計算数学特論 レポート課題 機械知能工学専攻 16344217 津上 祐典

# 課題 1

(1)  $(Z_{p*}, \times)$  が群の構造を持つことを示せ.

### 条件 1. 演算 $\times$ が閉じている.

演算  $\times$  が閉じている,つまり  $a,b \in Z_p *$  のとき, $a \times b \pmod{p} \in Z_p *$  であることを示せば良い. $Z_p * = \{1,2,\cdots,p-1\}$  より, $a \times b \pmod{p} \in Z_p *$  が成り立たない場合は, $a \times b \pmod{p} = 0$  のときである.背理法により  $a \times b \pmod{p} = 0$  が成り立たないことを示すことで演算  $\times$  が閉じていることを示す.

はじめに,  $a \times b \pmod{p} = 0$  と仮定する.  $a \times b \pmod{p} = 0$  となるのは

$$a \times b = kp \tag{1}$$

となるときである. ただしkは自然数である. 式変形すると,

$$\frac{a \times b}{p} = k \tag{2}$$

となる. 右辺のk は自然数であるから,左辺も自然数でないとならない.しかし,左辺の分母p は素数である.また  $a,b \in \mathbb{Z}_p*$  であり, $a \neq p,b \neq p$  であるから左辺は約分できず自然数とならない.よって,(2) 式また (1) 式は成り立たない.これは最初の仮定に矛盾する.よって, $a \times b \pmod{p} = 0$  は成り立たず,演算  $\times$  が閉じていると言える.

#### 条件 2. 結合法則が成立する.

 $a,b,c\in Z_p*$  とすると,a,b,c は自然数であるから,結合法則  $a\times(b\times c)=(a\times b)\times c$  は成り立つ.

### 条件3.単位元,逆元がある.

 $a \in Z_p*$  とすると、 $a \times 1 = 1 \times a = a$  が成り立ち、単位元である 1 が存在する.また、 $ax + py = \gcd(a, p) = 1$  とすると、

$$ax + py = 1 (3)$$

$$ax = 1(\text{mod } p) = 1 \tag{4}$$

となり、aの逆元はxであり逆元は存在する。以上の3つの条件全て満たしているので、 $(Z_{p^*}, \times)$ が群の構造を持つ。

(2) (1) を用いて、フェルマーの小定理  $a^{p-1} \pmod{p} = 1$  (a は  $Z_p *$  の任意の要素) を示せ、

はじめに、 $a,b,c\in Z_p*$ 、 $b\neq c$ のとき、 $a\times b\neq a\times c$ を背理法を用いて示す。 $a,b,c\in Z_p*$ 、 $b\neq c$ のとき  $a\times b=a\times c$  と仮定する。両辺に左から a の逆元をかけると

$$a^{-1}(a \times b) = a^{-1}(a \times c) \tag{5}$$

$$b = c \tag{6}$$

となり、 $b \neq c$ と矛盾する.  $a,b,c \in Z_p *$  、 $b \neq c$ のとき、 $a \times b \neq a \times c$  は成り立つ.  $Z_p *$  の要素をすべてかけたものを考える.

$$1 \times 2 \times \dots \times (p-1) \tag{7}$$

次に、 $Z_{p}$ \* の要素に  $a \in Z_{p}$ \* をかけて、そのすべてをかけたもの考える.

$$(1 \times a) \times (2 \times a) \times \dots \times \{(p-1) \times a\} \tag{8}$$

ここで $a,b,c \in \mathbb{Z}_p *$ ,  $b \neq c$ のとき,  $a \times b \neq a \times c$ より, 式の $(1 \times a),(2 \times a),\cdots,(p-1) \times a$ はすべて異なる要素である。また, 課題1(1)より演算 $\times$ は閉じているので(7),(8)式は等しい。

$$1 \times 2 \times \dots \times (p-1) = (1 \times a) \times (2 \times a) \times \dots \times \{(p-1) \times a\}$$
 (9)

$$= a^{p-1}(1 \times 2 \times \dots \times (p-1)) \tag{10}$$

となり,

$$a^{p-1}(\bmod p) = 1 \tag{11}$$

が成り立つ.

# 課題 2

(1) p = 7, q = 13 で公開鍵 e と秘密鍵 d を設定せよ.

公開鍵 eと秘密鍵 dは

$$n = p \times q = 7 \times 13 = 91$$

$$\lambda = \operatorname{lcm}(p - 1, q - 1) = \operatorname{lcm}(7 - 1, 13 - 1) = \operatorname{lcm}(6, 12) = 12$$

$$1 = \gcd(d, \lambda) \iff \gcd(d, 12) = 1 \quad \therefore d = 5$$

$$ed = 1(\operatorname{mod} \lambda) \iff e5 = 1(\operatorname{mod} 12) \quad \therefore e = 5$$

より e = 5, d = 5となる.

- (2) コーディングを以下とする.  $a=1,\dots,z=26,A=27,\dots,Z=52,0=60,\dots,9=69$
- (a) kit を送受信せよ.

$$k,i,t$$
 の文字コードはそれぞれ  $x_1=11,x_2=9,x_3=20$  であるので暗号化コード  $c_1,c_2,c_3$  は 
$$c_1=11^5 (\text{mod }91)=11^2\cdot 11^2\cdot 11 (\text{mod }91)=30\cdot 30\cdot 11 (\text{mod }91)=81\cdot 11 (\text{mod }91)=72$$
 
$$c_2=9^5 (\text{mod }91)=9^3\cdot 9^2 (\text{mod }91)=1\cdot 9^2 (\text{mod }91)=81$$
 
$$c_3=20^5 (\text{mod }91)=20^2\cdot 20^2\cdot 20 (\text{mod }91)=36\cdot 36\cdot 20 (\text{mod }91)=36\cdot 83 (\text{mod }91)=76$$

となる. また復元化コードは

$$x_1 = a$$

$$x_2 = a$$

$$x_3 = a$$

となり文字コードと一致する.