

Homework 1

3.26.

함수 $\phi : S \rightarrow S'$ 은 1-1, onto 이므로, 역함수 $\phi^{-1} : S' \rightarrow S$ (1-1, onto)가 존재한다. 그러므로, 임의의 $x', y' \in S'$ 에 대하여

$$\exists x, y \in S | x = \phi^{-1}(x'), y = \phi^{-1}(y')$$

이를 이용하면,

$$\begin{aligned}\phi^{-1}(x') * \phi^{-1}(y') &= x * y \\ &= \phi^{-1}(\phi(x * y)) \\ &= \phi^{-1}(\phi(x) *' \phi(y)) \quad (\phi \text{는 동형사상}) \\ &= \phi^{-1}(x' *' y')\end{aligned}$$

따라서, ϕ^{-1} 은 $\langle S', *' \rangle$ 에서 $\langle S, * \rangle$ 위로의 동형사상이다.

3.27.

$\psi \circ \phi$ 은 전단사함수의 합성함수이므로 전단사함수이다. 모든 $x, y \in S$ 에 대해서,

$$\begin{aligned}\psi \circ \phi(x * y) &= \psi(\phi(x) *' \phi(y)) \quad (\phi \text{가 동형사상}) \\ &= \psi \circ \phi(x) *'' \psi \circ \phi(y) \quad (\psi \text{가 동형사상})\end{aligned}$$

따라서, $\psi \circ \phi$ 은 $\langle S, * \rangle$ 에서 $\langle S'', *'' \rangle$ 위로의 동형사상이다.

3.33.

a.

$$\phi(a + bi) = \begin{bmatrix} a & -b \\ b & a \end{bmatrix}$$

ϕ 는 전단사함수이다. 임의의 $x = a + bi, y = c + di \in \mathbb{C}$ 에 대해

$$\begin{aligned}\phi(x + y) &= \phi((a + c) + (b + d)i) \\ &= \begin{bmatrix} a + c & -b - d \\ b + d & a + c \end{bmatrix} \\ &= \begin{bmatrix} a & -b \\ b & a \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} c & -d \\ d & c \end{bmatrix} \\ &= \phi(x) + \phi(y)\end{aligned}$$

따라서, $\langle \mathbb{C}, + \rangle$ 와 $\langle \mathbb{H}, + \rangle$ 는 동형이다.

b.

$$\phi(a + bi) = \begin{bmatrix} a & -b \\ b & a \end{bmatrix}$$

ϕ 는 전단사함수이다. 임의의 $x = a + bi, y = c + di \in \mathbb{C}$ 에 대해

$$\begin{aligned}\phi(x \cdot y) &= \phi((ac - bd) + (bc + ad)i) \\ &= \begin{bmatrix} ac - bd & -(bc + ad) \\ bc + ad & ac - bd \end{bmatrix} \\ &= \begin{bmatrix} a & -b \\ b & a \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} c & -d \\ d & c \end{bmatrix} \\ &= \phi(x) \cdot \phi(y)\end{aligned}$$

따라서, $\langle \mathbb{C}, \cdot \rangle$ 와 $\langle \mathbb{H}, \cdot \rangle$ 는 동형이다.

4.29.

$\forall a \in G, a * a \neq e$ 라면, $\exists b \in G, a * b = b * a = e$ 이다.

또한, $b \neq c$ 인 $b, c \in G$ 에 대해 $a * b = a * c = e$ 일 수 없다.

짝수개의 원소를 갖는 군 G 에 대해서, 만일 $a * a = e$ 를 만족하는 G 의 원소 $a \neq e$ 가 존재하지 않는다면, 위 두 성질에 의해서 e 를 제외한 홀수개의 원소가 짝을 이뤄야한다. 이는 불가능하므로 $a * a = e$ 를 만족하는 G 의 원소 a 가 존재한다.

4.30.

a.

$a, b, c \in R^*$ 에 대해 $(a * b) * c = a * (b * c)$ 임을 보이자.

$$\begin{aligned}(a * b) * c &= (|a|b) * c \\ &= ||a|b|c \\ &= |a||b|c \\ &= |a|(b * c) \\ &= a * (b * c)\end{aligned}$$

b.

$e = 1$ or -1 이면 $e * a = a$ 이다.

$a > 0$ 이면 $a * 1 = a$ 이고, $a < 0$ 라면 $a * -1 = a$ 이다.

c.

