

2 章

2. 1

- 【1】 (1) $\circ(2)\circ(3)\circ(4)\times$
 【2】 各代数系に対して、すべて満たす。
 【3】 演算 $*$ は演算 \star に関して分配的ではない。
 演算 \star は演算 $*$ に関して分配的である。
 吸収律を満たさない。
 【4】 $\langle A, * \rangle$ の左単位元: なし, 右単位元: β
 と γ . $\langle A, \star \rangle$ の左単位元: β , 右単位元: なし.
 【5】 $\langle A, * \rangle$ の左零元: γ , 右零元: なし.
 $\langle A, \star \rangle$ の左零元: なし, 右零元: β .
 【6】 (1) $\max\{x, y\} : 1, \min\{x, y\} : 10$,
 $GCD(x, y) : \text{なし}, LCM(x, y) : 1$.
 (2) $\max\{x, y\} : 10, \min\{x, y\} : 1$,
 $GCD(x, y) : 1, LCM(x, y) : \text{なし}$.
 【7】 $\max\{x, y\} : 1^{-1}=1, \min\{x, y\} : 10^{-1}=10$,
 $LCD(x, y) : 1^{-1}=1$. その他の要素: なし.
 【8】 $2 \times (1 \triangle 1) = 2 \neq 0 = (2 \times 1) \triangle (2 \times 1)$,
 $2 \triangle (2 \times 2) = -2 \neq 0 = (2 \triangle 2) \times (2 \triangle 2)$.

2. 2

- 【1】 (1)

*	0	1	2	3
0	0	0	0	0
1	0	1	2	3
2	0	2	0	2
3	0	3	2	1

 (2) ①上記の演算表より, $*$ は A 上の閉じた演算である. ② $(x*y)*z = x*(y*z) = x \times y \times z \pmod{4}$, 即ち, $*$ は A 上の結合的な演算である. よって, $\langle A, * \rangle$ は半群である.

- 【2】

*	0	1
0	0	0
1	0	1

*	0	2
0	0	0
2	0	0

*	0	1	2
0	0	0	0
1	0	1	2
2	0	2	0

*	0	1	3
0	0	0	0
1	0	1	3
3	0	3	1

- 【3】 $(x \star y) \star z = (x * a * y) \star z = (x * a * y) * a * z = x * a * (y * a * z) = x * a * (y \star z) = x \star (y \star z)$
 【4】 (1) $a * b = a * (a * a) = (a * a) * a = b * a$
 (2) ① $a * b = a$ の時, $b * b = (a * a) * b = a * (a * b) = a * a = b$ ② $a * b = b$ の時, $b * b = (a * a) * b = a * (a * b) = a * b = b$
 ①と②より, $b * b = b$.
 【5】 (1) $(a * b) * c = a * (b * c) = a * (c * b) = (a * c) * b = (c * a) * b = c * (a * b)$.
 (2) $(a * b) * (a * b) = (b * a) * (a * b) = b * (a * a) * b = b * a * b = a * b * b = a * b$.
 【6】 (1) $b = a * a$ とする. $a * b = a * (a * a) = (a * a) * a = b * a$, よって, $a = b = a * a$ (2) $c = a * b * a$ とする. (1)より, $a * c = a * (a * b * a) = (a * a) * b * a = a * b * a = c$, $c * a = (a * b * a) * a = a * b * (a * a) = a * b * a = c$, よって, $a = c = a * b * a$. (3) $d = a * b * c$, $e = a * c$ とする. (2)より, $d * e = (a * b * c) * (a * c) = (a * (b * c) * a) * c = a * c = a * (c * (a * b) * c) = (a * c) * (a * b * c) = e * d$, よって, $d = e$, 即ち, $a * b * c = a * c$.
 【7】

*	a	b	c	d
a	a	b	c	d
b	b	c	d	a
c	c	d	a	b
d	d	a	b	c

 【8】 単位元を e とし, b と c が共に a の逆元とすると, $b = b * e = b * (a * c) = (b * a) * c = e * c = c$. 間の主張が成り立つ.

