بخش اول سولات تئورى ١ استنتاج

۱.۱ روش Forward chaining

طبق الگوريتم مراحل زير را طي ميكنيم.

$$\begin{cases} Inferred = \{\} \\ Queue = \{A, D\} \end{cases} \\ \begin{cases} (T \Longrightarrow R) & 1 \\ (P \land Q \Longrightarrow R) & 2 \\ (S \land A \land C \Longrightarrow P) & 3 \\ (A \Longrightarrow B) & 1 \end{cases} \\ Counts = \begin{cases} (D \land F \Longrightarrow C) & 2 \\ (B \land D \Longrightarrow T) & 2 \\ (A \land D \land T \Longrightarrow E) & 3 \\ (E \land B \Longrightarrow S) & 2 \\ (F \Longrightarrow Q) & 1 \end{cases} \\ \begin{cases} Inferred = \{A\} \\ Queue = \{D, B\} \end{cases} \\ \begin{cases} (T \Longrightarrow R) & 1 \\ (P \land Q \Longrightarrow R) & 2 \\ (S \land A \land C \Longrightarrow P) & 3 \\ (A \Longrightarrow B) & 0 \\ (D \land F \Longrightarrow C) & 2 \\ (B \land D \Longrightarrow T) & 2 \\ (A \land D \land T \Longrightarrow E) & 2 \\ (F \Longrightarrow Q) & 1 \end{cases} \\ \begin{cases} Inferred = \{A, D\} \\ Queue = \{B\} \end{cases} \\ \begin{cases} (T \Longrightarrow R) & 1 \\ (P \land Q \Longrightarrow R) & 2 \\ (S \land A \land C \Longrightarrow P) & 3 \\ (A \Longrightarrow B) & 0 \\ (D \land F \Longrightarrow C) & 1 \\ (B \land D \Longrightarrow T) & 1 \\ (A \land D \land T \Longrightarrow E) & 1 \\ (E \land B \Longrightarrow S) & 2 \end{cases} \\ \begin{cases} (D \land F \Longrightarrow C) & 1 \\ (B \land D \Longrightarrow T) & 1 \end{cases} \\ \end{cases} \end{cases}$$

```
Inferred = \{A, D, B\}
     Queue = \{T\}
                       (T \Longrightarrow R)
                       (P \wedge Q \implies R)
                       (S \wedge A \wedge C \implies P)
B
                       (A \Longrightarrow B)
     Counts =
                       (D \wedge F \implies C)
                       (B \wedge D \implies T)
                       (A \land D \land T \implies E) 1
                       (E \wedge B \implies S)
                      (F \Longrightarrow Q)
     Inferred = \{A, D, B, T\}
     Queue = \{R, E\}
                       (T \implies R)
                       (P \wedge Q \implies R)
                       (S \wedge A \wedge C \implies P)
T
                       (A \Longrightarrow B)
     Counts =
                       (D \wedge F \implies C)
                       (B \wedge D \implies T)
                       (A \wedge D \wedge T \implies E) \quad 0
                       (E \wedge B \implies S)
                     (F \Longrightarrow Q)
     Inferred = \{A, D, B, T, R\}
     Queue = \{E\}
                       (T \Longrightarrow R)
                       (P \wedge Q \implies R)
                       (S \wedge A \wedge C \implies P)
R
                       (A \Longrightarrow B)
      Counts =
                       (D \wedge F \implies C)
                       (B \wedge D \implies T)
                       (A \wedge D \wedge T \implies E) \quad 0
                       (E \wedge B \implies S)
                     (F \implies Q)
     Inferred = \{A, D, B, T, R, E\}
      Queue = \{S\}
                       (T \Longrightarrow R)
                       (P \wedge Q \implies R)
                       (S \wedge A \wedge C \implies P)
E
                       (A \Longrightarrow B)
     Counts =
                       (D \wedge F \implies C)
                       (B \wedge D \implies T)
                       (A \wedge D \wedge T \implies E)
                       (E \wedge B \implies S)
                                                      0
```

$$S \begin{cases} Inferred = \{A, D, B, T, R, E, S\} \\ Queue = \{\} \end{cases}$$

$$Counts = \begin{cases} (T \Longrightarrow R) & 0 \\ (P \land Q \Longrightarrow R) & 2 \\ (S \land A \land C \Longrightarrow P) & 1 \\ (A \Longrightarrow B) & 0 \\ (D \land F \Longrightarrow C) & 1 \\ (B \land D \Longrightarrow T) & 0 \\ (A \land D \land T \Longrightarrow E) & 0 \\ (E \land B \Longrightarrow S) & 0 \\ (F \Longrightarrow Q) & 1 \end{cases}$$

و در این مرحله صف خالی می شود و الگوریتم خاتمه می یابد پس فقط سمبلهای $\{A,D,B,T,R,E,S\}$ قابل استنتاج هستند و سمبلهای $\{P,Q,C,F\}$ قابل استنتاج نیستند.