결합법칙은 성립하지만, 모든 원소에 대한 공통된 항등원 e 가 존재하지 않는다.

따라서 R^* 는 이 이항연산을 갖는 군이 될 수 없다.

d.

$$3. \forall a \in G | \exists a^{-1} \in G, a^{-1} * a = e$$

각 원소에 대한 항등원이 존재하더라도, 모든 원소의 공통된 항등원이 아니라면 군이 될 가능성은 없다.

좌공리 1, 2, 3이 성립하면 군이다.

pf.

4.31.

$$\begin{aligned} (a * a^{-1}) * (a * a^{-1}) &= a * (a^{-1} * a) * a^{-1} \\ &= (a * a^{-1}) \end{aligned}$$

이므로, 4.31.에 의해 $a * a^{-1} = e$ 이다.

또,

$$\begin{aligned} a * e &= a * (a^{-1} * a) \\ &= (a * a^{-1}) * a \\ &= e * a \\ &= a \end{aligned}$$

따라서, $x = e$ 이고 군에서 항등원은 유일하다.

4.32.

$$\begin{aligned} (a * b) * (a * b) &= e \\ a * (b * a) * b &= e \\ b * a &= a^{-1} * b^{-1} \\ b * a &= a * b \end{aligned}$$

따라서, $\forall x \in G | x * x = e$ 인 군 G 은 가환이다.

4.37.

$$\begin{aligned} (b * c * a) * (b * c * a) &= b * c * (a * b * c) * a \\ &= b * c * a \end{aligned}$$

이다. 따라서, 4.31.에 의해

$$b * c * a = e$$

이다.

4.39.

1. *은 결합법칙이 성립한다.

$$2. \forall x \in G | \exists e \in G, e * x = x$$

pf. 어떤 $a \in G$ 에 대해, $\exists e \in G, e * a = a$ 이다.

$$\begin{aligned} \forall x \in G, \exists y \in G | a * y &= x \text{이므로} \\ e * a * y &= a * y \\ \forall x \in G, e * x &= x \end{aligned}$$

이므로, 좌공리 1, 2, 3이 성립하면 군이다. \square

따라서, 집합 G 은 군이다.

5.34.

$$\begin{aligned} A &= \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix} \\ A^2 &= \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} \\ A^3 &= \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \\ A^4 &= \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} = I \end{aligned}$$

위수는 4이다.

5.42.

동형사상이므로, ϕ 는 전단사함수이다.

성질 1. $e_{G'} = \phi(e_G)$

$$\begin{aligned} \phi(x) &= \phi(e_G * x) \\ &= \phi(e_G) * \phi(x) \end{aligned}$$

$$\therefore e_{G'} = \phi(e_G)$$

성질 2. $\phi(a^{-1}) = \phi(a)^{-1}$

$$\begin{aligned} e_{G'} &= \phi(a * a^{-1}) \\ &= \phi(a) * \phi(a^{-1}) \end{aligned}$$

$$\therefore \phi(a^{-1}) = \phi(a)^{-1}$$

성질 3. $\forall n \in \mathbb{Z} | \phi(a^n) = \phi(a)^n$

1. $n = 0$ 인 경우

$$\phi(a^0) = \phi(e_G) = e_{G'} = \phi(a)^0 \text{ 이므로 성립한다.}$$

2. $n = k$ 가 성립한다고 가정하고 $n = k+1$ 인 경우에 성립하는지 보자.

$$\begin{aligned} \phi(a^{k+1}) &= \phi(a * a^k) \\ &= \phi(a) *' \phi(a^k) \\ &= \phi(a) *' \phi(a)^k \\ &= \phi(a)^{k+1} \end{aligned}$$

이므로, 성립한다.

3. $n = k$ 가 성립한다고 가정하고 $n = k-1$ 인 경우에 성립하는지 보자.

$$\begin{aligned} \phi(a^{k-1}) &= \phi(a^{-1} * a^k) \\ &= \phi(a^{-1}) *' \phi(a^k) \\ &= \phi(a)^{-1} *' \phi(a)^k \\ &= \phi(a)^{k-1} \end{aligned}$$

이므로, 성립한다.

$$\therefore \forall n \in \mathbb{Z} | \phi(a^n) = \phi(a)^n \text{이다.}$$

결론 동형사상 ϕ 가 존재하면, $G = \{a^n | n \in \mathbb{Z}\}$ 일 때, $G' = \{\phi(a)^n | n \in \mathbb{Z}\}$ 이다.