2. 3

- 【1】 数学的帰納法で, 任意の正整数 k に対して, $(a^k)^{-1} = a^{-k}$ が証明できる. よって, $(a^i * b^j) * (b^{-j} * a^{-i}) = a^i * (b^j * b^{-j}) * a^{-i} = a^i * e * a^{-i} = a^i * a^{-i} = e$. 同じように, $(b^{-j} * a^{-i}) * (a^i * b^j) = e$ が証明できる. ゆえに, $(a^i * b^j)^{-1} = b^{-j} * a^{-i}$.
- 【2】 $+_6$ は I_6 上の閉じた結合的な演算である. 0 が $\langle I_6, +_6 \rangle$ の単位元であり, $6-i$ が $i \in I_6$ の逆元である. ゆえに, $\langle I_6, +_6 \rangle$ は群である.
- 【3】 $\langle \{0\}, +_6 \rangle$, $\langle \{0,3\}, +_6 \rangle$, $\langle \{0,2,4\}, +_6 \rangle$, $\langle I_6, +_6 \rangle$.
- 【4】 s に関する数学的帰納法で証明できる.
- 【5】 任意の $x, y \in H_a$ に対して, $x * a = a * x$, $y * a = a * y$. よって, $(x * y) * a = x * (y * a) = x * (a * y) = (x * a) * y = (a * x) * y = a * (x * y)$, 即ち, $*$ が H_a 上の閉じた演算である. ゆえに, $\langle H_a, * \rangle$ は $\langle G, * \rangle$ の部分群である.
- 【6】 $*$ が結合的な演算なので, $HKH = (HK)H = H(KH)$. $HK = KH$ より, $HKH = K(HH)$. $\langle H, * \rangle$ は群であるので, $*$ が H 上の閉じた演算であり, 単位元 $e \in H$ である. よって, $HH = H$. ゆえに, $HKH = KH = HK$. 任意の $a, b \in HK$ に対して, ある $h_1, h_2, h_2^{-1} \in H$, $k_1, k_2, k_2^{-1} \in K$, $a = h_1 * k_1$, $b = h_2 * k_2$, $b^{-1} = k_2^{-1} * h_2^{-1}$. よって, $a * b^{-1} = (h_1 * k_1) * (k_2^{-1} * h_2^{-1}) = h_1 * (k_1 * k_2^{-1}) * h_2^{-1} \in HKH = HK$. 定理2.16により, $\langle HK, * \rangle$ は $\langle G, * \rangle$ の部分群である.
- 【7】 ①任意の $a \in HK$ に対して, $a^{-1} \in HK$.

よって, ある $h \in H, k \in K, a^{-1} = h * k$. ゆえに, $a = (a^{-1})^{-1} = k^{-1} * h^{-1} \in KH$. 即ち, $HK \subseteq KH$. ②同様に, $HK \subseteq KH$ が証明できる. ①と②より, $HK = KH$.

【8】 $G = \{e, a_1, a_2, \dots, a_{2k-1}\}$ とし, $|G|$ が偶数である. 群であるので, $a_i^{-1} \in G, i \neq j$ の時, $a_i \neq a_j, a_i^{-1} \neq a_j^{-1} (1 \leq i, j \leq 2k-1)$. $1 \leq i \leq 2k-1$ に対して, $a_i \neq a_i^{-1}$ であれば, $H = \{a_1, a_1^{-1}\} \cup \{a_2, a_2^{-1}\} \cup \dots \cup \{a_{2k-1}, a_{2k-1}^{-1}\}$ となると, $|H|$ が偶数である. $|G| = |e| + |H| = 1 + |H|$ より, $|H|$ が奇数である. 矛盾. ゆえに, ある $1 \leq j \leq 2k-1$, $a_j = a_j^{-1}$. 即ち, $a_j * a_j = e$.

2. 4

- 【1】 n に関する数学的帰納法で証明できる.
- 【2】 任意の $a, b \in G$ に対して, $a * b \in G$ であるので, $(a * b) * (a * b) = e = a * a = a * (b * b) * a = (a * b) * (b * a)$. 群の消去律により, $a * b = b * a$. 即ち, $\langle G, * \rangle$ は可換群である.
- 【3】 $a^5 * b^5 = (a * b)^5 = (a * b) * (a * b)^4 = a * b * a^4 * b^4$. 消去律より, $a^4 * b = b * a^4$. $a^4 * b^4 = (a * b)^4 = (a * b) * (a * b)^3 = a * b * a^3 * b^3$. 消去律より, $a^3 * b = b * a^3$. よって, $(a * b) * a^3 = a * (b * a^3) = a * (a^3 * b) = a^4 * b = b * a^4 = (b * a) * a^3$. 消去律より, $a * b = b * a$. 即ち, $\langle G, * \rangle$ は可換群である.
- 【4】 $G = \{e, a, b\}$ とする. 群 $\langle G, * \rangle$ の演算表

