

定理 2.32 二つの 2 項演算の代数系 $\langle A, \vee, \wedge \rangle$ に対して、演算 \vee と \wedge がともに交換律と結合律と吸収律を満たすとき、 A 上に半順序関係 \leq があり、 $\langle A, \leq \rangle$ は束となる。

【証明】

A 上の 2 項関係 \leq を、 A の要素 a と b に対して $a \leq b$ となるのは、 $a \wedge b = a$ であるときかつこのときに限ると定める。

(1) 2 項関係 \leq は A 上の半順序関係であることを証明する。

①反射性 : A の任意の要素 a に対して、定理 2.31 により、 $a \wedge a = a$ である。すなわち、 $a \leq a$ である。

②反対称性 : $a \leq b$ かつ $b \leq a$ のとき、 $a \wedge b = a$ かつ $b \wedge a = b$ である。演算 \wedge は交換律を満たすから、 $a = b$ である。

③推移性 : $a \leq b$ かつ $b \leq c$ のとき、 $a \wedge b = a$ かつ $b \wedge c = b$ である。よって、 $a \wedge c = (a \wedge b) \wedge c = a \wedge (b \wedge c) = a \wedge b = a$ である。

ゆえに、2 項関係 \leq は A 上の半順序関係である。

(2) $a \wedge b$ が a と b の下限(すなわち、最大下界)であることを証明する。

$(a \wedge b) \wedge a = (a \wedge b)$ と $(a \wedge b) \wedge b = (a \wedge b)$ から、 $a \wedge b \leq a$ と $a \wedge b \leq b$ である。すなわち、 $a \wedge b$ は a と b の下界である。 c を a と b の任意の下界とすると、 $c \leq a$ と $c \leq b$ である。すなわち、 $c \wedge a = c$ と $c \wedge b = c$ である。よって、 $c \wedge (a \wedge b) = (c \wedge a) \wedge b = c \wedge b = c$ である。すなわち、 $c \leq a \wedge b$ である。よって、 $a \wedge b$ は a と b の最大下界である。

(3) $a \vee b$ が a と b の上限(すなわち、最小上界)であることを証明する。

吸収律と交換律により、 $a \wedge (a \vee b) = a$ と $b \wedge (a \vee b) = b$ である。よって、 $a \leq a \vee b$ と $b \leq a \vee b$ である。すなわち、 $a \vee b$ は a と b の上界である。 c を a と b の任意の上界とすると、 $a \leq c$ と $b \leq c$ である。すなわち、 $c \wedge a = a$ と $b \wedge c = b$ である。吸収律により、 $a \vee c = (a \wedge c) \vee c = c$ と $b \vee c = (b \wedge c) \vee c = c$ である。べき等律(吸収律と定理 2.31)と交換律と結合律により、

$c = c \vee c = (a \vee c) \vee (b \vee c) = (a \vee b) \vee c$ である。吸収律により、

$(a \vee b) \wedge c = (a \vee b) \wedge ((a \vee b) \vee c) = (a \vee b)$ である。よって、 $a \vee b \leq c$ である。

すなわち、 $a \vee b$ は a と b の最小上界である。

(1) と (2) と (3) により、 $\langle A, \leq \rangle$ は束となる。