

第1章 古典論理, 集合, 写像

1.1 命題

命題とは真 (True) か偽 (False) がはっきりしている文のことである。

$$1 < 2$$

は真であり

$$1 > 2$$

は偽である。 P_1 と P_2 が命題であるとしよう。 P_1 かつ P_2 ($P_1 \wedge P_2$) が真であるのは P_1 と P_2 の両方が真であるときである。このことを真理表 (真偽表) (truth table) と呼ぶ次の表であらわす。

P_1	P_2	$P_1 \wedge P_2$
T	T	T
T	F	F
F	T	F
F	F	F

P_1 または P_2 ($P_1 \vee P_2$) が真であるのは P_1 と P_2 のどちらか少なくとも一方が真であるときである。このことを真理表では次のようになる。

P_1	P_2	$P_1 \vee P_2$
T	T	T
T	F	T
F	T	T
F	F	F

P_1 の否定 $\neg(P_1)$ が真となるのは P_1 が偽であるときである。真理表では次のようになる。

P_1	$\neg(P_1)$
T	F
F	T

となる。

P_1 ならば P_2 ($P_1 \Rightarrow P_2$) が偽であるのは P_1 が真であってかつ P_2 が偽であるときである。その他の場合は真である。真理表では

P_1	P_2	$P_1 \implies P_2$
T	T	T
T	F	F
F	T	T
F	F	T

となる。

P_1 と P_2 が同値であるという命題 $P_1 \iff P_2$ は P_1 と P_2 の真偽が一致するとき真になる。真理表では

P_1	P_2	$P_1 \iff P_2$
T	T	T
T	F	F
F	T	F
F	F	T

1.2 論理式, 恒等式

命題 P_1, P_2, \dots を $\wedge, \vee, \neg(\cdot), \implies, \iff$ を用いて組み合わせてできる命題を論理式とよぶ。¹例えば

$$L_1(P_1, P_2) := (P_1 \implies P_2)$$

$$L_2(P_1, P_2) := (\neg(P_2) \implies \neg(P_1))$$

$$L_3(P_1, P_2) := (\neg(P_1) \vee P_2)$$

と定めよう。 L_2 と L_3 の P_1, P_2 の真偽の取り方による真偽の値を計算しよう。まず L_2 である。

P_1	P_2	$\neg(P_1)$	$\neg(P_2)$	$\neg(P_2) \implies \neg(P_1)$
T	T	F	F	T
T	F	F	T	F
F	T	T	F	T
F	F	T	T	T

となる。次に L_3 の値は

P_1	P_2	$\neg(P_1)$	$\neg(P_1) \vee P_2$
T	T	F	T
T	F	F	F
F	T	T	T
F	F	T	T

¹ $\wedge, \vee, \neg(\cdot)$, を使うだけでいいことが以下に示される。

となる。以上で $L_1(P_1, P_2)$, $L_2(P_1, P_2)$, $L_3(P_1, P_2)$ は常に同一の真偽値をとることがわかった。これをもって

$$L_1(P_1, P_2) \equiv L_2(P_1, P_2) \equiv L_3(P_1, P_2)$$

と記す。 L_1, L_2, L_3 は恒等式であるという。

別の注意であるが, $P_1 \Rightarrow P_2$ に対して $\neg(P_2) \Rightarrow \neg(P_1)$ をその対偶とよぶ。

演習 1.1. 次の恒等式を示せ。

(1)

$$(P_1 \Leftrightarrow P_2) \equiv ((P_1 \Rightarrow P_2) \wedge (P_2 \Rightarrow P_1))$$

(2)

$$\neg(P_1 \wedge P_2) \equiv (\neg(P_1) \vee \neg(P_2))$$

(3)

$$\neg(P_1 \vee P_2) \equiv (\neg(P_1) \wedge \neg(P_2))$$

1.3 命題関数

X を集合としよう。 $x \in X$ に依存する命題を **命題関数** とよぶ。例えば $X = \mathbb{R}$ のとき

$$P(x) := (x > 1)$$

$$Q(x) := (x \leq 1)$$

は \mathbb{R} 上定まっている命題関数である。一般に $P(x)$ を X 上の命題関数としよう。このとき全ての $x \in X$ に対して $P(x)$ が真であるという命題を

$$\forall x \in X \quad [P(x)]$$

と記す。

ある $x \in X$ に対して $P(x)$ が成立するという命題を

$$\exists x \in X \quad [P(x)]$$

と記す。²

大事な公式は

$$\neg(\forall x \in X \quad [P(x)]) \equiv (\exists x \in X \quad \neg(P(x))) \tag{1.1}$$

$$\neg(\exists x \in X \quad [P(x)]) \equiv (\forall x \in X \quad \neg(P(x))) \tag{1.2}$$

