

秘密計算ライブラリ MEVAL3 における乗算の高速化実装について

A fast implementation of multiplication in the secure computation

橋本 順子* 五十嵐 大* 菊池 亮*
Junko Hashimoto Dai Ikarashi Ryo Kikuchi

キーワード 秘密計算, 秘密分散, 秘密計算システム, 高速化

あらまし

秘密計算は平文に比べ複雑な処理や通信を行うため、性能が課題となる。しかし秘密計算ライブラリ MEVAL3 [1] では、このようなハンデがあるにも関わらず、アルゴリズムの改善に加えて高速化実装を行うことで、例えば秘密計算があまり得意でないソート処理においても平文比一桁差の性能を達成している。

本稿では、MEVAL3 における高速化実装について、乗算を例に説明する。MEVAL3 では、 (k, N) -Shamir 秘密分散方式を用いており、乗算アルゴリズムは Gennaro らの乗算 [2] を利用している。入力は $k = 2, N \geq 2k - 1$ を前提とし、各サーバが持つ $(2, N)$ -Shamir 秘密分散方式同士を乗算して $(3, N)$ -Shamir 秘密分散方式の乗算結果のシェアを作成した後、 $(2, N)$ -Shamir 秘密分散方式で再分散し、最終的に $(2, N)$ -Shamir 秘密分散方式の乗算結果のシェアに変換する。

これを、サーバ、クライアント間でのシーケンスとして考えると、クライアントから N 台のサーバに乗算リクエストが発出された後、 N 台のサーバ間で再分散のタイミングで通信を行い、乗算結果をクライアントに返却する流れとなる。

従って、高速化のポイントとしては、サーバ間の通信量の削減、サーバ間で通信を行う段数であるラウンド数の削減、処理が滞留せず効率よく実行できる制御機構の実現、ローカル処理の高速化となる。

MEVAL3 は、制御/プログラム解析部、プロトコル選択部、プロトコル定義部、プロトコル実行フレームワーク部、代数演算部から構成される。これら各部の役割を高速化の観点から説明する。

- 制御/プログラム解析部: リクエスト受信後速やかに処理を開始するために、 N 台のサーバ間でリクエストの内容・順番の一致を確認する。また、不具合が発生した場合にキャンセル処理を行う。
- プロトコル選択部: 条件に一致した最適な (高速な) プロトコルを選択する。
- プロトコル定義部: 改ざん検知有無, 乱数生成方法, シェアの種類 (*Shamir/Additive*, サイズ) に応じた多数の秘密計算プロトコルを定義する。
- プロトコル実行フレームワーク部: 1つのプロトコルをローカル処理単位のタスクに分解し、その粒度で並列処理を制御する。制御系の通信を優先制御することで、処理の効率化を図る。
- 代数演算部: タスク内での代数演算 (主に秘密計算で用いる剰余体, 拡大体の演算) を行う。代数演算レベル, 体に依存する高速化を行う。CPU 命令利用時のロジック, 通信用データ形式への変換など。

プロトコルの選択では、改ざん検知有無, 乱数生成方法による通信量は、最大のケースに対して $\frac{1}{8}$ となる。通信用データ形式への変換では、61bit 剰余体を用いた場合、通信量を 4.6% 削減する。このような技術の積み上げで MEVAL3 の高速化を実現している。

参考文献

- [1] 桐淵直人, 五十嵐大, 濱田浩気, 菊池亮. プログラマブルな秘密計算ライブラリ MEVAL3. In *SCIS*, 2018.
- [2] Rosario Gennaro, Michael O. Rabin, and Tal Rabin. Simplified VSS and fact-track multiparty computations with applications to threshold cryptography. In *PODC*, pp. 101–111, 1998.

* NTT 社会情報研究所, 東京都武蔵野市緑町 3-9-11, NTT Social Informatics Laboratories, 3-9-11. Midoricho, Musashino-shi, Tokyo, Japan junko.hashimoto.bx@hco.ntt.co.jp