

Proofs of Plaintext Knowledge for the Regev Cryptosystems

草川恵太/河内亮周/田中圭介/東京工業大学

お詫び

2

予稿集に載っている結果には
間違いがあります。

詳しくはフルヴァージョンで。

<http://www.is.titech.ac.jp/research/research-report/C/C-236.pdf>

発表の流れ

3

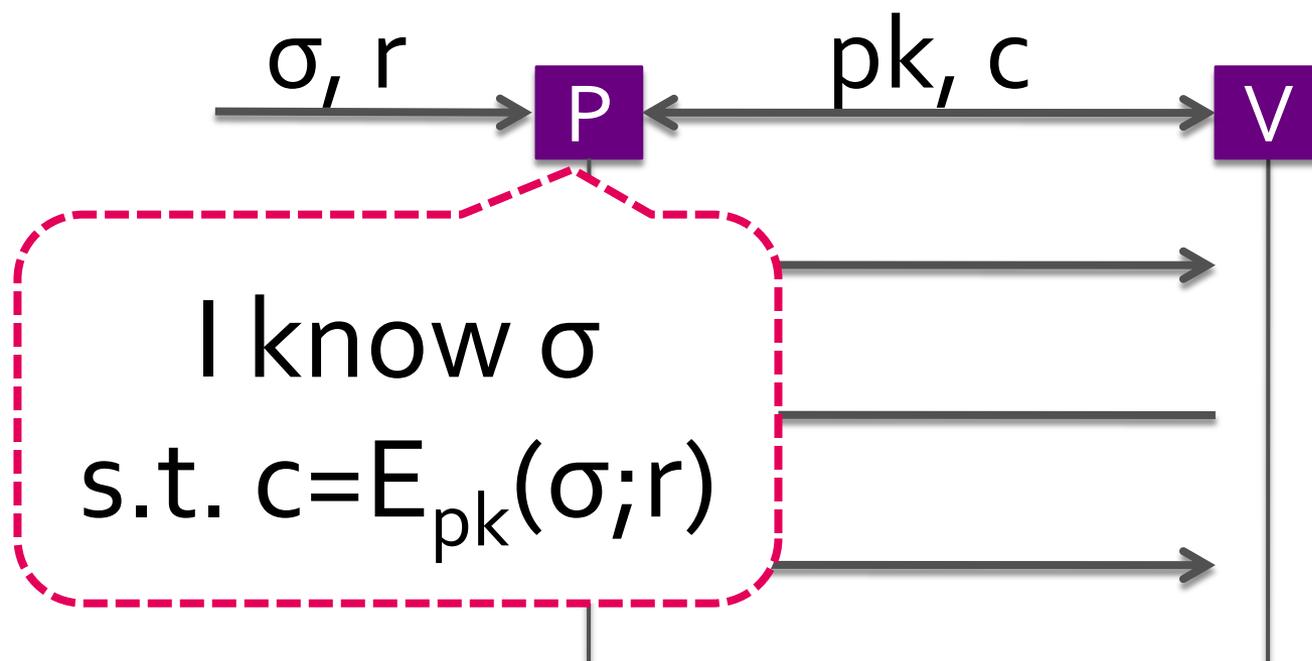
- 平文知識証明
- 既存の結果 - Goldwasser and Kharchenko
- 今回の結果
 - 具体例:Regevo₄暗号の平文知識証明

平文知識証明

平文知識証明

5

- “暗号文 c の平文 σ を知っている”ことを証明するプロトコル



平文知識証明

6

- 数論系では既に存在する
- 安全性を高める重要なツールでもある
 - $\text{IND-CPA+PPK} \rightarrow \text{Interactive IND-CCA}_1$
 - $\text{IND-CPA+NI-PPK} \rightarrow \text{IND-CCA}_1$
 - $\text{IND-CPA+NI-NM-PPK} \rightarrow \text{IND-CCA}_2$
 - 直観的には, 復号オラクルを使う意味がなくなるので上の関係が言える

既存の結果 —

Goldwasser and Kharchenko

Goldwasser and Kharchenko

8

- Goldwasser and Kharchenko (TCC 2005)
- “Proof of Plaintext Knowledge for the Ajtai-Dwork Cryptosystem”
 - 証明者は (Ajtai-Dwork暗号の) 暗号文の平文を知っていることを証明する
 - 入力: 公開鍵 pk と暗号文 c
 - 証拠: 平文 σ と乱数 r ($c = E_{pk}(\sigma; r)$)
 - 5ラウンド公開コインCZKPoK

