

情報論理 2009 年 中間試験 6 月 8 日

1.  $A$  と  $B$  と  $C$  は任意の集合とする。以下の集合の間で、一対一の対応が常に存在する組を作れ。

$$\begin{array}{ccccccc} A^{\{0,1\}} & \{0,1\}^A & A^{B \times C} & A+A & A^C \times B^C & \{0,1\} \times A & 2^A \\ A \times A & (A^B)^C & (A \times B)^C & & & & \end{array}$$

2. 集合  $A$  を、 $A = \{a, b, c, d, e, f, g, h, i, j\}$  と定義する。また、関係  $R$  を、 $R = \{\langle a, b \rangle, \langle b, d \rangle, \langle d, e \rangle, \langle e, g \rangle, \langle c, h \rangle, \langle i, j \rangle\}$  と定義する。 $E$  は  $R$  の反射推移対称閉包とする。商集合  $A/E$  を求めよ。

3. 次の論理式は (1) 恒真か、(2) 充足不能か、(3) どちらでもないか。(3) の場合は、真にする解釈と偽にする解釈を与えよ。

1.  $(\forall x. P(x) \supset Q(x)) \wedge (\exists x. P(x) \wedge \neg Q(x))$
2.  $(\exists x. P(x)) \wedge Q \supset (\exists x. P(x) \wedge Q)$
3.  $(\forall x. P(x) \vee Q(x)) \supset (\forall x. P(x)) \vee (\forall x. Q(x))$
4.  $\forall x. R(x, f(x)) \wedge \neg R(x, f(f(x)))$

4. 以下の形の閉じた論理式を考える。

$$\forall x. \forall y. \exists z. A[x, z] \vee B[y, z]$$

ただし、 $A[x, z]$  は  $y$  を自由に含まない。 $B[y, z]$  は  $x$  を自由に含まない。アリティが 1 の新しい関数記号を 2 個導入して、上の論理式と充足可能性が等しい論理式を作れ。

5.  $\Gamma$  を極大無矛盾集合とする。 $A \supset B \in \Gamma$  ならば、 $A \notin \Gamma$  または  $B \in \Gamma$  であることを証明せよ。

6.  $A[x, u, v, w]$  を以下の論理式とする。

$$\begin{aligned} & (Q(u, v) \wedge Q(v, w) \supset Q(u, w)) \wedge \\ & Q(c, c) \wedge \\ & (\neg Q(f(x), x) \wedge Q(x, f(x))) \wedge \\ & Q(f(f(f(c))), c) \end{aligned}$$

$A[x_1, u_1, v_1, w_1] \wedge A[x_2, u_2, v_2, w_2] \wedge A[x_3, u_3, v_3, w_3]$  が矛盾するように、変数  $x_1, \dots, w_3$  を具体化せよ。