۲.۱ افزودن سمبل تا جایی که تمام اتمیکها قابل دسترس باشند.

در صورتی که تنها اتم F به مجموعه دانش اضافه شود تمام عبارات قابل استنتاج خواهد بود.

$$F \begin{cases} Inferred = \{A, D, B, T, R, E, S\} \\ Queue = \{F\} \end{cases}$$

$$Counts = \begin{cases} (T \Longrightarrow R) & 0 \\ (P \land Q \Longrightarrow R) & 2 \\ (S \land A \land C \Longrightarrow P) & 1 \\ (A \Longrightarrow B) & 0 \\ (D \land F \Longrightarrow C) & 1 \\ (B \land D \Longrightarrow T) & 0 \\ (A \land D \land T \Longrightarrow E) & 0 \\ (F \Longrightarrow Q) & 1 \end{cases}$$

$$Counts = \begin{cases} Inferred = \{A, D, B, T, R, E, S, F\} \\ Queue = \{C, Q\} \end{cases}$$

$$Counts = \begin{cases} (T \Longrightarrow R) & 0 \\ (P \land Q \Longrightarrow R) & 2 \\ (S \land A \land C \Longrightarrow P) & 1 \\ (A \Longrightarrow B) & 0 \\ (D \land F \Longrightarrow C) & 0 \\ (B \land D \Longrightarrow T) & 0 \\ (A \land D \land T \Longrightarrow E) & 0 \\ (E \land B \Longrightarrow S) & 0 \\ (F \Longrightarrow Q) & 0 \end{cases}$$

```
Inferred = \{A, D, B, T, R, E, S, F, C\}
     Queue = \{Q, P\}
                     (T \implies R)
                      (P \wedge Q \implies R)
                      (S \wedge A \wedge C \implies P)
C
                      (A \Longrightarrow B)
     Counts =
                      (D \wedge F \implies C)
                      (B \wedge D \implies T)
                      (A \wedge D \wedge T \implies E) \quad 0
                      (E \wedge B \implies S)
                     (F \Longrightarrow Q)
     Inferred = \{A, D, B, T, R, E, S, F, C, Q\}
     Queue = \{P\}
                      (T \Longrightarrow R)
                      (P \land Q \implies R)
                      (S \wedge A \wedge C \implies P)
Q
                      (A \Longrightarrow B)
     Counts =
                      (D \wedge F \implies C)
                      (B \wedge D \implies T)
                      (A \wedge D \wedge T \implies E) \quad 0
                      (E \wedge B \implies S)
                     (F \implies Q)
     Inferred = \{A, D, B, T, R, E, S, F, C, Q, P\}
     Queue = \{\}
                                                     0
                      (T \Longrightarrow R)
                      (P \wedge Q \implies R)
                      (S \wedge A \wedge C \implies P)
                      (A \Longrightarrow B)
     Counts =
                      (D \wedge F \implies C)
                      (B \wedge D \implies T)
                      (A \wedge D \wedge T \implies E) \quad 0
                      (E \wedge B \implies S)
                                                     0
                                                     0
```

تمام عبارتهای موجود در استنتاج را به صورت ∨ تعدادی اتم مینویسیم و به صورت زیر مراحل را طی میکنیم.