따라서, G 가 순환적이면 G' 도 순환적이다.

5.49.

귀류법 만약, $a^n = e$ 가 되는 $n \in \mathbb{Z}^+$ 가 존재하지 않는다고 가정하자. 그러면 $x, y \in \mathbb{Z}, x > y$ 인 x, y 에 대해 $a^x \neq a^y$ 이다. 왜냐하면 $a^{x-y} \neq e$ 이기 때문이다.

$$\therefore |\langle a \rangle| = \infty$$

하지만, $\langle a \rangle \leq G$ 이고, $|G| < \infty$ 이므로 모순이다.

$$\text{따라서, } \forall a \in G, \exists n \in \mathbb{Z}^+ | a^n = e$$

5.57.

대우명제 순환군이 아닌 군은 비자명 진부분군을 갖는다.

순환군이 아닌 군을 G 라고 하자. G 는 항등원 e 를 제외한 다른 원소를 적어도 하나 가진다. 없다면 $G = \{e\} = \langle e \rangle$ 이기 때문이다.

$$a \in G, a \neq e \text{인 } a \text{에 대해 } \langle a \rangle \neq G \text{이다.}$$

그리고 G 는 a 를 포함하는 군이므로, $\langle a \rangle \leq G$ 이다.

$$\langle a \rangle < G \text{이므로, } \langle a \rangle \text{은 } G \text{의 비자명 진부분군이다.} \quad \square$$

따라서, 비자명 진부분군을 갖지 않는 군은 순환군이다.

6.48.

전체 군을 G 라고 하자. 유한개의 부분군 중 순환부분군들에 대해 생각하자. 순환부분군의 개수는 유한개(= k 개)이고, 각각을

$$\langle a_1 \rangle, \langle a_2 \rangle, \dots, \langle a_k \rangle$$

라 하자.

$$\bigcup_{i=1}^k \langle a_i \rangle = G \text{임을 보이자.}$$

pf. $\langle a_i \rangle$ 은 각각 G 의 순환부분군이므로,

$$\bigcup_{i=1}^k \langle a_i \rangle \subset G \quad (1)$$

임의의 $x \in G$ 에 대해 $\langle x \rangle$ 도 G 의 순환부분군이므로, 어떤 $1 \leq y \leq k, y \in \mathbb{N}$ 가 존재하여

$$\langle x \rangle = \langle a_y \rangle$$

이다. 따라서, $\forall x \in G, \langle x \rangle \subset \bigcup_{i=1}^k \langle a_i \rangle$ 이므로

$$\bigcup_{i=1}^k \langle a_i \rangle \supset G \quad (2)$$

$$(1), (2) \text{에 의해 } \bigcup_{i=1}^k \langle a_i \rangle = G \text{이다.} \quad \square$$

$$\forall i \in \{1, 2, \dots, k\}, \langle a_i \rangle \text{가 무한군이 아님을 보이자.}$$

pf. 귀류법 어떤 $y \in \{1, 2, \dots, k\}$ 가 존재하여 $\langle a_y \rangle$ 가 무한군이 순환부분군이라고 가정하자. $\langle a_y \rangle$ 의 위수는 무한인 순환군이므로 $\langle \mathbb{Z}, + \rangle$ 와 동형이고, 이는 무한히 많은 부분순환군을 갖는다. 따라서 $\langle a_y \rangle$ 은 무한히 많은 부분순환군을 가지며, 이들은 또한 G 의 부분순환군이다.

하지만, G 의 부분순환군은 k 개로 유한하므로 불가능하다. 따라서, $\forall i \in \{1, 2, \dots, k\}, \langle a_i \rangle$ 은 무한군이 아니다. \square

결론 따라서, G 은 k 개의 위수가 유한한 부분순환군의 합집합이므로 유한군이다.

6.52.

\mathbb{Z}_n 의 생성원의 개수는 n 과 서로소인 $1 \leq i \leq n, i \in \mathbb{N}$ 의 개수와 같다. 즉, $\phi(n)$ 이다.

$\phi(p^r) = (p-1)p^{r-1}$ 이므로, \mathbb{Z}_{p^r} 의 생성원의 개수는 $(p-1)p^{r-1}$ 이다.

6.55.