である。

² \forall は all, any の A, \exists は exist の E が由来である。

1.4 集合

1.4.1 包含関係

以下では集合 X の部分集合 $A, B, C \subset X$ を考える.

1.

$$A = B \Leftrightarrow A \subset B \text{ AND } B \subset A$$

2.

$$\text{NOT}(A \subset B) \Leftrightarrow \exists x \in A (x \in B)$$

注意

$$A \subset B \stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} \forall x \in A (x \in B)$$

3.

$$A \subset B \text{ AND } B \subset C \Rightarrow A \subset C$$

3 を証明する前に

$$B \cap C \subset B, \quad B \cap C \subset C$$

は今後よく用いることに注意しましょう.

(\Rightarrow) $A \subset B \cap C, B \cap C \subset B$ から $A \subset B$ が従います. 同様に $A \subset B \cap C, B \cap C \subset C$ から $A \subset C$ が従います.

(\Leftarrow) $\forall x \in A$ をとると, $x \in B$ かつ $x \in C$ が成立しているが, このとき $x \in B \cap C$ が従う. 以上で $A \subset B \cap C$ が導かれた.

4.

$$A \subset C \text{ AND } B \subset C \Leftrightarrow A \cup B \subset C$$

3 を証明する前に

$$A \subset A \cup B, \quad B \subset A \cup B$$

が常に成立することに注意しましょう.

(\Rightarrow) $A \subset A \cup B, A \cup B \subset C$ から $A \subset C$ が従います. 同様に $B \subset A \cup B, A \cup B \subset C$ から $B \subset C$ が従います.

(\Leftarrow)

$$\forall x \in A \text{ に対して } x \in C$$

$$\forall x \in B \text{ に対して } x \in C$$

が成立するとします. このとき $x \in A \cup B$ が成立しているとします. すると

$$x \in A \quad \text{OR} \quad x \in B$$

が従います. $x \in A$ ならば $x \in C$, $x \in B$ ならば $x \in C$ となりますから, $x \in C$ であることが分かります. これは

$$A \cup B \subset C$$

が成立することを意味します.

5. (分配法則)

$$(A \cap B) \cup C = (A \cup C) \cap (B \cup C) \quad (1)$$

$$(A \cup B) \cap C = (A \cap C) \cup (B \cap C) \quad (2)$$

(1) を示します.

$$\begin{aligned} x \in (A \cap B) \cup C &\Leftrightarrow x \in A \cap B \quad \text{OR} \quad x \in C \\ &\Leftrightarrow (x \in A \quad \text{AND} \quad x \in B) \quad \text{OR} \quad x \in C \\ &\Leftrightarrow (x \in A \quad \text{OR} \quad x \in C) \quad \text{AND} \quad (x \in B \quad \text{OR} \quad x \in C) \\ &\Leftrightarrow x \in A \cup C \quad \text{AND} \quad x \in B \cup C \\ &\Leftrightarrow x \in (A \cup C) \cap (B \cup C) \end{aligned}$$

演習 1.2. (2) を証明しましょう.

注意 上で (1) を示すために

$$(P \wedge Q) \vee R \equiv (P \wedge R) \vee (Q \wedge R) \quad (1.3)$$

を用いました. また

$$(P \vee Q) \wedge R \equiv (P \vee R) \wedge (Q \vee R) \quad (1.4)$$

も成立します.

演習 1.3. (1.3), (1.4) を証明しましょう.

1.4.2 補集合

$A, B, C \subset X$ とします. このとき X の部分集合

$$A \setminus B := \{x \in X; x \in A \quad \text{AND} \quad x \notin B\}$$

を定義します.