*	e	a	b
e	e	a	b
a	a	b	e
b	b	e	a

はこれだけである。主対角線より対称的なので、可換群である。

- 【5】 $G = \{e, a, b, c\}$ とし e を群 $\langle G, * \rangle$ の単位元とする。群 $\langle G, * \rangle$ の演算表に対して、任意の行または任意の列は G の置換であるので、① $a*a=e$ ならば、 $a*b=c=b*a$ 、 $a*c=b=c*a$ である。よって、(i) $b*b=e$ の時、 $b*c=a=c*b$ である。(ii) $b*b=a$ の時、 $b*c=e=c*b$ である。② $a*a=b$ ならば、 $a*b=c=b*a$ 、 $a*c=e=c*a$ である。よって、 $b*b=e$ 、 $b*c=a=c*b$ 、 $c*c=b$ である。③ $a*a=c$ ならば、 $a*b=e=b*a$ 、 $a*c=b=c*a$ である。よって、 $b*b=c$ 、 $b*c=a=c*b$ 、 $c*c=e$ である。即ち、群 $\langle G, * \rangle$ の演算表は下記の4つの可能だけである。

$*$	e	a	b	c
e	e	a	b	c
a	a	e	c	b
b	b	c	e	a
c	c	b	a	e

$*$	e	a	b	c
e	e	a	b	c
a	a	e	c	b
b	b	c	a	e
c	c	b	e	a

$*$	e	a	b	c
e	e	a	b	c
a	a	b	c	e
b	b	c	e	a
c	c	e	a	b

$*$	e	a	b	c
e	e	a	b	c
a	a	c	e	b
b	b	e	c	a
c	c	b	a	e

すべての演算表は主対角線により対称的であるので、 $\langle G, * \rangle$ は可換群である。

- 【6】 $G = \{0, 1, 2, 3, 4\}$ とし、 $a*b = a+b \pmod{5}$ とする。 $\langle G, * \rangle$ は巡回群であり、1 は生成元である。
- 【7】 $\langle G, \times_7 \rangle$ に対して、 \times_7 は G 上の閉じた結合的な演算であり、単位元は1であり、生成元は3である。 $1^{-1} = 1, 2^{-1} = 4, 3^{-1} = 5, 4^{-1} = 2, 5^{-1} = 3, 6^{-1} = 6$ 。よつ

て、 $\langle G, \times_7 \rangle$ は巡回群である。

- 【8】 $G = \{a, a^2, \dots, a^n = e\}$ とし、 $H = \{a^{i_1}, a^{i_2}, \dots, a^{i_k}\}$ とする。ここで、 $1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_k = n$ 。 $K = \{0, i_1, i_2, \dots, i_{k-1}\}$ とし、 $a, b \in K$ に対して、 $a \oplus b = a+b \pmod{n}$ とすると、 $*$ は H 上の閉じた演算であるので、 \oplus は K 上の閉じた演算である。背理法で、 $K = \{0, i_1, 2i_1, \dots, (k-1)i_1\}$ かつ $ki_1 = n$ が証明できる。ゆえに、 $\langle H, * \rangle$ が生成元 a^{i_1} を持つ巡回群である。