$\forall i \in \mathbb{N}, 1 \leq i < p$ 에 대해 $\gcd(i, p) = 1$ 이므로,

$$\langle i \rangle = \langle 1 \rangle = \mathbb{Z}_p$$

이다. 따라서, $0 \in \mathbb{Z}_p$ 을 제외한 원소를 포함하는 군은 \mathbb{Z}_p 가 될 수 밖에 없다. 그러므로, p 가 소수이면 \mathbb{Z}_p 는 비자명 진부분군을 갖지 않는다.

8.12.

$$\{1, 2, 4, 3\}$$

8.44.

$$|D_n| = 2n \text{이다.}$$

회전이동들로만 이루어진 치환(ρ_i)들은 군이며, 위수가 n 이다.

8.45.

양 면의 중심을 연결하는 직선 기준으로 회전하는 부분군은 위수가 4이며, 직선은 총 3개 존재한다. 따라서, 적어도 위수가 4인 3개의 부분군을 갖는다.

대각선을 기준으로 회전하는 부분군은 위수가 3이며, 대각선은 총 4개 존재한다. 따라서, 적어도 위수가 3인 4개의 부분군을 갖는다.

또한 맞은편 선분의 두 중심을 연결하는 직선 기준으로 회전하는 부분군은 위수가 2이며, 직선은 총 6개 존재한다. 따라서, 적어도 위수가 2인 6개의 부분군을 갖는다.

이 군의 위수는 $(4-1) \times 3 + (3-1) \times 4 + (2-1) \times 6 + 1 = 24$ 이다.

(1)

$\phi: \mathbb{Z} \rightarrow n\mathbb{Z}$ 를 $\phi(i) = ni$ 로 정의하자.

1. ϕ 는 전단사함수이다. 왜냐하면

$$\phi(i) = \phi(j)$$

$$\Rightarrow ni = nj$$

$$\Rightarrow i = j$$

이므로 단사함수이고,

$$\forall x \in n\mathbb{Z}, \exists k = \frac{x}{n} \in \mathbb{Z} \mid \phi(k) = x$$

이므로 전사함수이기 때문이다.

2. $\forall x, y \in \mathbb{Z} \mid \phi(x+y) = \phi(x) + \phi(y)$ 이다.

$\forall x, y \in \mathbb{Z}$ 에 대하여

$$\phi(x+y) = n(x+y)$$

$$= nx + ny$$

$$= \phi(x) + \phi(y)$$

따라서, $\langle \mathbb{Z}, + \rangle \simeq \langle n\mathbb{Z}, + \rangle$ 이다.

(2)

$x, y \in V$ 에 대해 binary operation $*$ 을

$$*(x, y) = \frac{x \cdot y}{2}$$

로 정의하자.

이제 $\langle V, * \rangle$ 이 Group인지 확인하자.

0. 닫혀있다. $\forall x, y \in V$ 에 대해, $x * y \in \mathbb{C}^*$ 이고

$$\begin{aligned} |x * y| &= \left| \frac{x \cdot y}{2} \right| \\ &= \frac{|x| |y|}{|2|} \\ &= 2 \end{aligned}$$

이므로 V 는 $*$ 에 의해 닫혀있다.

1. 결합법칙 성립

$\forall a, b, c \in V$ 에 대하여

$$\begin{aligned} (a * b) * c &= \frac{a \cdot b}{2} * c \\ &= \frac{\frac{a \cdot b}{2} \cdot c}{2} \\ &= \frac{a \cdot \frac{b \cdot c}{2}}{2} \\ &= a * \frac{b \cdot c}{2} \\ &= a * (b * c) \end{aligned}$$

가 성립한다.

2. 항등원 존재 $\exists e = 2$ 에 대해 $\forall x \in Z \mid x * e = e * x = x$ 이다. 따라서, $\text{Aut}(G)$ 은 연산 \circ 에 의해 닫혀있다.

3. 역원 존재 $\forall x \in Z, \exists x^{-1} = \frac{4}{x} \mid x * x^{-1} = x^{-1} * x = e$ 이다.

따라서, $\langle V, * \rangle$ 은 Group이다. \square

$\langle U, \cdot \rangle$ 와 $\langle V, * \rangle$ 가 동형임을 보이자.

$\phi : U \rightarrow V$ 를 $x \in U \mid \phi(x) = 2x$ 로 정의하자.

1. ϕ 는 전단사함수이다. 왜냐하면

$$\begin{aligned}\phi(i) &= \phi(j) \\ \Rightarrow 2i &= 2j \\ \Rightarrow i &= j\end{aligned}$$

이므로 단사함수이고,

$$\forall x \in V, \exists k = \frac{x}{2} \in U \mid \phi(k) = x$$

이므로 전사함수이기 때문이다.

