



@魔女のお茶会 #3

LWE暗号入門

DiKO



2022/5/22



Outline

- 自己紹介
- 背景
- **LWE問題**
- **LWE問題を利用した公開鍵暗号方式**





自己紹介

Name : DiKO

Like : 暗号と猫

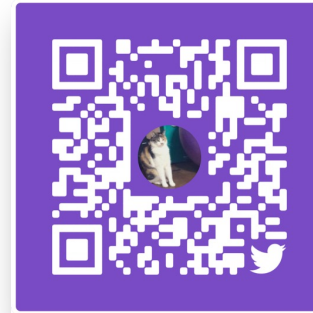
CTF : Crypto

Study : 暗号のハードウェア実装(RNS)
カードベース暗号

その他

Seccamp2020 : 完全準同型暗号のC++実装

Seccamp2021 : TA



Twitter



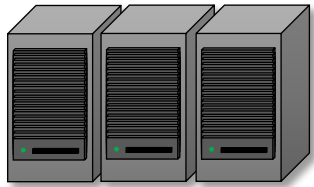
今日の資料



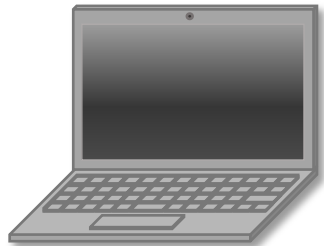


背景：Why Post Quantum Cryptography?

これまでの暗号解析

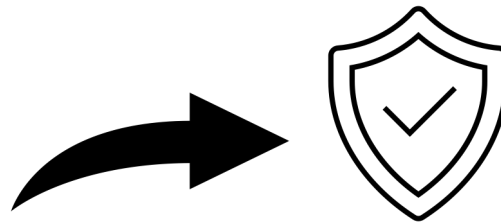


サーバー

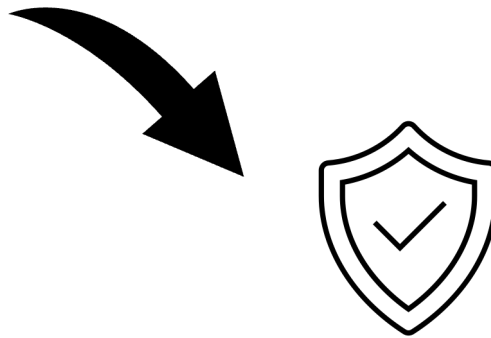


PC

古典計算機



素因数分解問題



楕円曲線上の
離散対数問題

RSA暗号

楕円曲線暗号

データ





背景：Why Post Quantum Cryptography?