2. 5

- 【1】 ① $g \circ f$ は $A \rightarrow C$ の全単射関数である。
 ② $g \circ f(a*b) = g(f(a*b)) = g(f(a) \star f(b)) = g(f(a)) \blacktriangle g(f(b)) = g \circ f(a) \blacktriangle g \circ f(b)$ 。よって、 $g \circ f$ は $\langle A, * \rangle$ から $\langle C, \blacktriangle \rangle$ への同型写像である。
- 【2】 ① 任意の $y \in G$ に対して、ある $x = a^{-1} * y * a$ 、 $f(x) = y$ 、即ち、 f が全射関数である。② $x \neq y$ の時、 $f(x) = a * x * a^{-1} \neq a * y * a^{-1} = f(y)$ 、即ち、 f が単射関数である。③ $f(x * y) = a * (x * y) * a^{-1} = (a * x * a^{-1}) * (a * y * a^{-1}) = f(x) * f(y)$ 。よって、 f は $\langle G, * \rangle$ 上の自己同型写像である。
- 【3】 f を $\langle A, * \rangle$ から $\langle B, \star \rangle$ への同型写像とし、 a を $\langle A, * \rangle$ の生成元とする。任意の $f(a^i) \in B$ に対して、 i に関する数学的帰納法で、 $f(a^i) = f^i(a)$ が証明できる。よって、 $\langle B, \star \rangle$ は生成元 $f(a)$ を持つ巡回群である。
- 【4】 任意の群 $\langle \{e, a\}, * \rangle$ に対して、 e は単位元であり、 $e*a = a*e, a*a = e$ である。 $f(e) = 0, f(a) = 1$ とすると、 f は群

$\langle \{e, a\}, * \rangle$ から群 $\langle \{0, 1\}, +_2 \rangle$ の同型写像である。即ち、2 個の要素からなる群はすべて群 $\langle \{0, 1\}, +_2 \rangle$ と同型である。ゆえに、問の主張を満たす。

【5】任意の群 $\langle \{e, a, b\}, * \rangle$ に対して、 e は単位元であり、 $a*a=b, b*b=a, a*b=b*a=e$ である。 $f(e)=0, f(a)=1, f(b)=2$ とすると、 f は群 $\langle \{e, a, b\}, * \rangle$ から群 $\langle \{0, 1, 2\}, +_3 \rangle$ の同型写像である。即ち、3 個の要素からなる群はすべて群 $\langle \{0, 1, 2\}, +_3 \rangle$ と同型である。ゆえに、問の主張を満たす。

【6】同型写像(例えば、 $f(a)=\gamma, f(b)=\alpha, f(c)=\beta, f(d)=\delta$)が存在するので、同型である。

【7】(1) $(f(a) \star f(b)) \star f(c) = f(a*b) \star f(c) = f((a*b)*c) = f(a*(b*c)) = f(a) \star f(b*c) = f(a) \star (f(b) \star f(c))$ (2) 任意の $f(a) \in B$ に対して、 $f(e) \star f(a) = f(e*a) = f(a) = f(a*e) = f(a) \star f(e)$ 。よって、 $f(e)$ は $\langle B, \star \rangle$ の単位元である。(3) $f(a) \star f(b) = f(a*b) = f(e) = f(b*a) = f(b) \star f(a)$ 。よって、 $f(b)$ が $f(a)$ の逆元である。

【8】任意の $a, b \in C$ に対して、 $f(a*b^{-1}) = f(a) \star f(b^{-1}) = g(a) \star (f(b))^{-1} = g(a) \star (g(b))^{-1} = g(a) \star g(b^{-1}) = g(a*b^{-1})$ 。よって、 $a*b^{-1} \in C$ 。定理 2.16 より、 $\langle C, * \rangle$ は $\langle A, * \rangle$ の部分群である。

2. 6

【1】任意の $a, b, c \in A$ に対して、 $a*(b \star c) = a*b = (a*b) \star (a*c)$ である。同様に $(b \star c)*a = (b*a) \star (c*a)$ もいえる。よって、 $*$ は \star に関して分配的である。

【2】 $a*(b \star c) = (a*b) \star (a*c) = (b*a) \star (c*a) = (b \star c)*a, a*(b*c) = (a*b)*c = (b*a)*c = b*(a*c) = b*(c*a) = (b*c)*a$ 。

【3】 $(a \star b)*(a \star b) = ((a \star b)*a) \star ((a \star b)*b) = (a*a) \star (b*a) \star (a*b) \star (b*b) = (a*a) \star (a*b) \star (b*a) \star (b*b)$ 。

【4】(1) a^{-1} を a の加法 \star の逆元とする。 $a^{-1} \star a = \theta = a^{-1} * \theta = a^{-1} * (a^{-1} \star a) = (a^{-1} * a^{-1}) \star (a^{-1} * a) = a^{-1} \star (a^{-1} * a)$ 。群の消去律より、 $a = a^{-1} * a$ 。よって、 $a \star a = (a*a) \star (a^{-1} * a) = (a \star a^{-1}) * a = \theta * a = \theta$ 。(2) 問【3】より、 $a \star b = (a \star b)*(a \star b) = (a*a) \star (a*b) \star (b*a) \star (b*b) = (a \star b) \star (a*b) \star (b*a)$ 。よって、 $(a \star b) \star (a \star b) = (a \star b) \star (a \star b) \star (a*b) \star (b*a)$ 、即ち、 $\theta = (a*b) \star (b*a)$ 。(1) より、 $(a*b) \star (a*b) = \theta = (a*b) \star (b*a)$ 。群の消去律より、 $a*b = b*a$ である。

