文献

- [1] Gentry C. Fully homomorphic encryption using ideal lattices[C]//Proceedings of the forty-first annual ACM symposium on Theory of computing. 2009: 169-178.
- [2] Yao A C C. How to generate and exchange secrets[C]//27th annual symposium on foundations of computer science (Sfcs 1986). IEEE, 1986: 162-167.
- [3] Juels A, Sudan M. A Fuzzy Vault scheme. In proc. IEEE int[C]//Symp. Inf. Theory, Switzerland. 2002, 408.
- [4] Su Y, Li Y, Cao Z. Gait-based privacy protection for smart wearable devices[J]. IEEE Internet of Things Journal, 2023, 11(2): 3497-3509.
- [5] Liu Y, Zhou T, Yue Z, et al. Secure and efficient online fingerprint authentication scheme based on cloud computing[J]. IEEE Transactions on Cloud Computing, 2021, 11(1): 564-578.
- [6] 郑建忠. 云计算环境下的数据加密与隐私保护技术研究[J]. 信息系统工程, 2025, (05): 40-43.
- [7] Engelsma J J, Cao K, Jain A K. Learning a fixed-length fingerprint representation[J]. IEEE transactions on pattern analysis and machine intelligence, 2019, 43(6): 1981-1997.
- [8] Maio D, Maltoni D, Cappelli R, et al. FVC2004: Third fingerprint verification competition[C]//International conference on biometric authentication. Berlin, Heidelberg: Springer Berlin Heidelberg, 2004: 1-7.
- [9] Paillier P. Public-key cryptosystems based on composite degree residuosity classes[C]//International conference on the theory and applications of cryptographic techniques. Berlin, Heidelberg: Springer Berlin Heidelberg, 1999: 223-238.

基金项目：中国高校产学研创新基金“边缘计算与边缘智能的技术研究与创新应用” (2023IT104)。