命题逻辑

参考答案及提示

- 1. (1) 是命题, 真值为1
 - (2) 不是命题
 - (3) 是命题, 真值视具体情况而定
 - (4) 不是命题
 - (5) 是命题,真值为1
 - (6) 是命题, 真值为1
 - (7) 是命题, 真值为0
 - (8) 不是命题
 - (9) 是命题,真值视具体情况而定
 - (10) 不是命题
- 2. (1) 不是命题
 - (2) 不是命题
 - (3) 不是命题
- (4) 是命题。令 P: 所有的人都是要死的; Q: 所有的人都怕死,则命题可符号化为: 可表示为 P_{\land} —Q
 - (5) 是命题。令 P: 我明天去苏州; Q: 我后天去苏州,则命题可符号化为: PvQ
 - (6) 是命题。令 P: 我明天去苏州; Q: 我后天去苏州,则命题可符号化为:¬(P∨Q)
- (7) 是命题。令 P: 我明天去北京; Q: 我明天去天津; R: 我后天去北京; S: 我后天去 天津,则命题可符号化为: PvQvRvS
 - (8) 是命题。令 P: 我买到飞机票; Q: 我出去,则命题可符号化为: ¬P→¬Q
- (9) 是命题。令 P: 他余款多; Q: 他出门; R: 他买书,则命题可符号化为: (P∧Q→R) ∧(¬P∧Q→R)
 - (10) 是命题。令 P: 你陪伴我; Q: 你代我雇车; R: 我去, 则命题可符号化为: R→(P∨Q)
- (11) 是命题。令 P: 你充分考虑了一切论证; Q: 你得到了可靠见解,则命题可符号化为: $(P \rightarrow Q) \land (Q \rightarrow P)$ 或 P↔Q
 - (12) 是命题。令 P: 我懂得希腊文; Q: 我了解柏拉图,则命题可符号化为: $(Q\rightarrow P)\rightarrow \neg Q$
- (13) 是命题。令 P: 你去; Q: 他去; R: 我去,则命题可符号化为: $(P \rightarrow R) \land (Q \rightarrow R) \land (\neg P \rightarrow R) \land (\neg Q \rightarrow R)$
- (14) 是命题。令 P: 上午下雨; Q: 我去看电影; R: 我在家里看书; S: 我在家里看报,则命题可符号化为: (¬P→Q) \wedge (P→(R∨S))
 - (15) 是命题。令 P: 我今天进城; Q: 下雨,则命题可符号化为; $P \rightarrow \neg Q$
 - (16) 是命题。令 P: 你走; Q: 我留下,则命题可符号化为: P↔Q
- (17) 是命题。令 P: 某一个数是素数; Q: 某一个数能被 1 整除; R: 某一个数能被它自身整除; 则命题可符号化为: P↔Q∧R
- 3. (1) 不是命题公式。
 - (2) 不是命题公式。

(3) 是命题公式。

P	Q	P√Q	$(P \lor Q) \rightarrow P$	$P \rightarrow (P \lor Q)$
0	0	0	1	1
0	1	1	0	1
1	0	1	1	1
1	1	1	1	1

- (4) 是命题公式。真值表见上表。
- (5) 是命题公式。

P	¬P	P∨¬P	¬(P∨¬P)
0	1	1	0
1	0	1	0

(6) 是命题公式。

P	Q	P→Q	$P \land (P \rightarrow Q)$	$P \wedge (P \rightarrow Q) \rightarrow Q$
0	0	1	0	1
0	1	1	0	1
1	0	0	0	1
1	1	1	1	1

(7) 是命题公式。

P	Q	⊸Q	P→Q	$P \land (P \rightarrow Q)$	P→¬Q	$P \land (P \rightarrow Q) \land (P \rightarrow \neg Q)$
0	0	1	1	0	1	0
0	1	0	1	0	1	0
1	0	1	0	0	1	0
1	1	0	1	1	0	0

