

PMAC_{rx}: ベクトル入力をサポートする高安全なメッセージ認証コード

PMAC_{rx}: Highly Secure Message Authentication Code Supporting Vectorized Input

笠原 颯登*
Hayato Kasahara

岩田 哲*
Tetsu Iwata

キーワード 共通鍵暗号, tweakable ブロック暗号, 認証暗号, MAC, PMAC_{rx}, 証明可能安全性

あらまし

Rogaway と Shrimpton はベクトル入力をサポートする認証暗号方式 SIV を提案した [3]. この方式では, S2V と呼ばれるベクトル入力をサポートするメッセージ認証コード (MAC) を構成要素として用いる. 一方, List と Nandi は tweakable ブロック暗号を用いた MAC である PMAC2x を構成し, ブロック長 n ビットに対して $O(2^n)$ 回の計算量の攻撃に対し安全である, beyond-birthday-bound の安全性を示した [1]. また, これを利用した認証暗号方式である SIV_x を提案した. しかし, 峯松と岩田により PMAC2x と SIV_x は $O(2^{n/2})$ 回の計算量で攻撃が可能であることが示された [2]. これに対し List と Nandi は, PMAC2x と SIV_x を修正した方式を提案した. 文献 [1] にある PMAC2x, およびその修正版は単一のビット列を入力とする MAC として定義されており, S2V のようにベクトル入力をサポートしてはいない.

本稿では, PMAC2x に基づき, データベースにおける複数の入力データの同時認証を目的とし, ベクトル入力をサポートする MAC として PMAC_{rx} を提案する. PMAC_{rx} は長さ r のベクトル $M = (M^1, \dots, M^r)$ を入力とし, $2n$ ビットの出力を返す. 各 M^j をレコードと呼び, r をレコード数と呼ぶ. PMAC_{rx} では, 各 M^j を PMAC2x で用いるハッシュ関数 H_K を用いて $2n$ ビットの出力 (X^j, Y^j) を生成し, これらを図 1 のように組み合わせることで $2n$ ビットの出力 (U, L) を得る.

本稿では q 回のクエリを行う任意の敵に対し, PMAC_{rx} の擬似ランダム関数としての識別利得が $O(q^2/2^{2n})$ で

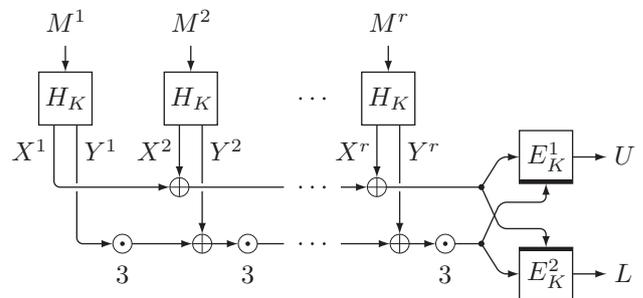


図 1: PMAC_{rx} の動作概要.

あることを証明する. ただし, 入力 $M = (M^1, \dots, M^r)$ に対し, 各レコード M^j のブロック数を m^j とすると, PMAC_{rx} ではレコード数 r と最大ブロック数 $m_{\max} = \max\{m^1, \dots, m^r\}$ の間にはトレードオフの関係がある. 本稿では (r, m_{\max}) の最大値の組み合わせの例を示す.

謝辞

本研究は JSPS 科研費 JP20K11675 の助成を受けたものです.

参考文献

- [1] E. List and M. Nandi. Revisiting full-prf-secure PMAC and using it for beyond-birthday authenticated encryption. In *CT-RSA 2017*.
- [2] K. Minematsu and T. Iwata. Cryptanalysis of PMACx, PMAC2x, and SIVx. *IACR Trans. Symmetric Cryptol.*, 2017(2):162–176, 2017.
- [3] P. Rogaway and T. Shrimpton. A provable-security treatment of the key-wrap problem. In *EUROCRYPT 2006*.

* 名古屋大学大学院工学研究科 〒 464-8603 名古屋市千種区不老町. Nagoya University, Furo-cho, Chikusa-ku, Nagoya 464-8603, Japan. kasahara.hayato@a.mbox.nagoya-u.ac.jp, tetsu.iwata@nagoya-u.jp