【5】 $\langle \{0, 1, 2\}, +_3, \times_3 \rangle$ 、ここで、 $a+_3 b = a+b \pmod{3}$ 、 $a \times_3 b = a \times b \pmod{3}$ 。

【6】① \oplus が I 上で閉じた結合的な演算であり、 1 が $\langle I, \oplus \rangle$ の単位元である。 $2-a$ が a の逆元であり、 $a \oplus b = b \oplus a$ である。よって、 $\langle I, \oplus \rangle$ がアーベル群である。② \otimes が I 上で閉じた結合的な演算であり、 $a \otimes b = b \otimes a$ であり、 0 が $\langle I, \otimes \rangle$ の単位元である。即ち、 $\langle I, \otimes \rangle$ が可換的なモノイドである。さらに、 $c \neq 1$ かつ $c \otimes a = c \otimes b$ ならば、 $a = b$ になる。③ \otimes は \oplus に関して分配的できる。①②③より、 $\langle I, \oplus, \otimes \rangle$ は整域である。

【7】(1) \circ (2) \times

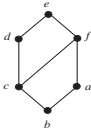
【8】 $e_1 = e_1 * e_2 = e_1 * (e_1 \star e_2) = (e_1 * e_1) \star (e_1 * e_2) = (e_1 * e_1) \star e_1 = (e_1 \star e_1) * (e_1 * e_2) = (e_1 \star e_1) * e_1 = e_1 \star e_1 = e_1$
 $(e_1 \star e_1) = e_1 * e_1, e_2 = e_1 \star e_2 = (e_1 * e_2) \star e_2 = (e_1 \star e_2) * (e_2 \star e_2) = e_2 * (e_2 \star e_2) = (e_2 * e_2) \star (e_2 * e_2) = e_2 \star e_2$
 よって, $x = x * e_2 = x * (e_2 \star e_2) = (x * e_2) \star (x * e_2) = x \star x, x = x \star e_1 = x \star (e_1 * e_1) = (x \star e_1) * (x \star e_1) = x * x$.

2. 7

【1】(1) \circ (2) \times (3) \times

【2】(a) \times (b) \circ (c) \circ (d) \times

【3】



$$A = \{a, b, c, d, e, f\}$$

$$B = \{a, b, c, d, e\}$$

【4】" \Rightarrow ": $a \wedge b = a$ より, $a \vee b = (a \wedge b) \vee b$.

吸収律より, $a \vee b = b$. " \Leftarrow ": $a \vee b = b$ より, $a \wedge b = a \wedge (a \vee b)$. 吸収律より, $a \wedge b = a$.

【5】任意の $x, y \in B$ に対して, $a \leq x \leq b, a \leq y \leq b$. よって, $a \leq x \vee y \leq b, a \leq x \wedge y \leq b$, 即ち, $x \vee y \in B, x \wedge y \in B$. ゆえに, $<B, \leq>$ も束である.

【6】 $a \leq b \leq c$ より, $(a \wedge b) \vee (b \wedge c) = a \vee b = b = b \wedge c = (a \vee b) \wedge (a \vee c)$.

【7】① $a \wedge b \leq a, c \wedge d \leq c$, よって, $(a \wedge b) \vee (c \wedge d) \leq a \vee c$. ② $a \wedge b \leq b, c \wedge d \leq d$, よって, $(a \wedge b) \vee (c \wedge d) \leq b \vee d$. ① ②より, $(a \wedge b) \vee (c \wedge d) \leq (a \vee c) \wedge (b \vee d)$.

【8】① $a \wedge b \leq a, b \wedge c \leq b, c \wedge a \leq a$, よって, $(a \wedge b) \vee (b \wedge c) \vee (c \wedge a) \leq a \vee b$. ② $a \wedge b \leq b, b \wedge c \leq c, c \wedge a \leq c$, よって,

$(a \wedge b) \vee (b \wedge c) \vee (c \wedge a) \leq b \vee c$.