2. $\forall x, y \in U \mid \phi(x \cdot y) = \phi(x) * \phi(y)$ 이다.

$\forall x, y \in U$ 에 대하여

$$\begin{aligned}\phi(x \cdot y) &= 2(x \cdot y) \\ &= \frac{2x \cdot 2y}{2} \\ &= (2x * 2y) \\ &= \phi(x) * \phi(y)\end{aligned}$$

이다.

따라서, $\langle U, \cdot \rangle$ 와 $\langle V, * \rangle$ 는 동형이다. \square

(3)

$\forall \sigma \in \text{Aut}(G)$, σ 는 전단사함수이며, $\forall x, y \in G, \phi(x \cdot y) = \phi(x) \cdot \phi(y)$ 가 성립한다.

(a) $\langle \text{Aut}(G), \circ \rangle$ 이 Group인지 확인하자.

0. 닫혀있다. $\forall x, y \in \text{Aut}(G)$ 에 대해 $x \circ y$ 은 두 전단사함수의 합성이므로 전단사함수이다.

또한, $\forall a, b \in G$ 에 대하여

$$\begin{aligned}(x \circ y)(a \cdot b) &= x(y(a \cdot b)) \\ &= x(y(a) \cdot y(b)) \\ &= x(y(a)) \cdot x(y(b)) \\ &= (x \circ y)(a) \cdot (x \circ y)(b)\end{aligned}$$

이다. 그러므로, $(x \circ y) \in \text{Aut}(G)$ 이다.

1. 결합법칙 성립 함수의 합성연산은 결합법칙이 성립하므로, $\text{Aut}(G)$ 에서 연산 \circ 의 결합법칙은 성립한다.

2. 항등원 존재 $e : G \rightarrow G \mid x \in G, e(x) = x$ 로 생각하면, $\forall \sigma \in \text{Aut}(G)$ 에 대하여

$$e \circ \sigma = \sigma \circ e = \sigma$$

이다.

3. 역원 존재 $\forall \sigma \in G$ 에 대해 σ 는 전단사함수이므로 역함수 σ^{-1} 가 존재한다.

$$\sigma^{-1} \circ \sigma = \sigma \circ \sigma^{-1} = e$$

이다.

따라서, $\langle \text{Aut}(G), \circ \rangle$ 은 Group이다.

(b) Find $\text{Aut}(\mathbb{Z}_{12})$

아래 폴이에서 곱셈은 mod12로의 곱셈을 의미한다.

$$\forall \sigma \in \text{Aut}(\mathbb{Z}_{12})$$

$$\mathbb{Z}_{12} = \langle 1 \rangle = \{n1 \mid n \in \mathbb{Z}\}$$

$$\text{By } \sigma, \mathbb{Z}_{12} = \langle \sigma(1) \rangle = \{n\sigma(1) \mid n \in \mathbb{Z}\}$$

$$\sigma(n1) = n\sigma(1) \text{이므로,}$$

$$\sigma(x) = ax \quad (a = \sigma(1))$$

폴의 함수임을 알 수 있다.

$\gcd(a, 12) \neq 1$ 인 경우에는 σ 가 전사함수가 아니게 되므로, $\gcd(a, 12) = 1$ 이다. 가능한 $\sigma(1) = a$ 는 1, 5, 7, 11이 있다. 이 a 들에 대해서는 σ 는 전단사함수이고,

$$\begin{aligned}\sigma(x +_{12} y) &= a(x +_{12} y) \\ &= ax +_{12} ay \\ &= \sigma(x) +_{12} \sigma(y)\end{aligned}$$

이므로 가능한 동형사상이다.

따라서,

$$\begin{aligned}\text{Aut}(\mathbb{Z}_{12}) &= \{\sigma_1 : \mathbb{Z}_{12} \rightarrow \mathbb{Z}_{12} \mid \sigma_1(x) = x, \\ &\quad \sigma_2 : \mathbb{Z}_{12} \rightarrow \mathbb{Z}_{12} \mid \sigma_2(x) = 5x, \\ &\quad \sigma_3 : \mathbb{Z}_{12} \rightarrow \mathbb{Z}_{12} \mid \sigma_3(x) = 7x, \\ &\quad \sigma_4 : \mathbb{Z}_{12} \rightarrow \mathbb{Z}_{12} \mid \sigma_4(x) = 11x\}\end{aligned}$$