1. (ド・モルガン則)

$$A \setminus (B \cup C) = (A \setminus B) \cap (A \setminus C) \quad (1.5)$$

$$A \setminus (B \cap C) = (A \setminus B) \cup (A \setminus C) \quad (1.6)$$

(1.5) を示します.

$$\begin{aligned} x \in A \setminus (B \cup C) &\Leftrightarrow x \in A \quad \text{AND} \quad x \notin (B \cup C) \\ &\Leftrightarrow x \in A \quad \text{AND} \quad \text{NOT}(x \in B \quad \text{OR} \quad x \in C) \\ &\Leftrightarrow x \in A \quad \text{AND} \quad (x \notin B \quad \text{AND} \quad x \notin C) \\ &\Leftrightarrow (x \in A \quad \text{AND} \quad x \notin B) \quad \text{AND} \quad (x \in A \quad \text{AND} \quad x \notin C) \\ &\Leftrightarrow x \in A \setminus B \quad \text{AND} \quad x \in A \setminus C \\ &\Leftrightarrow x \in (A \setminus B) \cap (A \setminus C) \end{aligned}$$

演習 1.4. (1.6) を示しましょう.

さらに

$$A^c := X \setminus A$$

と定義して A の補集合と呼びます. 上の (1.5), (1.6) から次の (1.7), (1.8) が従います.

2. (ド・モルガン則)

$$(B \cup C)^c = B^c \cap C^c \quad (1.7)$$

$$(B \cap C)^c = B^c \cup C^c \quad (1.8)$$

1.4.3 積集合

X と Y, Z を集合とします. このとき

$$X \times Y := \{(x, y); x \in X, y \in Y\}$$

$$X \times Y \times Z := \{(x, y, z); x \in X, y \in Y, z \in Z\}$$

を積集合と呼びます. 例えば 2 次元列ベクトル全体の集合

$$\mathbf{R}^2 = \left\{ \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix}; x_1, x_2 \in \mathbf{R} \right\}$$

に対して

$$\mathbf{R}^2 \times \mathbf{R}^2 := \{(\vec{x}, \vec{y}); \vec{x}, \vec{y} \in \mathbf{R}^2\}$$

と2本の2次元列ベクトルの順列全体の集合が定まります。このとき

$$\left(\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} \right) \neq \left(\begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} \right)$$

に注意しましょう。

3次元列ベクトル全体の集合

$$\mathbf{R}^3 = \left\{ \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix}; x_1, x_2, x_3 \in \mathbf{R} \right\}$$

に対して

$$\mathbf{R}^3 \times \mathbf{R}^2 \times \mathbf{R}^3 := \{(\vec{x}, \vec{y}, \vec{z}); \vec{x}, \vec{y}, \vec{z} \in \mathbf{R}^3\}$$

と3本の3次元列ベクトルの順列全体の集合が定まります。

1.5 写像

X, Y 集合として写像

$$f: X \rightarrow Y$$

が与えられているとします。このとき X を定義域, Y を値域と呼びます。

注意 $f: X \rightarrow X$ を X 上の変換と呼びます。

1. (像, グラフ) $A \subset X$ に対して Y の部分集合

$$f(A) := \{f(a) \in Y; a \in A\}$$

を A の f による像と呼びます。

$$G_f := \{(x, f(x)) \in X \times Y; x \in X\}$$

を f のグラフと呼びます。

2. (合成) Z を集合として写像

$$g: Y \rightarrow Z$$

を考えます. このとき

$$g \circ f: X \rightarrow Z \quad x \mapsto g(f(x))$$

を f と g の合成と呼びます.

3. (写像の合成に関する結合則)

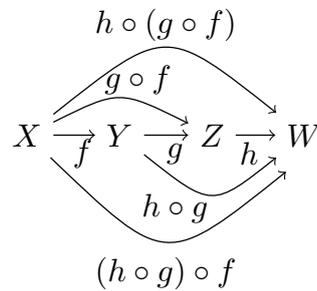
さらに集合 W と写像

$$h: Z \rightarrow W$$

があるとき

$$(h \circ g) \circ f = h \circ (g \circ f) \quad (1.9)$$

が成立します.



演習 1.5. (1.9) を示しましょう.

4. (逆写像) 写像 $f: X \rightarrow Y$ に対して

$$g \circ f = id_X, \quad f \circ g = id_Y \quad (1.10)$$

を満たす g を f の逆写像と呼びます.