量子コンピュータの研究開発



<https://www.ibm.com>



素因数分解問題

楕円曲線上の
離散対数問題

RSA暗号

PQC

楕円曲線暗号

データ

量子コンピュータでも解けない暗号が必要！





NIST PQC Standardization

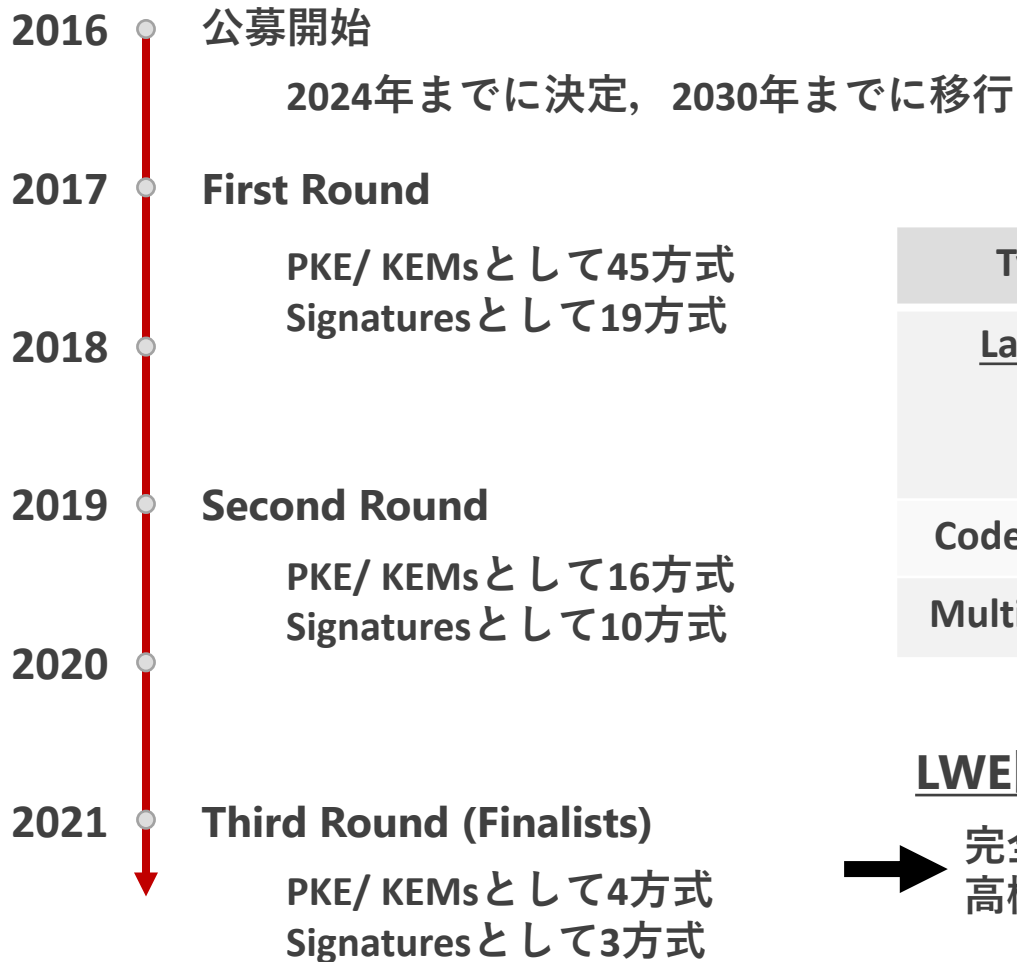


Table.1 Third Round Candidate

Type	PKE/KEMs	Signatures
<u>Lattice</u>	<u>CRYSTALS-Kyber</u> NTRU <u>Saber</u>	<u>Dilithium</u> Falcon
Code-based	Classic McEliece	
Multivariate		Rainbow

LWE問題ベース



完全準同型暗号を構成可能なことから
高機能暗号としても注目





LWE問題

eがあることで困難化

(mod q)

$$\begin{array}{c} n \times n \\ \text{A} \end{array} \times \begin{array}{c} n \times 1 \\ \text{S} \end{array} + \begin{array}{c} n \times 1 \\ \text{e} \end{array} = \begin{array}{c} n \times 1 \\ \text{B} \end{array} \quad \begin{array}{c} n \times 1 \\ \text{B}' \end{array}$$

秘密ベクトル

ランダム

探索問題：A,Bが与えられたとき，sを求める問題

判定問題：B,B'が与えられたとき，Bがどちらか判定する問題





LWE問題

e があることで困難化

$(\text{mod } q)$

$$\begin{array}{c} n \times 1 \\ \text{B} \end{array} - \begin{array}{c} n \times n \\ \text{A} \end{array} \times \begin{array}{c} n \times 1 \\ \text{S} \end{array} = \begin{array}{c} n \times 1 \\ \text{e} \end{array}$$

秘密ベクトル

s を知っていれば $B - A \cdot s = e$ で e を計算し、 B から e を取り除くことができる
 e を取り除くことができれば、 (A, B) から s を求めることができる！





LWE問題を用いた公開鍵暗号

どうやって暗号を作るか？

Regev方式

- 最初に提案されたLWE問題ベースの公開鍵暗号方式
- 平文を1bit ずつ暗号化
- 今日はこれ

Peikert方式

- LWE問題を少し拡張して平文をまとめて暗号化できる
- GitHubに簡単な実装を書いたので興味があれば
(暗号化して復号できるレベル)