(8) 是命题公式。

P	Q	⊸P	¬Q	P→Q	$\neg Q \rightarrow \neg P$	$(P\rightarrow Q) \leftrightarrow (\neg Q\rightarrow \neg P)$
0	0	1	1	1	1	1
0	1	1	0	1	1	1
1	0	0	1	0	0	1
1	1	0	0	1	1	1

(9) 是命题公式。

P	Q	⊸P	¬Q	P∨Q	¬(P\Q)	¬Q∧¬P	$\neg (P \lor Q) \longleftrightarrow \neg Q \land \neg P$
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

(10) 是命题公式。

	-				
P	Q	¬P	¬P∨Q	P→Q	$(\neg P \lor Q) \longleftrightarrow (P \to Q)$
0	0	1	1	1	1
0	1	1	1	1	1
1	0	0	0	0	1
1	1	0	1	1	1

(11) 是命题公式。

P	Q	R	P→Q	Q→R	P→R	$(P \rightarrow Q) \land (Q \rightarrow R)$	$((P \rightarrow Q) \land (Q \rightarrow R)) \rightarrow (P \rightarrow R)$
0	0	0	1	1	1	1	1
0	0	1	1	1	1	1	1
0	1	0	1	0	1	0	1
0	1	1	1	1	1	1	1
1	0	0	0	1	0	0	1
1	0	1	0	1	1	0	1
1	1	0	1	0	0	0	1
1	1	1	1	1	1	1	1

(12) 是命题公式。

P	Q	R	P√Q	P∨Q→R	$(P \rightarrow R) \land (Q \rightarrow R)$	$((P \lor Q) \to R) \leftrightarrow ((P \to R) \land (Q \to R))$
0	0	0	0	1	1	1
0	0	1	0	1	1	1
0	1	0	1	0	0	1
0	1	1	1	1	1	1
1	0	0	1	0	0	1
1	0	1	1	1	1	1
1	1	0	1	0	0	1
1	1	1	1	1	1	1

- 4. (1) 成真指派: (0,0),(0,1),(1,0),(1,1); 成假指派: 无
 - (2) 成真指派: (0,0),(0,1),(1,1); 成假指派: (1,0)
 - (3) 成真指派: (0,1,1),(1,0,0),(1,0,1),(1,1,0),(1,1,1);
 - 成假指派: (0,0,0),(0,0,1),(0,1,0) (4) 成真指派: (0,0,0),(0,0,1),(0,1,0),(0,1,1),(1,1,1);
 - (4) 成具指派: (0,0,0),(0,0,1),(0,1,0),(0,1,1),(1,1,1); 成假指派: (1,0,0),(1,0,1),(1,1,0)
- 5. (1) 否 (2) 是 (3) 是 (4) 是 (5) 否 (6) 否
- 6. (1) 可满足 (2) 重言 (3) 重言 (4) 重言 (5) 可满足
 - (6) 矛盾 (7) 重言 (8) 矛盾 (9) 可满足 (10) 可满足
- 7. (1) 是 (2) 否
- 8. (1) 假 (2) 假 (3) 真
- 9. (1) $A \leftrightarrow B \Leftrightarrow (A \rightarrow B) \land (B \rightarrow A)$
 - $\Leftrightarrow (\neg A \lor B) \land (\neg B \lor A)$
 - $\Leftrightarrow (\neg A \land \neg B) \lor (\neg A \land A) \lor (B \land \neg B) \lor (B \land A)$
 - \Leftrightarrow $(A \land B) \lor (\neg A \land \neg B)$
 - (2) $A \rightarrow (B \rightarrow A) \Leftrightarrow \neg A \lor (\neg B \lor A)$
 - $\Leftrightarrow (\neg B \lor A) \lor \neg A$
 - $\Leftrightarrow (A \lor \neg B) \lor \neg A$

