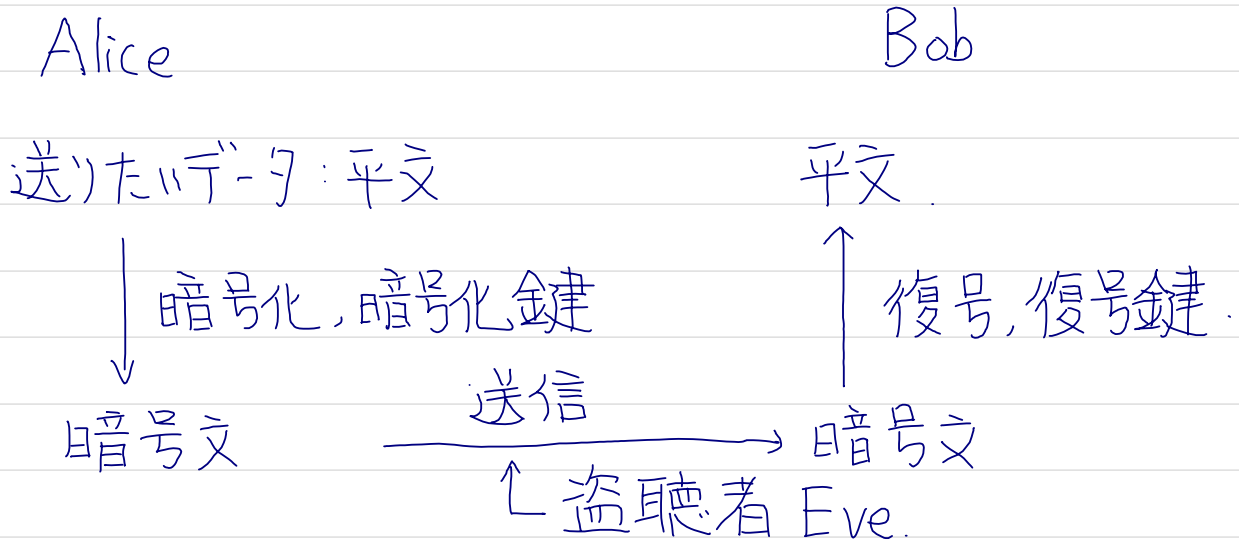


§5. 暗号



暗号化キーと復号キーが

一致している: 対称暗号 → 秘密鍵暗号

一致していない: 非対称暗号 → 公開鍵暗号

例 (1) アルファベットの文章に対し

暗号化キー:	abcde ...	xyz	と2つずつずらす
	↓↓↓	↓↓↓	
	cdefg ..	zab	

復号キー: もとにもどす

とすると、これは対称暗号

(2) ヒル暗号

アルファベットを $\{0, 1, \dots, 25\}$ と同一視する.

M を $d \times d$ の (mod 26 での) 正則行列 とする.

$0, \dots, 25$ を成分とする

平文 p の長さは d の倍数とし、これを d 文字ずつに区切り暗号化する

今 p は長さ d とし、 $p = p_1 p_2 \dots p_d$ とし.

$p = \begin{bmatrix} p_1 \\ \vdots \\ p_d \end{bmatrix}$ とおくと、この暗号化を Mp とすると.

復号は $M^{-1}(Mp)$ により行われる.

例えば $d=2$ $M = \begin{bmatrix} 3 & 3 \\ 2 & 5 \end{bmatrix}$ とすると $M^{-1} = \begin{bmatrix} 15 & 17 \\ 20 & 9 \end{bmatrix}$ である.

平文: CODE = 2, 14, 3, 4 は.

$$M \begin{bmatrix} 2 \\ 14 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 3 & 3 \\ 2 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 \\ 14 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 22 \\ 22 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} W \\ W \end{bmatrix}$$

$$M \begin{bmatrix} 3 \\ 4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 3 & 3 \\ 2 & 5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 3 \\ 4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 21 \\ 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} V \\ A \end{bmatrix}$$

これを復号すると.

$$M^{-1} \begin{bmatrix} 22 \\ 22 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2 \\ 14 \end{bmatrix} \quad M^{-1} \begin{bmatrix} 21 \\ 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 3 \\ 4 \end{bmatrix} \quad \text{となる.}$$

RSA暗号

鍵の生成

1. p, q を異なる素数, $n = pq$ とする
2. $\varphi(n) = (p-1)(q-1)$ と素な自然数 e をとる.
3. $ed \equiv 1 \pmod{\varphi(n)}$ をみたす d をとる.
4. n と e を公開, d, p, q は非公開.

暗号化

平文 x に対し, $y \equiv x^e \pmod{n}$ を暗号文とする.

復号

$z \equiv y^d \pmod{n}$ とすると, $x = z$ となる.

定理 5.1. このアルゴリズムで $x = y$ が成り立つ.

⊙ $x \leq n$ とする.

$$x \equiv y^d \equiv x^{ed} \quad \text{となるが、命題 4.14 より}$$

$$x \equiv x^{ed} \equiv x \quad \text{である} //$$

注意 5.2.

- (1) 大きな素数をえる効率のよいアルゴリズムがある.
 - (2) $\varphi(n)$ と素な整数 e は, $\text{lcm}(p-1, q-1)$ と素な数を選びばよい. なお, $\text{gcd}(a, b) \cdot \text{lcm}(a, b) = a \cdot b$ である.
 - (3) d は 1 次合同方程式の解.
 - (4) x^k は,
$$x^k = \begin{cases} (x^{\frac{k}{2}})^2 & k: \text{偶数} \\ (x^{\frac{k-1}{2}})^2 \cdot x & k: \text{奇数} \end{cases}$$
 となるので.
- およそ $\log_2 k$ 回の計算で求められる.
- (5) 復号キー -1 は d であるか. n と e から d を求めるには

$\varphi(n)$ が必要 $\therefore p$ と q が必要になる.

→ 因数分解の難しさが RSA 暗号の根拠

今だと $e^{C(\log n \cdot \log(\log n))^{\frac{1}{2}}}$ くらいかかる.

→ 100 個々, 1 ステップ $1 \mu s$ で 数十億年.

例) $p=7, q=11$ とすると $n=pq=77$.

$\varphi(n) = (p-1)(q-1) = 60$ である. $e=7$ としてみる.

ここで $7d \equiv 1 \pmod{60}$ を求めると.

$$60 = 7 \times 8 + 4$$

$$1 = 4 - 3 \times 1 = 4 - (7 - 4 \times 1)$$

$$7 = 4 \times 1 + 3$$

よ)

$$= -7 + 4 \times 2 = -7 + 2(60 - 7 \times 8)$$

$$4 = 3 \times 1 + 1$$

$$= 2 \times 60 - 17 \times 7$$

$$\therefore d \equiv -17 \equiv 43$$

また $x=3$ とすると.

$$y = 3^7 = 2187 \equiv 31 \pmod{77} \quad \text{よ) } y=31$$

復号可なり.

$$31^{43} = 31 \cdot (31^{21})^2$$

$$31^{21} = 31 \cdot (31^{10})^2$$

$$31^{10} = (31^5)^2$$

$$31^5 = 31 \cdot (31^2)^2 \quad \text{と計算して} \quad \alpha \equiv 31^{43} \equiv 3 \quad \text{となる.}$$