Goldwassr and Kharchenko

9

- 構成に以下のアイデアを利用
 - Nguyen and Stern (CRYPTO 1998)
 - AD暗号とGapCVP _{γ} の関係
 - Micciancio and Vadhan (CRYPTO 2003)
 - GapCVP _{γ} に関するゼロ知識証明
- Regevo₄暗号用の平文知識証明が未解決

今回の結果

やったこと

11

- Regevo₄暗号とRegevo₅暗号に対する平文知識証明を構成した
 - 具体的にはRegevo₄暗号とGapCVP, Regevo₅暗号とGapCVPの関係を示した
 - GK₀₅ではNguyen and Sternを使ってAD暗号とGapCVPの関係を示している
 - 全体の構成はGK₀₅と同じ

Regevo₄暗号

12

□ Regevo₄

□ 秘密鍵: d

□ 公開鍵: $(a_1, \dots, a_m, k, N=2^{8n^2})$

■ $\text{dist}(a_i/d, Z)$ と $\text{dist}(N/d, Z)$ は小さい

■ a_k/d は奇数周辺かつ a_k は偶数

□ 暗号化: 平文 σ と乱数 r

■ $c = \sigma a_k / 2 + \sum_i r_i a_i \pmod N$

□ 復号: 暗号文 c

■ $\text{dist}(c/d, Z) < 1/4$ ならば0に, そうでないなら1に

Ro4 と GapCVP $_{\gamma}$

13

- (pk, c) と GapCVP $_{\gamma}$ の関係
- GapCVP $_{\gamma}$
 - 入力: $(\mathbf{B}, \mathbf{x}, t)$
 - YES: $\|\mathbf{B}\mathbf{w} - \mathbf{x}\| \leq t$ となる $\mathbf{w} \in \mathbb{Z}^n$ が存在
 - NO: 任意の $\mathbf{w} \in \mathbb{Z}^n$ で $\|\mathbf{B}\mathbf{w} - \mathbf{x}\| \geq \gamma t$
 - 近似度 γ の CVP の決定版

Ro4 と GapCVP_γ

14

- $c = \sum_i r_i a_i \pmod N = \alpha N + \sum_i r_i a_i$ ならば
 - (c が正しい のの暗号文ならば)
- $\|\mathbf{x}'_c - \mathbf{x}_c\|^2 = \alpha^2 + K_2^2 \sum_i r_i^2$ が小さい

$$\mathbf{B}_{pk} = \begin{bmatrix} K_1 N & K_1 a_1 & \dots & K_1 a_m \\ 1 & & & \\ & K_2 & & \\ & & \ddots & \\ & & & K_2 \end{bmatrix}, \quad \mathbf{x}_c = \begin{bmatrix} K_1 c \\ 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix}, \quad \mathbf{x}'_c = \begin{bmatrix} K_1 c \\ \alpha \\ K_2 r_1 \\ \vdots \\ K_2 r_m \end{bmatrix}$$

R_{04} と GapCVP_γ

15

- $F(\cdot, \cdot)$ と適当な t について
- c が正しい 0 の暗号文
 - $F(pk, c)$ は YES インスタンス
- c が 1 に復号される暗号文
 - $F(pk, c)$ は NO インスタンス
- c が正しい 1 の暗号文
 - $F(pk, c - a_k/2 \bmod N)$ は YES インスタンス
- c が 0 に復号される暗号文
 - $F(pk, c - a_k/2 \bmod N)$ は NO インスタンス