$$\Leftrightarrow A \lor (\neg B \lor \neg A)$$

- $\Leftrightarrow A \lor (\neg A \lor \neg B)$
- $\Leftrightarrow A \lor (A \rightarrow \neg B)$
- $\Leftrightarrow \neg A \rightarrow (A \rightarrow \neg B)$
- (3) $(A \rightarrow C) \land (B \rightarrow C) \Leftrightarrow (\neg A \lor C) \land (\neg B \lor C)$
 - $\Leftrightarrow (\neg A \land \neg B) \lor C$
 - $\Leftrightarrow \neg (A \lor B) \lor C$
 - $\Leftrightarrow (A \lor B) \to C$
- (4) $A \rightarrow (B \rightarrow C) \Leftrightarrow \neg A \lor (\neg B \lor C)$
 - $\Leftrightarrow (\neg A \lor \neg B) \lor C$
 - $\Leftrightarrow (\neg B \lor \neg A) \lor C$
 - $\Leftrightarrow \neg B \lor (\neg A \lor C)$
 - $\Leftrightarrow B \rightarrow (A \rightarrow C)$
- (5) $A \rightarrow (A \rightarrow B) \Leftrightarrow \neg A \lor (\neg A \lor B)$
 - $\Leftrightarrow (\neg A \lor \neg A) \lor B$
 - $\Leftrightarrow \neg A \lor B$
 - $\Leftrightarrow A \rightarrow B$
- (6) $(A \rightarrow B) \rightarrow (A \rightarrow C) \Leftrightarrow \neg (\neg A \lor B) \lor (\neg A \lor C)$
 - $\Leftrightarrow (A \land \neg B) \lor (\neg A \lor C)$
 - $\Leftrightarrow ((A \land \neg B) \lor \neg A) \lor C$
 - $\Leftrightarrow ((A \lor \neg A) \land (\neg B \lor \neg A)) \lor C$
 - $\Leftrightarrow (1 \land (\neg A \lor \neg B)) \lor C$
 - $\Leftrightarrow (\neg A \lor \neg B) \lor C$
 - $\Leftrightarrow \neg A \lor (\neg B \lor C)$
 - $\Leftrightarrow A \rightarrow (B \rightarrow C)$
- 10. (1) 1 (2) QAR (3) R (4) R
- 11. (1) 合取范式: PvQ 析取范式: PvQ
 - (2) 合取范式: PAQ 析取范式: PAQ
 - (3) 合取范式: PvQvR 析取范式: PvQvR
 - (4) 合取范式: (¬P∨Q)∧(¬P∨R)∧(P∨¬Q)∧(P∨¬R)
 - 析取范式: (PAQAR) \ (¬PA¬QA¬R)
 - (5) 合取范式: ¬P∨¬Q∨R 析取范式: ¬P∨¬Q∨R
- 12. (1) 主合取范式: P∨Q 主析取范式: (P∧Q)∨(P∧¬Q)∨(¬P∧Q)
 - (2) 主合取范式: P∨Q∨R 主析取范式: (P∧Q∧R)∨(P∧Q∧¬R)∨(P∧¬Q∧R)∨(P∧¬Q∧¬R) ∨(¬P∧Q∧R)∨(¬P∧Q∧¬R)∨(¬P∧¬Q∧R)
 - (3) 主合取范式: (PvQv¬R)v(Pv¬QvR)v(Pv¬Qv¬R)v(¬PvQvR)v(¬PvQv¬R)v
 - (¬P¬¬Q¬R) 主析取范式: (P¬Q¬R)¬(¬P¬¬Q¬¬R)
 - (4) 主合取范式: 1 (重言式) 主析取范式: (PAQ) \((PA-Q)\((-PAQ)\((-PAQ)\((-PA-Q)
 - (5) 主合取范式: (P¬Q)¬(P¬¬Q)¬(¬P¬Q) 主析取范式: 0(矛盾式)
 - (6) 主合取范式: 1 (重言式) 主析取范式: (P∧Q)∨(P∧¬Q)∨(¬P∧Q)∨(¬P∧¬Q)
 - (7) 主合取范式: P√¬Q 主析取范式: (P∧Q)∨(P∧¬Q)∨(¬P∧¬Q)
 - (8) 主合取范式: (P∨Q)∧(¬P∨¬Q) 主析取范式: (¬P∧Q)∨(P∧¬Q)