逆写像は存在すれば一意に定まります. すなわち 2 つの写像

$$g_1: Y \rightarrow X, \quad g_2: Y \rightarrow X$$

が

$$g_1 \circ f = id_X, \quad f \circ g_1 = id_Y, \quad g_2 \circ f = id_X, \quad f \circ g_2 = id_Y$$

を満たすならば $g_1 = g_2$ が成立します. 実際

$$g_2 = id_X \circ g_2 = (g_1 \circ f) \circ g_2 = g_1 \circ (f \circ g_2) = g_1 \circ id_Y = g_1$$

からこのことは証明できます. この一意性から f の逆写像を

$$f^{-1}: Y \rightarrow X$$

と記します.

5. (全射) 写像 $f: X \rightarrow Y$ に対して

$$f(X) = Y$$

が成立するとき, すなわち

$$\forall y \in Y \text{ に対して } \exists x \in X \text{ が存在して } f(x) = y$$

が成立するとき, f は全射であるといいます.

定理 1.1. ある写像 $g: Y \rightarrow X$ が

$$f \circ g = id_Y$$

を満たせば, f は全射となります.

証明 任意の $y \in Y$ に対して

$$y = f(g(y))$$

が成立しますから, f が全射であることが分かります.

6. (単射) 写像 $f: X \rightarrow Y$ に対して

$$f(x) = f(x') \Rightarrow x = x'$$

が成立するとき, f は単射であるといいます.

定理 1.2. ある写像 $g: Y \rightarrow X$ が

$$g \circ f = id_X$$

を満たせば, f は単射となります.

証明 $f(x) = f(x')$ とすると

$$g \circ f(x) = g \circ f(x')$$

から

$$x = x'$$

が従います.

7. (全単射) 写像 $f: X \rightarrow Y$ が全射でかつ単射であるとき f を全単射と呼びます.

定理 1.1 と定理 1.2 から次の定理 1.3 が従います.

定理 1.3. $f: X \rightarrow Y$ に逆写像 $g: Y \rightarrow X$ が存在すれば f は全単射であることが従います.

定理 1.3 の逆が成立します.

定理 1.4. 写像 $f: X \rightarrow Y$ が全単射ならば, f には逆写像が存在します.

証明 逆写像 $g: Y \rightarrow X$ を構成します. f は全射ですから任意の $y \in Y$ に対して

$$y = f(x)$$

を満たす $x \in X$ が存在します. しかもこの条件を満たす $x \in X$ はただ一つ存在します. 実際 f は単射ですから

$$f(x) = f(x') \quad \text{から} \quad x = x'$$

が従うからです. この状況で

$$g(y) := x$$

と定義します. これから

$$y = f(g(y))$$

が成立することが分かります. さらに任意の $x \in X$ に対して $y = f(x)$ と定めると g の定義から $g(y) = x$ となりますが

$$g(f(x)) = x$$

が従います.

章末問題と解答

I 集合 X の部分集合 $A, B \subset X$ に対して以下を示しましょう。

$$(i) A \subset B \Leftrightarrow (ii) A = A \cap B \Leftrightarrow (iii) B = A \cup B \quad (1.11)$$

解答

(i) \Rightarrow (ii)

$$A \supset A \cap B$$

が常に成立しますから、 $A \subset A \cap B$ を示せば $A = A \cap B$ を示すことができます。さらに $A \subset A$ かつ $A \subset B$ から

$$A \subset A \cap B$$

が従いますから³、(ii) が示せました。

(ii) \Rightarrow (i)

$$B \cap A \subset B$$

が常に成立しますから、 $A = A \cap B \subset B$ から $A \subset B$ が従います。

(i) \Rightarrow (iii)

$$B \supset A \cup B$$

が常に成立しますから、 $B \supset A \cup B$ を示せば $B = A \cup B$ が示せます。さらに $B \subset B$ かつ $A \subset B$ から $A \cup B \subset B$ が従いますから⁴、(iii) が示せました。