③ $a \wedge b \leq a, b \wedge c \leq c, c \wedge a \leq a$, よって, $(a \wedge b) \vee (b \wedge c) \vee (c \wedge a) \leq c \vee a$.

①②③より, $(a \wedge b) \vee (b \wedge c) \vee (c \wedge a) \leq (a \vee b) \wedge (b \vee c) \wedge (c \vee a)$.

2. 8

【1】 $<\{1, 2, 3, 4, 5, 6\}, \text{"以下"}>$

【2】 $<\{1, 2, 3, 4, 5, 60\}, \text{"倍数"}>$

【3】任意の $a, b \in I$ に対して, $\max\{a, b\} \in I$, $\min\{a, b\} \in I$, 即ち, $<I, \max, \min>$ が束である. ① $\max\{a, \min\{b, c\}\}$ に対して, (i) $a \leq \min\{b, c\}$ の時, $a \leq b, a \leq c$. よって, $\max\{a, \min\{b, c\}\} = \min\{b, c\} = \min\{\max\{a, b\}, \max\{a, c\}\}$. (ii) $a > \min\{b, c\}$ の時, $\max\{a, \min\{b, c\}\} = a = \min\{\max\{a, b\}, \max\{a, c\}\}$. (i) (ii) より, \max は \min に関して分配的である. 定理 2.8.1 より, \min は \max に関して分配的である. ゆえに, 問の主張を満たす.

【4】 $a \wedge c \leq a$ より, $(a \wedge c) \vee (b \wedge c) \leq a \vee (b \wedge c)$. 分配的なので, $(a \vee b) \wedge c \leq a \vee (b \wedge c)$.

【5】任意の $x, y, z \in A$ に対して, ① $x \vee (y \wedge z) \leq (x \vee y) \wedge (x \vee z)$ が成り立つ. ② 条件より, $y \wedge (x \vee z) = (x \vee z) \wedge y \leq x \vee (y \wedge z)$. $a = x, b = y, c = x \vee z$ とすると, 条件より, $(x \vee y) \wedge (x \vee z) \leq x \vee (y \wedge (x \vee z)) \leq x \vee (x \vee (y \wedge z)) = x \vee (y \wedge z)$. ①②より, $x \vee (y \wedge z) = (x \vee y) \wedge (x \vee z)$. 即ち, $<A, \leq>$ は分配束である.

【6】 $b \leq a$ より, $a \wedge b = b$. よって, $a \wedge (b \vee c) = (a \wedge b) \vee (a \wedge c) = b \vee (a \wedge c)$.

【7】 b が a の補元であるので, $a \vee b = 1$,

$a \wedge b = 0$. $a = b$ であれば, $1 = a \vee b = a = a \wedge b = 0$. 矛盾. ゆえに, $a \neq b$.

- 【8】 n 個 ($n \geq 3$) の要素からなる鎖 $\langle A, \leq \rangle$ に対して, 最小元と最大元以外の要素は補元がないので, 相補束ではない.

2. 9

- 【1】 $x \leq y \Leftrightarrow x \vee y = y \Leftrightarrow \overline{x \wedge y} = \overline{y} \Leftrightarrow \overline{y} \leq \overline{x}$.

- 【2】 (1) $a \vee (\overline{a} \wedge b) = (a \vee \overline{a}) \wedge (a \vee b) = a \vee b$. (2) $a \wedge (\overline{a} \vee b) = (a \wedge \overline{a}) \vee (a \wedge b) = a \wedge b$.

- 【3】 \oplus が A 上の閉じた結合的な演算であり, 最小元 0 が単位元である. a は a の逆元であり, $a \oplus b = b \oplus a$ である. ゆえに, $\langle A, \oplus \rangle$ は可換群である.

- 【4】 $(a \wedge \overline{b}) \vee (\overline{a} \wedge b) = ((a \wedge \overline{b}) \vee \overline{a}) \wedge ((a \wedge \overline{b}) \vee b) = (a \vee \overline{a}) \wedge (\overline{b} \vee a) \wedge (a \vee b) \wedge (\overline{b} \vee b) = (a \vee b) \wedge (\overline{a} \vee \overline{b})$.