۲ استنتاج

Step	Proposition	Explanation
1	P	premise
2	$V \vee T$	premise
3	$\neg P \lor U$	premise
4	$R \vee \neg Q$	premise
5	$\neg V \lor W$	premise
6	$\neg P \lor Q$	premise
7	$\neg S \lor U \lor T$	premise
8	$\neg P \lor \neg R \lor S$	premise
9	U	Resolution1, 3
10	Q	Resolution 1, 6
11	$\neg R \lor S$	Resolution 1, 8
12	R	Resolution 4 , 10
13	S	Resolution 11 , 12

۳ بررسی استنتاج

۱.۳ الف

$$E \wedge R \Longrightarrow B$$

$$E \Longrightarrow R \vee P \vee L$$

$$K \Longrightarrow B$$

$$\neg (K \wedge B)$$

$$P \Longrightarrow \neg K$$

 $K \implies \neg(K \wedge E)$ عبارت

این عبارت مستقل از مقدار متغییرها همیشه درست است پس استنتاج معتبر است (عبارت Sat معادل به صورت $True \longrightarrow True$ شد که همیشه درست است.)

$$\begin{split} K &\Longrightarrow \neg (K \wedge E) \\ \neg K \vee \neg (K \wedge E) \\ \neg K \vee \neg K \vee \neg E \\ (\neg K \vee \neg K) \vee \neg E \\ True \vee \neg E \\ True \end{split}$$

 $K \wedge E \implies R$ عبارت

میدانیم در صورتی که نتیجه به صورت $Q \implies Q$ باشد میتوان مقدم را در فرضها در نظرگفت و استنتاج حاصل همارز استنتاج اولیه خواهد بود پس داریم:

Step	Proposition	Explanation
1	$E \wedge R \implies B$	premise
2	$E \implies R \vee P \vee L$	premise
3	$K \implies B$	premise
4	$\neg L \lor \neg B$	premise
5	$P \implies \neg K$	premise
6	$K \wedge E$	first part of the conclusion
7	K	Simplification 6
8	E	Simplification 6
9	$\neg P$	Modus tollens 5, 7
10	$R \lor P \lor L$	Modus ponens 8, 2
11	$R \lor L$	Disjunctive syllogism 10, 9
12	B	Modus ponens 3, 7
13	$\neg L$	Disjunctive syllogism 4, 12
14	R	Disjunctive syllogism 11, 13
	1	

 $L \lor P \implies \neg K$ عبارت

مشابه قسمت قبل عمل میکنیم و مقدم را جزو گزارهها در نظر میگیریم. (عبارتی که در سوال داده شده است را عکس و قرینه میکنیم پس ارزش درستی آن تغییر نمیکند. بعد از آن مقدم را به عنوان گزارهها در نظر میگیریم)

$$(L \lor P \implies \neg K) \iff (K \implies \neg L \land \neg P)$$

Step	Proposition	Explanation
1	$E \wedge R \implies B$	premise
2	$E \implies R \vee P \vee L$	premise
3	$K \implies B$	premise
4	$\neg L \lor \neg B$	premise
5	$P \implies \neg K$	premise
6	K	first part of the conclusion
7	$\neg P$	Resolution 5, 6
8	B	Modus ponens 3, 6
9	$\neg L$	Resolution 4, 8
10	$\neg L \wedge \neg P$	Conjunction 7, 9

$L \wedge P$ عبارت

به ازای مقداردهی زیر تمام گزارهها درست هستند ولی نتیجه غلط است پس گزاره استنتاج نمی شود.

B = True

L = True

P=False

E = False

۲.۳ ب

$$\begin{array}{ccc} A &\Longrightarrow B \wedge C \\ C &\Longrightarrow D \vee E \vee F \\ B &\Longrightarrow D \wedge E \end{array}$$

Bعبارت

Step	Proposition	Explanation
1	$A \implies B \wedge C$	Premise
2	$C \implies D \lor E \lor F$	Premise
3	$B \implies D \wedge E$	Premise
4	A	Premise
5	$B \wedge C$	Modus ponens 1 and 4
6	B	Simplification

Fعبارت

در صورتی که متغییرها به صورت زیر مقداردهی شوند تمام گزارههای اولیه درست هستند ولی F نادرست است پس استنتاج امکانپذیر نست.

A = True

B = True

C=True

D=True

E = True

F = False

$A \lor E$ عبارت

Step	Proposition	Explanation
1	$A \implies B \wedge C$	Premise
2	$C \implies D \lor E \lor F$	Premise
3	$B \implies D \wedge E$	Premise
4	A	Premise
5	$A \lor E$	Addition on 4

۳.۳ پ

$$\begin{array}{c} \neg C \implies \neg K \\ C \implies A \vee B \\ B \implies R \vee C \\ K \wedge \neg M \end{array}$$

 $A \lor R$ عبارت

به ازای مقداردهی زیر گزارهها درست هستند ولی نتیجه غلط است پس استنتاج ممکن نیست.

