

公開鍵暗号の平文空間の効率的な拡張方法について

On Expanding the Plaintext Space of Public Key Encryption

松田 隆宏*
Takahiro Matsuda

キーワード 公開鍵暗号、平文空間、選択暗号文攻撃に対する安全性

あらまし

「平文空間が1ビットの選択暗号文攻撃 (CCA) に対して安全な公開鍵暗号 (PKE) から、任意の長さの平文を暗号化できる CCA 安全な PKE を構成できるか」という問題は、Myers と Shelat (FOCS'09) が、CCA 安全な1ビット PKE から CCA 安全な鍵カプセル化メカニズム (KEM) を構成できることを示したことによって肯定的に解決され、後にいくつかの論文において効率化が図られた。Matsuda と Hanaoka (ASIACRYPT'15) は、CCA 安全な1ビット PKE から CCA 安全な KEM を構成する際に KEM の暗号文サイズが $O(k) \cdot |c_1|$ 、暗号化のコストが $O(k) \cdot e_1$ とできる方法を示した。(ただし、 k はセキュリティパラメータ、 $|c_1|$ は構成要素の1ビット PKE の暗号文サイズ、 e_1 は構成要素の1ビット PKE の暗号化1回にかかるコストを表す。) Matsuda-Hanaoka 方式では、構成された CCA 安全な KEM は構成要素の CCA 安全な1ビット PKE の鍵対を2つ用いる。一方、松田 (SCIS'17) は、構成要素の CCA 安全な1ビット PKE の鍵対を1つのみしか用いずに CCA 安全な KEM を構成する方法を示した。この KEM の暗号文サイズは $O(k) \cdot |c_1|$ であるものの、暗号化のコストは $\omega(k \log k) \cdot e_1$ である。本稿では後者の方法を改善し、構成要素の CCA 安全な1ビット PKE の鍵対は一つのみしか用いずに、暗号文サイズが $O(k) \cdot |c_1|$ 、暗号化のコストが $O(k) \cdot e_1$ であるような CCA 安全な KEM の構成方法を示す。

* 国立研究開発法人 産業技術総合研究所 サイバーフィジカルセキュリティ研究センター 〒135-0064 東京都江東区青海 2-3-26 臨海副都心センター Cyber Physical Security Research Center (CPSEC), National Institute of Advanced Industrial Science and Technology (AIST), AIST Tokyo Waterfront 2-3-26 Aomi, Koto-ku, Tokyo, 135-0064, JAPAN. Email: t-matsuda@aist.go.jp.