离散数学 (2023) 作业 01 - 命题逻辑

周帛岑 221900309

2023年3月1日

1 Problem 1

解:列表如下:

p	q	r	$p{ ightarrow}q$	$\neg p$	$\neg p \rightarrow r$	$(p\rightarrow q)\rightarrow (\neg p\rightarrow r)$
0	0	0	1	1	0	0
0	0	1	1	1	1	1
0	1	0	1	1	0	0
0	1	1	1	1	1	1
1	0	0	0	0	1	1
1	0	1	0	0	1	1
1	1	0	1	0	1	1
1	1	1	1	0	1	1

2 Problem 2

解:

 $1.\neg q \land p$

 $2.\neg p \land q \land r$

 $3.r \rightarrow (\neg p \leftrightarrow q)$

 $4.\neg q \land \neg p \land r$

 $5.q{\rightarrow}(\neg p{\wedge} \neg r)$

 $6.(p \land r) \rightarrow \neg q$

3 Problem 3

- 1. Jennifer 和 Teja 不是朋友。
- 2. 面包师说的"一打"没有 13 个。
- 3. Abby 每天并没有发送 100 多条短信。
- 4. 121 不是一个完全平方数。

4 Problem 4

- 1. T
- 2. F
- 3. T
- 4. T

5 Problem 5

解: 列表如下:

p	q	$\neg p$	$\neg q$	$\mathbf{p} \vee \mathbf{q}$	$\neg(p \lor q)$	$\neg p \land \neg q$	$\neg (p \lor q) \leftrightarrow \neg p \land \neg q$
0	0	1	1	0	1	1	1
0	1	1	0	1	0	0	1
1	0	0	1	1	0	0	1
1	1	0	0	1	0	0	1

由表得 $\neg(p \lor q) \equiv \neg p \land \neg q$

6 Problem 6

解:假设 TA 是理科学生为 p,TA 是文科学生为 q,TA 学好数学为 r 则第一个命题为 p \rightarrow r,第二个为 \neg q \rightarrow p,第三个命题为 \neg r 求证:q

正确,证明见下

- 1.p→r 前提
- 2.¬r 前提
- 3.¬p 1, 2 取拒式

4.¬q→p 前提

5.¬¬q 3,4取拒式

6.q 5 双重否定律

7 Problem 7

解:设这是铁为 p,这是铜为 q,这是锡为 r

则甲: ¬p∧¬q

 $Z: \neg p \land r$

丙: ¬r∧p

显然 $(\neg r \land q) \land (\neg q \land r) \equiv T$

故乙与丙必然一人全对一人全错,则甲此时说对一半说错一半。

假设 $\neg p = T$,则q = T,与乙与丙必然一人全对一人全错矛盾

假设 $\neg q = T$,则 p = T ,此时丙全对乙全错符合题意。

综上, 甲说对一半说错一半, 乙全错, 丙全对, 这是铁。

8 Problem 8

解:原命题即证:存在一种赋值,使 $(\alpha \leftrightarrow (\beta \leftrightarrow \gamma)) \rightarrow (\alpha \land (\beta \land \gamma)) \lor ((\neg \alpha) \land (\neg \gamma))$ 为假,也存在一种赋值,使 $(\alpha \land (\beta \land \gamma)) \lor ((\neg \alpha) \land (\neg \gamma)) \rightarrow (\alpha \leftrightarrow (\beta \leftrightarrow \gamma))$ 为假

对于前者,若该命题为假,则($\alpha\leftrightarrow(\beta\leftrightarrow\gamma)$)= 1 且($\alpha\land(\beta\land\gamma)$) \lor (($\neg\alpha$) $\land(\neg\beta)\land(\neg\gamma)$)= 0,又 当 $\alpha=\beta=0,\gamma=1$ 时, $\alpha\leftrightarrow(\beta\leftrightarrow\gamma)$)= 1 且($\alpha\land(\beta\land\gamma)$) \lor (($\neg\alpha$) $\land(\neg\beta)\land(\neg\gamma)$)= 0,故 $\alpha\leftrightarrow(\beta\leftrightarrow\gamma)$)不重言蕴涵($\alpha\land(\beta\land\gamma)$) \lor (($\neg\alpha$) $\land(\neg\gamma)$)

同理,对于后者为假时的取值,取 $\alpha=\beta=\gamma=0$,此时 $(\alpha\wedge(\beta\wedge\gamma))\vee((\neg\alpha)\wedge(\neg\beta)\wedge(\neg\gamma))=1$ 且 $(\alpha\leftrightarrow(\beta\leftrightarrow\gamma))=0$,故 $(\alpha\wedge(\beta\wedge\gamma))\vee((\neg\alpha)\wedge(\neg\beta)\wedge(\neg\gamma))$ 不重言蕴涵 $\alpha\leftrightarrow(\beta\leftrightarrow\gamma))$

综上, 命题得证。

9 Problem 9

证:

显然,由重言蕴含的定义知,1与2等价

对于 1 与 3, 1 等价于 $\neg \alpha \lor \beta \equiv 1$

对于 3, 原命题可转化为 $\alpha \rightarrow (\alpha \land \beta) \equiv 1$ 且 $(\alpha \land \beta) \rightarrow \alpha \equiv 1$

$$\exists \exists (\alpha \land \beta) \rightarrow \alpha) \equiv \neg(\alpha \land \beta) \lor \alpha \equiv (\neg \alpha \lor \neg \beta) \lor \alpha$$

即 3 等价于 $\neg \alpha \lor \beta \equiv 1$

即 3 等价于 1

同理,对于 4,原命题可转化为 $\beta \rightarrow (\alpha \lor \beta) \equiv 1$ 且 $(\alpha \lor \beta) \rightarrow \beta \equiv 1$

$$\ensuremath{\mathbb{Z}} \ \beta {\to} (\alpha {\lor} \beta) \equiv \neg \beta {\lor} (\alpha {\lor} \beta) \equiv 1$$

$$\underline{\mathbb{H}}.\ (\alpha \vee \beta) \rightarrow \beta \equiv \neg\ (\alpha \vee \beta) \vee \beta \equiv (\neg \alpha \wedge \neg \beta) \vee \beta \equiv (\neg \alpha \vee \beta) \wedge ((\neg \beta \vee \beta)) \equiv \neg \alpha \vee \beta$$

即 4 等价于 $\neg \alpha \lor \beta \equiv 1$

即 4 等价于 1

又由于等价具有可传递性, 故四个命题等价

10 Problem 10

解:

$$\alpha \rightarrow (\beta \rightarrow \alpha)$$

$$1.\alpha$$
 assumption

$$2.\beta$$
 assumption

$$3.\beta{
ightarrow}\alpha$$
 \rightarrow i $1,2$

$$4.\alpha{\rightarrow}(\beta{\rightarrow}\alpha) \quad {\rightarrow} i \quad 1,3$$
$$5.\alpha{\rightarrow}(\beta{\rightarrow}\alpha)$$

第二题:

$$(\alpha \rightarrow (\beta \rightarrow \gamma) \rightarrow (\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow (\alpha \rightarrow \gamma))$$

 $9.(\neg \beta \rightarrow \neg \alpha) \rightarrow ((\neg \beta \rightarrow \alpha) \rightarrow \beta) \rightarrow i \quad 1-8$