- 【5】 " \Rightarrow ": $\overline{a \vee b} = \overline{a \vee (a \vee b)} = (\overline{a \vee a}) \vee \overline{b} = 1$. " \Leftarrow ": $a \vee b = (a \wedge (\overline{a \vee b})) \vee b = (a \wedge \overline{b}) \vee b = b$.

- 【6】 " \Rightarrow ": $a \wedge \overline{b} = (a \wedge b) \wedge \overline{b} = a \wedge (b \wedge \overline{b}) = 0$. " \Leftarrow ": $a \wedge b = a \wedge (b \vee (a \wedge \overline{b})) = a \wedge (b \vee a) \wedge (b \vee \overline{b}) = a$.

- 【7】 " \Rightarrow ": $b \leq (a_1 \vee a_2 \vee \dots \vee a_k)$ より, $(a_1 \vee a_2 \vee \dots \vee a_k) \wedge b = b$, 即ち, $(a_1 \wedge b) \vee (a_2 \wedge b) \vee \dots \vee (a_k \wedge b) = b$. $b \notin \{a_1, a_2, \dots, a_k\}$ であれば, $1 \leq i \leq k$ に対して, $a_i \wedge b = 0$ である. よって, $b = 0$ である. b が原子であることに矛盾. ゆえに, $b \in \{a_1, a_2, \dots, a_k\}$. " \Leftarrow ": $b \in \{a_1, a_2, \dots, a_k\}$ より, $(a_1 \vee a_2 \vee \dots \vee a_k) \wedge b = b$. 即ち, $b \leq (a_1 \vee a_2 \vee \dots \vee a_k)$ である.

- 【8】 " \Rightarrow ": 当然である. " \Leftarrow ": すべての原子 $\{a_1, a_2, \dots, a_k\}$ に対して, $(a_1 \vee a_2 \vee \dots$

$\vee a_k) = 1$. $1 \leq i \leq k$ に対して, $x \wedge a_i = 0$ より, $(x \wedge a_1) \vee (x \wedge a_2) \vee \dots \vee (x \wedge a_k) = 0$. 即ち, $0 = x \wedge (a_1 \vee a_2 \vee \dots \vee a_k) = x \wedge 1 = x$.

2. 10

- 【1】 (1) a (2) 0 (3) 1 (4) a (5) 1 (6) 1

- 【2】 $E(x, y) = (a \vee x) \wedge \overline{b \wedge y} = (a \vee x) \wedge (\overline{b} \vee \overline{y}) = (a \vee x) \wedge (a \vee \overline{y}) = a \vee (x \wedge \overline{y}) = F(x, y)$.

- 【3】
- | x | y | E |
|-----|-----|-----|
| 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 0 |
- (1)
- | x | y | z | F |
|-----|-----|-----|-----|
| 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 1 |
- (2)

- 【4】 $f(0, a) = f(0, 1) = 1$, 他の x, y に対して, $f(x, y) = 0$ とする. 定理 2.47 より, f がブール関数であれば, $f(x, y) = \overline{x} \wedge y$. よって, $f(0, a) = a \neq 1$. 矛盾. ゆえに, f がブール関数ではない.

- 【5】 $(\overline{x \wedge y \wedge z}) \vee (\overline{x \wedge y \wedge z}) \vee (\overline{x \wedge y \wedge z}) \vee (x \wedge \overline{y \wedge z}) \vee (x \wedge \overline{y \wedge z}) \vee (x \wedge \overline{y \wedge z}) \vee (x \wedge y \wedge \overline{z}) \vee (x \wedge y \wedge \overline{z}) \vee (x \wedge y \wedge \overline{z})$

- 【6】 $(x \vee y \vee z) \wedge (\overline{x \vee y \vee z})$

- 【7】 (a) $E(x) = 1$ (b) $F(x, y) = x \wedge y$
(c) $G(x, y, z) = z$

- 【8】 加法標準形: $(\overline{x \wedge y \wedge z}) \vee (\overline{x \wedge y \wedge z}) \vee (x \wedge \overline{y \wedge z}) \vee (x \wedge \overline{y \wedge z}) \vee (x \wedge \overline{y \wedge z})$. 乗法標準形: $(x \vee y \vee z) \wedge (x \vee \overline{y \vee z}) \wedge (\overline{x \vee y \vee z}) \wedge (\overline{x \vee y \vee z})$