13. (1)

证明: 1) A P(附加)

- 2) ¬A∨B P
- 3) B T, I, (1), (2)
- 4) C→¬B P
- 5) $\neg C$ T, I, (3), (4)
- 6) $A \rightarrow \neg C$ CP

(2)

证明: 1) A P (附加)

- 2) $A \rightarrow (B \rightarrow C)$ P
- 3) $B \rightarrow C$ T, I, (1), (2)
- 4) $(C \land D) \rightarrow E$ P
- 5) $C \rightarrow (D \rightarrow E)$ R, E, (4)
- 6) $B \rightarrow (D \rightarrow E)$ T, I, (3), (5)
- 7) $\neg F \rightarrow (D \land \neg E)$ F
- 8) $(D \rightarrow E) \rightarrow F$ R, E, (7)
- 9) $B \rightarrow F$ T, I, (6), (8)
- 10) $A \rightarrow (B \rightarrow F)$ CP

(3)

证明: 1) A P (附加)

- 2) A\sigma B T, I, (1)
- 3) $(A \lor B) \rightarrow (C \land D)$ P
- 4) CAD T, I, (2), (3)
- 5) D T, I, (4)
- 6) DVE T, I, (5)
- 7) $(D \lor E) \rightarrow F$ P
- 8) F T, I, (6), (7)
- 9) A→F CP

14. (1)

证明: 1)¬(¬A) P(附加)

- 2) A
 - R, E, (1)
- 3) A→C P
- 4) C T, I, (2), (3)
- 5) $(A \rightarrow B) \land (C \rightarrow D)$ P
- 6) $A \rightarrow B$ T, I, (5)
- 7) B T, I, (2), (6)
- 8) $C \rightarrow D$ T, I, (5)
- 9) D T, I, (4), (8)
- 10) $(B\rightarrow E) \land (D\rightarrow F) P$
- 11) $B \rightarrow E$ T, I, (10)
- 12) E T, I, (7), (11)

```
13) D→F
                                 T, I, (10)
            14) F
                                 T, I, (9), (13)
            15) ¬(E∧F)
                                  P
            16) E \rightarrow \neg F
                                  R, E, (15)
            17) ¬F
                                  T, I, (12), (16)
            18) F∧¬F
                                  T, I, (14), (17), 矛盾
    (2)
    证明: 1)¬(¬A)
                                 P (附加)
            2) A
                                 R, E, (1)
            3) A→B
                                 P
            4) B
                                 T, I, (2), (3)
            5) C \rightarrow \neg B
                                  P
            6) ¬C
                                  T, I, (4), (5)
            7) D→¬B
                                  P
            8) ¬D
                                  T, I, (4), (7)
            9) C∨D
                                  P
            10) D
                                 T, I, (6), (9)
            11) D∧¬D
                                  T, I, (8), (10), 矛盾
15. (1)
    证明: 1) ¬R
                                  P
            2) ¬Q∨R
                                  P
            3) ¬Q
                                  T, I, (1), (2)
            4) \neg (P \land \neg Q)
                                 P
            5) ¬P∨Q
                                  R, E, (4)
                                  T, I, (3), (5)
            6) ¬P
    (2)
    证明: 1) P∧Q
                                  P
            2) P
                                 T, I, (1)
            3) Q
                                 T, I, (1)
            4) ¬Q∨P
                                 T, I, (2)
            5) ¬P∨Q
                                 T, I, (3)
            6) Q→P
                                 R, E, (4)
            7) P→Q
                                 R, E, (5)
            8) P↔Q
                                 T, I, (6), (7)
            9) (P \leftrightarrow Q) \rightarrow (R \lor S)
                                 P
            10) RvS
                                  T, I, (8), (9)
    (3)
    证明: 1) (¬Q∨R)∧¬R
                                  P
            2) ¬R
                                  T, I, (1)
            3) ¬Q∨R
                                  T, I, (1)
```

(5)