A=False

R=False

K = True

 $\begin{aligned} M &= False \\ C &= True \\ B &= True \end{aligned}$

$A \lor B$ عبارت

Step	Proposition	Explanation
1	$\neg C \implies \neg K$	Premise
2	$C \implies A \vee B$	Premise
3	$B \implies R \vee C$	Premise
4	$K \wedge \neg M$	Premise
5	K	Simplification on 4
6	C	Modus tollens 1, 5
7	$A \vee B$	Modus ponens 2, 6

 $A \lor K$ عبارت

Step	Proposition	Explanation
1	$\neg C \implies \neg K$	Premise
2	$C \implies A \vee B$	Premise
3	$B \implies R \vee C$	Premise
4	$K \wedge \neg M$	Premise
5	K	Simplification on 4
6	$A \vee K$	Addition on 5

True عبارت

همیشه یک عبارت درست نتیجه منطقی یک استنتاج است. چون عبارت $(P_1 \wedge P_2 \wedge \cdots \wedge P_j \implies True)$ همیشه درست است. پس استنتاج معتبر نداریم.

۴ بررسی عبارت از نظر همیشه درست بودن و ارضاپذیر بودن

 $Smoke \implies Smoke$ عبارت

این عبارت همیشه درست است.

 $\begin{array}{l} Smoke \implies Smoke \\ \equiv \neg Smoke \lor Smoke \\ \equiv True \end{array}$

 $Smoke \implies Fire$ عبارت

این عبارت به ازای مقادیر متفاوت می تواند درست یا غلط باشد و تو تولوژی نیست.

Smoke	Fire	$Smoke \implies Fire$
0	0	1
0	1	1
1	0	0
1	1	1

 $(Smoke \implies Fire) \implies (\neg Smoke \implies \neg Fire)$ عبارت

گزاره به ازای بعضی مقداردهیها درست و بعضی نادرست است.

Smoke	Fire	$Smoke \implies Fire$	$\neg Smoke \implies \neg Fire$	$(Smoke \implies Fire) \implies (\neg Smoke \implies \neg Fire)$
0	0	1	1	1
0	1	1	0	0
1	0	0	1	1
1	1	1	1	1

 $Smoke \lor Fire \lor \neg Fire$ عبارت

چون یک متغییر و نقیض آن یا شدهاند پس عبارت همیشه درست است.

 $Smoke \vee Fire \vee \neg Fire$

 $\equiv Smoke \vee (Fire \vee \neg Fire)$

 $\equiv Smoke \lor (True)$

 $\equiv True$

 $((Smoke \land Heat) \implies Fire) \iff ((Smoke \implies Fire) \lor (Heat \implies Fire))$ قرض می کنیم عبارت صورت سوال P نام دارد.

Smoke	Heat	Fire	$(Smoke \land Heat) \implies Fire$	$Smoke \implies Fire$	$Heat \implies Fire$	P
0	0	0	1	1	1	1
0	0	1	1	1	1	1
0	1	0	1	1	0	1
0	1	1	1	1	1	1
1	0	0	1	0	1	1
1	0	1	1	1	1	1
1	1	0	0	0	0	1
1	1	1	1	1	1	1

طبق جدول این گزاره همیشه درست است.

 $(Smoke \implies Fire) \implies ((Smoke \land Heat) \implies Fire)$ عبارت

Smoke	Heat	Fire	$Smoke \implies Fire$	$(Smoke \land Heat) \implies Fire$	P
0	0	0	1	1	1
0	0	1	1	1	1
0	1	0	1	1	1
0	1	1	1	1	1
1	0	0	0	1	1
1	0	1	1	1	1
1	1	0	0	0	1
1	1	1	1	1	1
	'	'		'	

طبق جدول این گزاره همیشه درست است.