LWE問題を用いた公開鍵暗号

Alice

鍵生成

$$pk = (A, B = A \cdot s + e) \pmod{q}$$

$$sk = s$$

復号

$$tmp = b - a \cdot s \pmod{q}$$

$$\text{if } tmp < \lfloor q/2 \rfloor$$

$$m[i] = 0$$

else

$$m[i] = 1$$

Bob

$$m = \{110100 \dots\}$$

$$pk = (A, B)$$

暗号化

$$a = \sum A_i, b = \sum B_i$$

$$\text{if } m[i] = 0$$

$$c = (a, b) \pmod{q}$$

$$\text{if } m[i] = 1$$

$$c = (a, b + \lfloor q/2 \rfloor) \pmod{q}$$

pk

$c[i]$

\vdots





LWE問題を用いた公開鍵暗号

鍵生成

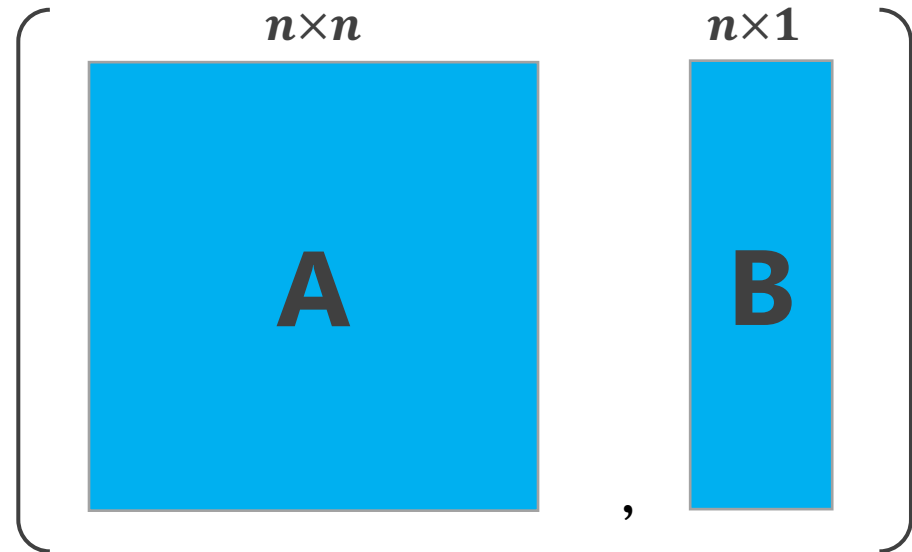
秘密鍵は $sk = s$

公開鍵は $pk = (A, B) = (A, A \cdot s + e \pmod{q})$ 探索問題の困難性から s は漏れない

秘密鍵 sk



公開鍵 pk

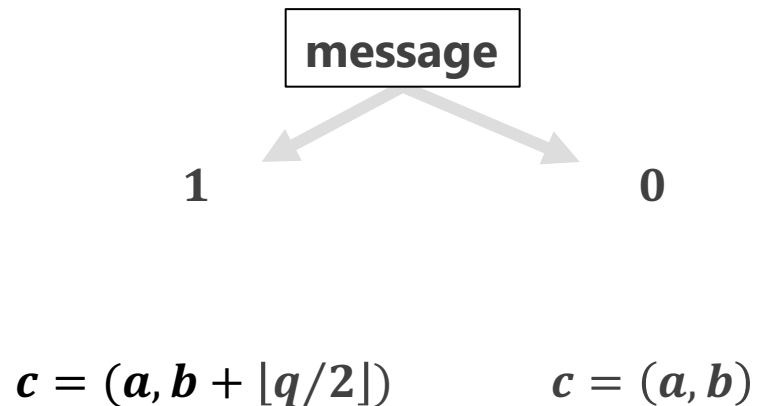
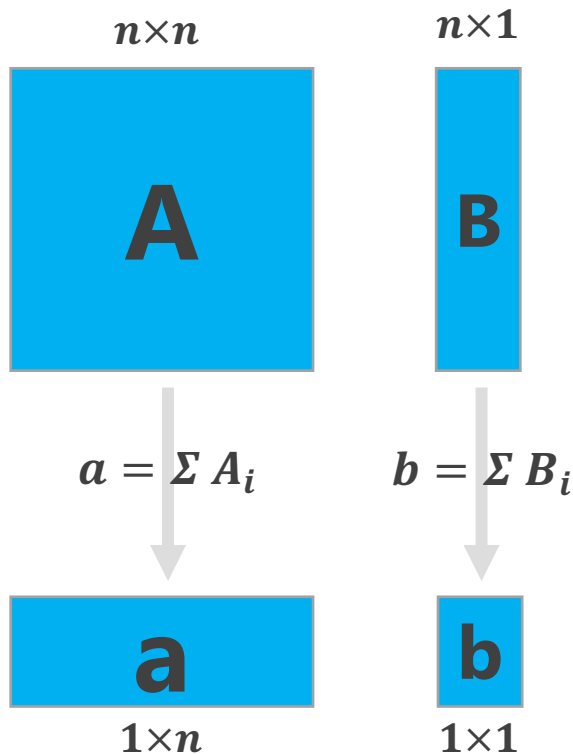




LWE問題を用了公開鍵暗号

暗号化

✖ 平文を1bitずつ暗号化する





LWE問題を用いた公開鍵暗号

復号

$$sk = s, c = (a, b)$$

1×1

b

−

a

×

s

=

?

$< \lfloor q/2 \rfloor$

0

$> \lfloor q/2 \rfloor$

1

$$b - a \cdot s < \lfloor q/2 \rfloor$$

Yes

No

0

1

$$b - a \cdot s = (a \cdot s + e) - a \cdot s$$

0の時

or

$$= (a \cdot s + \underline{e + \lfloor q/2 \rfloor}) - a \cdot s \quad 1の時$$

ここで $\lfloor q/2 \rfloor$ より大きくなっている





終わり

R-LWE問題

多項式環 $\mathbb{Z}_q/x^n + 1$ 上の計算

$$\begin{array}{c} n \\ \text{A} \end{array} \times \begin{array}{c} n \\ \text{s} \end{array} + \begin{array}{c} n \\ \text{e} \end{array} = \begin{array}{c} n \\ \text{B} \end{array} \quad \begin{array}{c} n \\ \text{B}' \end{array}$$

探索問題：A,Bが与えられたとき，sを求める問題

判定問題：B,B'が与えられたとき，Bがどちらか判定する問題

