数理逻辑第一次作业

姓名	谢宇航	班级	5	学号	200110505
第1题					
第2题					
第3题					
第4题					
总分					
备注	1. 作业提交邮箱: hitsz_logic_2022@163.com。作业提交截止时间: 2022-05-21-24:00,超过提交截止时间的作业视为无效。 2. 确因网络等特殊原因无法及时提交作业的学生,应至少提前1小时与助教联系沟通(徐朕燃,Q: 1319282215,电话: 13713994811)。 3. 作业文件名命名方式: 第×次-学号-姓名-x班(例: 第1次-180110504-张三-5班.pdf);邮件主题为: 第×次-学号-姓名-x班(例: 第1次-180110504-张三-5班)。缺少这些信息的作业将被酌情扣分。注意作业次数以阿拉伯数字命名。 4. 可手写拍照转为 PDF 格式。				

1.

解:

- (1) 令p="是本科生",q="是研究生",r="大学里的学生"
- "大学里的学生不是本科生就是研究生"可表示为 $r \rightarrow p \lor q$
- (2) 令p="接到超速罚单",q="车速超过每小时 100 公里"
- "只要你接到超速罚单,你的车速就超过每小时 100 公里"可表示为 $p \rightarrow q$
- (3) 令*p*="年满 18 周岁", *q*="具有选举权"
- "除非你年满 18 周岁,否则你没有选举权"可表示为 $q \rightarrow p$

2.

<u>解:</u>

(1)

由逻辑等价的推论,对于任意赋值v均有 $A^v=B^v$ 即可推出 $A \leftrightarrow B$ 对 于 $\forall v$, $(\neg A \to \neg B)^v=1-(\neg A)^v+(\neg A)^v(\neg B)^v=1-(1-A^v)+(1-A^v)(1-B^v)=1-B^v+A^vB^v$

 $\Sigma : (B \to A)^v = 1 - B^v + A^v B^v$

∴对于任意赋值v均有 $(\neg A \rightarrow \neg B)^v = (B \rightarrow A)^v$, 所以 $\neg A \rightarrow \neg B \Leftrightarrow B \rightarrow A$

故该逻辑等价成立

(2)

由逻辑等价的推论,对于任意赋值v均有 $A^v = B^v$ 即可推出 $A \Leftrightarrow B$

对于
$$\forall v$$
, $(A \to (B \to C))^v = 1 - A^v + A^v(B \to C)^v = 1 - A^v + A^v(1 - B^v + B^vC^v) = 1 - A^v + A^v(B \to C)^v = 1 - A^v + A^v + A^v(B \to C)^v = 1 - A^v + A^v + A^v(B \to C)^v = 1 - A^v + A^v +$

 $A^{v}B^{v} + A^{v}B^{v}C^{v}$

 $\nabla : (A \wedge B \to C)^v = 1 - (A \wedge B)^v + (A \wedge B)^v C^v = 1 - A^v B^v + A^v B^v C^v$

∴对于任意赋值v均有 $A \rightarrow (B \rightarrow C) \Leftrightarrow A \land B \rightarrow C$

故该逻辑等价成立

(3)

对于指派v, $st A^v = 0$, $B^v = 0$, $C^v = 0$, $D^v = 0$ $\neg A \lor B = 1$, $A \to B \land C = 1$, $D \to B = 1$ 但是 $\neg B \to C = 0$

故该逻辑蕴含不成立

3.