 $Big \lor Dumb \lor (Big \implies Dumb)$ عبارت

$egin{array}{ c c c c c c c c c c c c c c c c c c c$	Big	Dumb	$\mid Big \implies Dumb$	$Big \lor Dumb \lor (Big \implies Dumb)$
$egin{array}{c c c c c c c c c c c c c c c c c c c $	0	0	1	1
$egin{array}{c c c c c} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{array}$	0	1	1	1
1 1 1 1	1	0	0	1
	1	1	1	1

 $(A \land B) \lor (\neg C) \lor (\neg A \land C) \implies \neg A \lor B \lor \neg C$ عبارت

- $(A \wedge B) \vee (\neg C) \vee (\neg A \wedge C)$
- $\equiv (A \land B) \lor ((\neg C \lor \neg A) \land (\neg C \lor C))$
- $\equiv (A \wedge B) \vee ((\neg C \vee \neg A) \wedge True)$
- $\equiv (A \land B) \lor ((\neg C \lor \neg A))$
- $\equiv (A \land B) \lor (\neg C) \lor (\neg A)$
- $\equiv (\neg A) \lor (A \land B) \lor (\neg C)$
- $\equiv (\neg A \lor A) \land (\neg A \lor B) \lor (\neg C)$
- $\equiv True \wedge (\neg A \vee B) \vee (\neg C)$
- $\equiv (\neg A \vee B) \vee (\neg C)$
- $\equiv \neg A \lor B \lor \neg C$

مررسی صحت استنتاج بخش اول

$$P \wedge Q$$

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

$$R \Longrightarrow (S \vee T)$$

$$\neg S$$

 $\therefore T$

طبق روند زير ميتوان استنتاج را انجام داد.

Step	Proposition	Explanation
1	$P \wedge Q$	Premise
2	$P \implies (R \wedge Q)$	Premise
3	$R \implies (S \vee T)$	Premise
4	$\neg S$	Premise
5	P	Simplification 1
6	$R \wedge Q$	Modus ponens 2 , 5
7	R	Simplification 6
8	$S \vee T$	Modus ponens
9	T	Disjunctive syllogism 4 , 8

بخش دوم

$$P \Longrightarrow (Q \Longrightarrow R)$$

$$P \lor S$$

$$T \Longrightarrow Q$$

$$\neg S$$

 $\therefore \neg R \implies \neg T$

طبق قضیه میتوان مقدم نتیجه استنتاج را به عنوان گزارهها اولیه بپذیریم. پس استنتاج به صورت زیر تبدیل میشود و با استنتاج اولیه همارز است.

$$P \Longrightarrow (Q \Longrightarrow R)$$

$$P \lor S$$

$$T \Longrightarrow Q$$

$$\neg S$$

$$\neg R$$

 $\therefore \neg T$

مراحل زیر را برای استنتاج طی میکنیم.

Step	Proposition	Explanation
1	$P \implies (Q \implies R)$	Premise
2	$P \vee S$	Premise
3	$T \implies Q$	Premise
4	$\neg S$	Premise
5	$\neg R$	First part of the conclusion
6	P	Disjunctive syllogism 2 , 4
7	$Q \implies R$	Modus ponens 1, 6
8	$\neg Q$	Modus tollens 5 , 7
9	$\neg T$	Modus tollens 3 , 8

بخش سوم

$$\begin{array}{c}
P \lor Q \\
\neg P \lor R \\
\neg R
\end{array}$$

$$\vdots \neg Q$$

با توجه به مراحل زیر عبارت نقیض نتیجه ذکر شده در این سوال حاصل می شود پس این استنتاج صحیح نیست.

Step	Proposition	Explanation
1	$P \lor Q$	Premise
2	$\neg P \lor R$	Premise
3	$\neg R$	Premise
4	$Q \vee R$	Resolution $1, 2$
5	$\neg Q$	Disjunctive syllogism 3, 4

به ازای هر مقداردهی که تمام گزارههای اولیه را ارضا کند نتیجهی ذکر در صورت سوال غلط خواهد بود.

بخش چهارم

$$P \iff Q$$

$$Q \implies R$$

$$R \lor \neg S$$

$$\neg S \implies Q$$

ین به ازای مقداردهی زیر مقدمات درست هستند ولی نتیجه نهایی ذکر شده در استنتاج حاصل نمی شود.

S = False

Q=True

 $\dot{P} = True$

R = True

بخش پنجم

$$P \Longrightarrow R$$

$$P \Longrightarrow (Q \vee \neg R)$$

$$\neg Q \vee \neg S$$

 $\therefore S$

با توجه به مراحل زیر عبارت نقیض نتیجه ذکر شده در این سوال حاصل می شود پس این استنتاج صحیح نیست.

