

授業期間短縮について

今夏に予想される電力供給の逼迫の対策として、
授業期間が 2 週間短縮されます

本科目は今の所は補講を計画していません

必要に応じて課題などで対応する予定です

暗号 (cryptography)

- **共通鍵暗号 (秘密鍵暗号)**
 - ★ 送信者・受信者で同じ鍵を秘密裡に共有
 - ★ 共通の鍵で暗号化・復号を行なう

- **公開鍵暗号**
 - ★ 暗号化鍵 (公開鍵)・復号鍵 (秘密鍵) が別
 - ★ 公開された暗号化鍵を用いて暗号化
 - ★ 復号鍵は受信者だけの秘密

秘密鍵 (共通鍵) 暗号

暗号化鍵・復号鍵が同じ

- 換字暗号・Caesar 暗号
- 線型ブロック暗号
- Vernam 暗号
- DES (Data Encryption Standard)
- AES (Advanced Encryption Standard)

例 : Caesar 暗号

鍵 : $1 \leq n \leq 25$ なる整数 n

暗号化 : alphabet を後ろに n だけずらす

復号 : alphabet を前に n だけ戻す

... XYZABCDEFGH**HIJ**KLMN
 OPQRSTUVWXYZABC ...

例: $n = 3$: **HELLO** \longrightarrow **KHOOR**

Caesar 暗号の脆弱性

鍵を知らなくても容易に解読されてしまった

- 鍵の可能性が少なく、総当たりで倒せる
- 暗号文に平文の特徴が残っている

このような脆弱性を克服した暗号方式が
現在では用いられている

- **DES (Data Encryption Standard)**
- **AES (Advanced Encryption Standard)**

脆弱性の克服手段の例

“ずらす以外の変換” をうまく作るには？

→ 文字集合の数理的な構造を利用

文字が m 種類

→ 各文字を $0, 1, \dots, m-1$ と番号付け (符号化)

→ “ m で割った余り” と考える (剰余系)

合同式

m : 1 以上の整数を一つ取って固定

m で割った余りのみに注目して計算する

a と b とが m を法として合同
(congruent modulo m)
$$a \equiv b \pmod{m}$$

\Leftrightarrow a と b とを m で割った余りが等しい

$\Leftrightarrow m \mid (a - b)$ ($a - b$ が m で割切れる)

$\Leftrightarrow \exists k \in \mathbb{Z} : a - b = mk$

合同式の基本性質 (同値律)

以下暫く、
法 m を固定して考えて $(\text{mod } m)$ を省略

- $a \equiv a$ (反射律)
- $a \equiv b \implies b \equiv a$ (対称律)
- $a \equiv b, b \equiv c \implies a \equiv c$ (推移律)

合同関係 \equiv は同値関係である (同値律を満たす)

合同式の基本性質 (演算との関係)

- $x \equiv y \implies x \pm c \equiv y \pm c, cx \equiv cy$
- $a \equiv a', b \equiv b'$
 $\implies a \pm b \equiv a' \pm b', ab \equiv a'b'$

加減乗は余りだけを見て計算が出来る

では除法は？

拡張版 Euclid の互除法

2 整数 $a, b \in \mathbb{Z}$ の最大公約数を

$d := \gcd(a, b)$ とするとき、

$$\exists x, y \in \mathbb{Z} : ax + by = d$$

特に、 a, b が互いに素なとき、

$$\exists x, y \in \mathbb{Z} : ax + by = 1$$