解:

(1) 根据题意

 $\neg (q \rightarrow p) \land (r \rightarrow \neg s)$

 $\Leftrightarrow \neg(\neg q \lor p) \land (\neg r \lor \neg s)$

 \Leftrightarrow $(q \land \neg p) \land (\neg r \lor \neg s)$

 $\Leftrightarrow q \land \neg p \land (\neg r \lor \neg s)$ (合取范式)

 $\Leftrightarrow (q \land \neg p \land \neg r) \lor (q \land \neg p \neg s)$ (析取范式)

```
(2) 根据题意
\neg p \land q \rightarrow r
 \Leftrightarrow \neg(\neg p \land q) \lor r
\Leftrightarrow (p \lor \neg q) \lor r
\Leftrightarrow p \lor \neg q \lor r (合取范式、析取范式)
        (3) 根据题意
\neg (p \land q) \leftrightarrow p \land q
\Leftrightarrow ((\neg p \land \neg q) \land (p \land q)) \lor ((p \lor q) \land \neg (p \land q))
\Leftrightarrow (p \lor q) \land (\neg p \lor \neg q) (合取范式)
\Leftrightarrow ((p \lor q) \land \neg p) \lor ((p \lor q) \land \neg q)
\Leftrightarrow ((p \land \neg p) \lor (\neg p \land q)) \lor ((\neg q \land p) \lor (q \land \neg q))
\Leftrightarrow (\neg p \land q) \lor (\neg q \land p) (析取范式)
4.
         (1) 根据题意
\neg p \lor (p \land q)
\Leftrightarrow (\neg p \land (q \lor \neg q)) \lor (p \land q)
\Leftrightarrow (\neg p \land q) \lor (\neg p \land \neg q) \lor (p \land q) \quad (主析取范式)
\Leftrightarrow (\neg p \lor p) \land (\neg p \lor q)
\Leftrightarrow \neg p \lor q (主合取范式)
         (2) 根据题意
p \lor q \rightarrow (q \rightarrow r)
\Leftrightarrow \neg(p \lor q) \lor (q \to r)
\Leftrightarrow (\neg p \land \neg q) \lor (\neg q \lor r)
\Leftrightarrow (\neg p \land \neg q \land (r \lor \neg r)) \lor (\neg q \land (p \lor \neg p)) \lor (r \land (p \lor \neg p))
\Leftrightarrow (\neg p \land \neg q \land r) \lor (\neg p \land \neg q \land \neg r) \lor (\neg q \land p \land (r \lor \neg r)) \lor (\neg q \land \neg p \land (r \lor \neg r))
                                                                                                              \vee (r \wedge p \wedge (q \vee \neg q)) \vee (r \wedge \neg p \wedge (q \vee \neg q))
\Leftrightarrow (\neg p \land \neg q \land r) \lor (\neg p \land \neg q \land \neg r) \lor (\neg p \land q \land r) \lor (p \land \neg q \land \neg r) \lor (p \land \neg q \land r) \lor (p \land q \land
r) (主析取范式)
\Leftrightarrow (\neg q \lor r \lor \neg p) \land (\neg q \lor r \lor (p \land \neg p))
\Leftrightarrow (\neg p \lor \neg q \lor r) \land (p \lor \neg q \lor r) (主合取范式)
         (3) 根据题意
(p \rightarrow p \land q) \lor r
\Leftrightarrow (\neg p \lor (p \land q)) \lor r
\Leftrightarrow ((\neg p \lor p) \land (\neg p \lor q)) \lor r
\Leftrightarrow \neg p \lor q \lor r (主合取范式)
\Leftrightarrow (\neg p \land (q \lor \neg q)) \lor (q \land (p \lor \neg p)) \lor (r \land (p \lor \neg p))
 \Leftrightarrow (\neg p \land q \land (r \lor \neg r)) \lor (\neg p \land \neg q \land (r \lor \neg r)) \lor (p \land q \land (r \lor \neg r)) \lor (p \land r \land (q \lor \neg q))
                                                                                                              \vee (\neg p \wedge r \wedge (q \vee \neg q))
\Leftrightarrow (\neg p \land \neg q \land \neg r) \lor (\neg p \land \neg q \land r) \lor (\neg p \land q \land \neg r) \lor (\neg p \land q \land r) \lor (p \land \neg q \land r) \lor (p \land q \land
r) \lor (p \land q \land \neg r) (主析取范式)
```