(iii) \Rightarrow (i)

$$A \subset A \cup B$$

が常に成立しますから

$$A \subset A \cup B = B$$

となりますから、 $A \subset B$ が示せます。

II 集合 X の部分集合 $A, B, C \subset X$ に対して以下を示しましょう。

$$(A \cup B) \cap C = (A \cap C) \cup (B \cap C) \quad (1.12)$$

³ $A, B, C \subset X$ のとき

$$A \subset B \text{ かつ } A \subset C \rightarrow A \subset B \cap C$$

が成立することを用いています。

⁴ $A, B, C \subset X$ のとき

$$A \subset C \text{ かつ } B \subset C \rightarrow A \cup B \subset C$$

が成立することを用いています。

この真理表から (P, Q, R) の 8通りの真偽の組み合わせにおいて $(P \vee Q) \wedge R$ と $(P \wedge R) \vee (Q \wedge R)$ の真偽がすべて一致しているので,

$$(P \vee Q) \wedge R \equiv (P \wedge R) \vee (Q \wedge R) \quad (1.16)$$

であることが分かります.

IV 集合 X の部分集合 $A, B, C \subset X$ に対して以下を示しましょう。

$$A \setminus (B \cap C) = (A \setminus B) \cup (A \setminus C) \quad (1.17)$$

$$(A \setminus B) \setminus C = A \setminus (B \cup C) \quad (1.18)$$

$$(A \cup B) \setminus C = (A \setminus C) \cup (B \setminus C) \quad (1.19)$$

解答

(1.17) について

$$\begin{aligned} x \in A \setminus (B \cap C) &\Leftrightarrow x \in A \wedge x \notin B \cap C \\ &\Leftrightarrow x \in A \wedge (x \notin B \vee x \notin C) \\ &\Leftrightarrow (x \in A \wedge x \notin B) \vee (x \in A \wedge x \notin C) \\ &\Leftrightarrow (x \in A \setminus B) \vee (x \in A \setminus C) \\ &\Leftrightarrow x \in (A \setminus B) \cup (A \setminus C) \end{aligned}$$

(1.18) について

$$\begin{aligned} x \in (A \setminus B) \setminus C &\Leftrightarrow x \in (A \setminus B) \wedge x \notin C \\ &\Leftrightarrow (x \in A \wedge x \notin B) \wedge x \notin C \\ &\Leftrightarrow x \in A \wedge (x \notin B \wedge x \notin C) \\ &\Leftrightarrow x \in A \wedge x \notin B \cup C \Leftrightarrow x \in A \setminus (B \cup C) \end{aligned}$$

ここで命題 P, Q, R に対して

$$(P \wedge Q) \wedge R \equiv P \wedge (Q \wedge R)$$

が成立することを用いている⁵.

(1.19) について

$$\begin{aligned} x \in (A \cup B) \setminus C &\Leftrightarrow x \in (A \cup B) \wedge x \notin C \\ &\Leftrightarrow (x \in A \vee x \in B) \wedge x \notin C \\ &\Leftrightarrow (x \in A \wedge x \notin C) \vee (x \in B \wedge x \notin C) \\ &\Leftrightarrow x \in A \setminus C \vee x \in B \setminus C \Leftrightarrow x \in (A \setminus C) \cup (B \setminus C) \end{aligned}$$

⁵この結果があるのでこの両辺にある命題を $P \wedge Q \wedge R$ と記していいことが分かる.

V 写像 $f: X \rightarrow Y$ が与えられているとき, X の部分集合 $A, B \subset X$ に対して以下を示しましょう.

$$f(A \cup B) = f(A) \cup f(B) \quad (1.20)$$

$$f(A \cap B) \subset f(A) \cap f(B) \quad (1.21)$$

解答

(1.20) について

$$\begin{aligned} y \in f(A \cup B) &\Leftrightarrow \exists x \in A \cup B \ y = f(x) \\ &\Leftrightarrow (\exists x \in A \ y = f(x)) \vee (\exists x \in B \ y = f(x)) \\ &\Leftrightarrow y \in f(A) \vee y \in f(B) \Leftrightarrow y \in f(A) \cup f(B) \end{aligned}$$

上で以下を用いていることに注意しましょう.

集合 X 上の命題関数 $P(x)$ と X の部分集合 $A, B \subset X$ に対して

$$\exists x \in A \cup B \ (P(x)) \equiv (\exists x \in A \ (P(x))) \vee (\exists x \in B \ (P(x)))$$

が成立します.