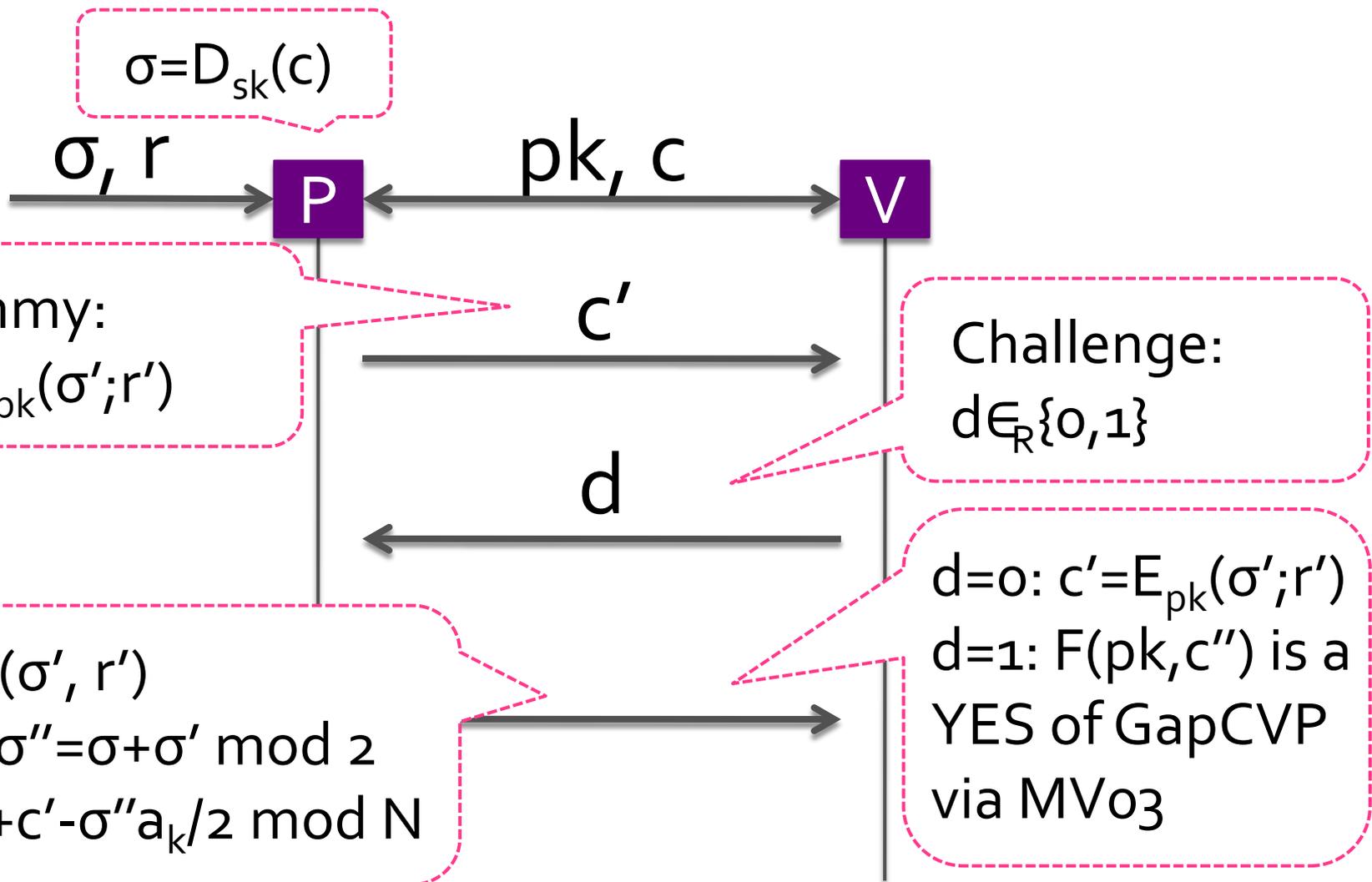
Ro4 と GapCVP_γ

16

- $F(\cdot, \cdot)$ と適当な t について
- $c := c_1 + c_2 \pmod N$
- 証明者が “ c は σ の暗号文” と主張
- c_1 と c_2 が正しい σ_1 と σ_2 の暗号文かつ $\sigma = \sigma_1 + \sigma_2 \pmod 2$
 - $F(pk, c - \sigma a_k / 2 \pmod N)$ は YES インスタンス
- そうでなければ
 - $F(pk, c - \sigma a_k / 2 \pmod N)$ は NO インスタンス

平文知識証明

17



まとめ

18

- Regevo₄暗号とRegevo₅暗号に対する平文知識証明を構成した
 - GK₀₅に基づいている
- 未解決問題
 - Non-Malleableな平文知識証明
 - Non-Interactiveな平文知識証明

参考文献

- Goldwasser and Kharchenko (TCC 2005)
 - Proof of Plaintext Knowledge for the Ajtai-Dwork Cryptosystem
- Micciancio and Vadhan (CRYPTO 1993)
 - Statistical Zero-Knowledge Proofs with Efficient Provers: Lattice Problems and More
- Nguyen and Stern (CRYPTO 1998)
 - Cryptanalysis of the Ajtai-Dwork Cryptosystem
- Regev (JACM 2004)
 - New Lattice Based Cryptographic Constructions
- Regev (STOC 2005)
 - On Lattices, Learning with Errors, Random Linear Codes, and Cryptography