- 16. 提示: 其中任意两个式子为真,可推出第三个式子为假。
- 17. 令 P: 我学习; Q: 我数学及格; R: 我热衷于玩扑克论证的有效性即要证:

$$P \rightarrow Q$$
, $\neg R \rightarrow P$, $\neg Q \Rightarrow R$

证明如下:

所以,该论证是有效的。

18. (1) 先将前提和结论符号化。

设 P: 小张去看电影; Q: 小王去看电影; R: 小李去看电影; S: 小赵去看电影。

前提: $(P \land Q) \rightarrow R$, $\neg S \lor P$, Q

结论: S→R

用推理规则证明结论的有效性:

- 1) S P (附加)
- 2) ¬S∨P P
- 3) P T, I, (1), (2)
- 4) Q P
- 5) P∧Q T, I, (3), (4)
- 6) $(P \land Q) \rightarrow R$ P
- 7) R T, I, (5), (6)
- 8) S→R CP

因此该推理正确 (有效)。

(2) 先将前提和结论符号化。

设P: 下午气温超过30°C; Q: 王小燕去游泳; R: 王小燕去看电影。

前提: P→Q, Q→¬R

结论: ¬R→P

推理是否正确,即判断:

 $(P\rightarrow Q)$ ∧ $(Q\rightarrow \neg R)$ ⇒¬ $R\rightarrow P$ 是否成立?

或 $(P \rightarrow Q) \land (Q \rightarrow \neg R) \rightarrow (\neg R \rightarrow P)$ 是否为永真式?

因为 $(P \rightarrow Q) \land (Q \rightarrow \neg R) \rightarrow (\neg R \rightarrow P)$ 的主析取范式为

m₁ vm₃ vm₄ vm₅ vm₆ vm₇, 该式不是重言式。

因此该推理不正确(无效)。

(按照 CP 规则进行证明亦可,但得不到 P 一定为真,类讨论式证明)

19. 首先符号化

令 P: A 队获冠军; Q: B 队获亚军; R: C 队获亚军; S: D 队获亚军,则

前提: $P \rightarrow (Q \lor R)$, $R \rightarrow \neg P$, $S \rightarrow \neg Q$, P

结论: ¬S

推理形式: $P \rightarrow (Q \lor R)$, $R \rightarrow \neg P$, $S \rightarrow \neg Q$, $P \Rightarrow \neg S$

Р

Ρ

证明: (1) P

- $(2) P \rightarrow (Q \lor R)$ T, I, (1), (2) (3) Q\r
- (4) $R \rightarrow \neg P$ Р
- T, I, (4) $(5) P \rightarrow \neg R$
- (6) ¬R T, I, (1), (5)
- (7) QT, I, (3), (6)
- (8) $S \rightarrow \neg Q$ Р
- $(9) Q \rightarrow \neg S$ T, I, (8)
- (10) ¬S T, I, (7), (9)

因此,该结论是有效的。

20. 令 P: 张三说真话; Q: 李四说真话; R: 王五说真话,则 前提: $P \rightarrow \neg Q$, $\neg P \rightarrow Q$, $Q \rightarrow \neg R$, $\neg Q \rightarrow R$, $R \rightarrow (\neg P \land \neg Q)$, $\neg R \rightarrow (P \lor Q)$ 下面根据已知前提进行形式推理:

因此,由上述推理可知张三说假话,王五说假话,只有李四说真话。

T, I, (7), (9), (11)

21. 令 P: 小李是三好学生; Q: 小张是三好学生; R: 你知道小李是三好学生; S: 小赵是三好学生,则

前提: P√Q, P→R, Q→S, ¬R

(12) $\neg P \land Q \land \neg R$

下面根据已知前提进行形式推理:

- $(1) P \rightarrow R \qquad \qquad P$
- (2) ¬R P
- (3) $\neg P$ T, I, (1), (2)
- (4) P√Q P
- (5) Q T, I, (3), (4)
- (6) $Q \rightarrow S$ P
- (7) S (8) QAS T, I, (5), (6) T, I, (5), (7)

因此,由上述推理可知小张和小赵是三好学生。