これがすぐ見えたら以下の説明は不要ですが, 少し解説しましょう.

まず集合 X 上の命題関数 $P(x)$ と $Q(x)$ に対して

$$\exists x \in X \ (P(x) \vee Q(x)) \equiv (\exists x \in X \ P(x)) \vee (\exists x \in X \ Q(x))$$

が成立することに注意しましょう. また X の部分集合 A に対して

$$\exists x \in A \ P(x) \equiv \exists x \in X \ (x \in A \wedge P(x))$$

も成立します. これを用いると

$$\begin{aligned} \exists x \in A \cup B \ P(x) &\equiv \exists x \in X \ (x \in A \cup B \wedge P(x)) \\ &\equiv \exists x \in X \ ((x \in A \vee x \in B) \wedge P(x)) \\ &\equiv \exists x \in X \ ((x \in A \wedge P(x)) \vee (x \in B \wedge P(x))) \\ &\equiv \exists x \in X \ (x \in A \wedge P(x)) \vee \exists x \in X \ (x \in B \wedge P(x)) \\ &\equiv (\exists x \in A \ P(x)) \vee (\exists x \in B \ P(x)) \end{aligned}$$

が導けます.

(1.21) について

まず以下の (1.22) を示します.

X の部分集合 $A_1, A_2 \subset X$ に対して

$$A_1 \subset A_2 \Rightarrow f(A_1) \subset f(A_2) \quad (1.22)$$

が成立します。

実際

$$\begin{aligned} y \in f(A_1) &\Leftrightarrow \exists x \in A_1 \ y = f(x) \\ &\stackrel{(*)}{\Rightarrow} \exists x \in A_2 \ y = f(x) \Leftrightarrow y \in f(A_2) \end{aligned}$$

と示せます。ここで (*) において以下を用いています。

集合 X 上の命題関数 $P(x)$ が与えられているときに X の部分集合 A, B が $A \subset B$ を満たすならば

$$(\exists x \in A \ (P(x))) \Rightarrow (\exists x \in B \ (P(x)))$$

が常に成立します。

最後に (1.21) を示します。

$$A \cap B \subset A, \quad A \cap B \subset B$$

が常に成立しますから

$$f(A \cap B) \subset f(A), \quad f(A \cap B) \subset f(B)$$

が (1.22) を用いると導けます。これから

$$f(A \cap B) \subset f(A) \cap f(B)$$

であることが従います。

VI 写像 $f: X \rightarrow Y$ と $g: Y \rightarrow Z$ が与えられているとき、以下を示しましょう。

- (1) f, g が全射ならば $g \circ f$ も全射となる。
- (2) f, g が単射ならば $g \circ f$ も単射となる。
- (3) $g \circ f$ が全射ならば g も全射となる。
- (4) $g \circ f$ が単射ならば f も単射となる。

解答

(1) 任意の $z \in Z$ をとります。 g が全射なので $\exists y \in Y$ が存在して

$$z = g(y)$$

が成立します. f が全射なので, この $y \in Y$ に対して $\exists x \in X$ が存在して

$$y = f(x)$$

が成立します. このとき

$$z = g(y) = g(f(x)) = g \circ f(x)$$

が成立します. よって $g \circ f$ は全射であることが分かります.

(2) $x, x' \in X$ に対して

$$g \circ f(x) = g \circ f(x') \quad \text{すなわち} \quad g(f(x)) = g(f(x'))$$

が成立するとします. g が単射なので

$$f(x) = f(x')$$

が成立します. さらに f が単射なので

$$x = x'$$

が従います. よって $g \circ f$ は単射であることが分かります.

(3) $g \circ f$ が全射なので $\forall z \in Z$ に対して $\exists x \in X$ が存在して

$$z = g \circ f(x) = g(f(x))$$

が成立します. ここで $f(x) \in Y$ なので g が全射であることが分かります.

(4) $x, x' \in X$ に対して $f(x) = f(x')$ が成立すると仮定します. このとき

$$g(f(x)) = g(f(x')) \quad \text{すなわち} \quad g \circ f(x) = g \circ f(x')$$

が従います. ここで $g \circ f$ が単射であることを用いると

$$x = x'$$

となります. よって f は単射であることが示されました.