Step | Proposition | Explanation

Step	Proposition	Explanation
1	P	Premise
2	$P \implies R$	Premise
3	$P \implies (Q \vee \neg R)$	Premise
4	$\neg Q \lor \neg S$	Premise
5	R	Modus ponens 1 , 2
6	$Q \vee \neg R$	Modus ponens 1 , 3
7	$\neg R \lor \neg S$	Resolution 4, 6
8	$\neg S$	Disjunctive syllogism 5 , 7

به ازای هر مقداردهی که تمام گزارههای اولیه را ارضا کند نتیجهی ذکر در صورت سوال غلط خواهد بود.

۶ تبدیل به فرم CNF و بررسی ارضا پذیربودن یا نبودن

گزاره ها را یک به یک تبدیل میکنیم و به صورت Or تعداد متغییر یا نقیض آنها باشد.

 $\begin{array}{l} P \implies (Q \vee R) \wedge \neg (Q \wedge R) \\ P \implies (Q \vee R) \wedge (\neg Q \vee \neg R) \\ \neg P \vee ((Q \vee R) \wedge (\neg Q \vee \neg R)) \\ (\neg P \vee Q \vee R) \wedge (\neg P \vee \neg Q \vee \neg R) \end{array}$

به طور مشابه می توان عبارت $(P \lor S \lor T) \land (\neg P \lor \neg S \lor \neg T)$ به $P \implies (S \lor T) \land \neg (S \land T)$ تبدیل کنیم. به طور مشابه می توان عبارت $P \lor S \lor T) \land \neg (S \lor T)$ تبدیل کنیم. پس با نوشتن تمام داده ها با فرم مناسب به گزاره های زیر می رسیم. (همه ی این گزاره ها باید با هم And شوند و استنتاج تشکیل شود.) $(\neg P \lor Q \lor R) \land (\neg P \lor \neg Q \lor \neg R) \land (\neg P \lor S \lor T) \land (\neg P \lor \neg S \lor \neg T) \land (\neg S \lor Q) \land (R \lor T) \land (\neg T \lor S)$

الگوریتم بررسی ارضاپذیری را به صورت زیر بررسی میکنیم.

~		\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\
Step	Proposition	Explanation
1	P	
2	$\neg P \lor Q \lor R$	
3	$\neg P \lor \neg Q \lor \neg R$	
4	$\neg P \lor S \lor T$	
5	$\neg P \lor \neg S \lor \neg T$	
6	$\neg S \lor Q$	
7	$R \vee T$	
8	$\neg T \lor S$	
9	$Q \vee R$	Resolution 1, 2
10	$\neg Q \vee \neg R$	Resolution 1, 3
11	$S \vee T$	Resolution 1, 4
12	$\neg S \vee \neg T$	Resolution 1, 5
13	$R \vee S$	Resolution 7, 8
14	$R \vee \neg T$	Resolution 12 , 13
15	$\neg T \lor Q$	Resolution 6, 8
16	$\neg T \lor \neg R$	Resolution 10 , 15
17	$\neg T$	Resolution 14, 16
18	R	Resolution 7, 17
19	$\neg Q$	Resolution 10, 18
20	S	Resolution 11 , 17
	أا مما ا سن	

چون در روند فوق تمام متغییرها مقداردهی شدند و جمله تهی حاصل نشد پس با مقداردهی زیر عبارت ارضاپذیر است.

P = True

Q = False

R = True

S = False

T = False

۷ منطق گزارهها

عبارت دوم صحیح است.

 $[\alpha \models \gamma] \lor [\beta \models \gamma] \implies [\alpha \land \beta \models \gamma]$

استدلال زیر را برای درستی ارائه میکنیم و از سمت چپ به سمت راست میرسیم.

$$\begin{split} [\alpha \models \gamma] \lor [\beta \models \gamma] \\ (\neg \alpha \lor \gamma) \lor (\neg \beta \lor \gamma) \\ \neg \alpha \lor \neg \beta \lor \gamma \\ (\neg \alpha \lor \neg \beta) \lor \gamma \\ \neg (\alpha \land \beta) \lor \gamma \\ \alpha \land \beta \models \gamma \end{split}$$

۸ تعداد مقداردهیهای درست

باید در هر بخش جدول صحت را رسم کرده و تعداد حالتهایی که ارزش کل عبارت درست است را شمارش کنیم.

$$((((((A\implies B)\land C)\iff D)\lor E)\iff F)$$
 الف ۱.۸

اجزا کوچکتر عبارت فوق را به صورت زیر نامگذاری میکنیم.

 $P:(A \implies B)$

 $Q: (A \Longrightarrow B) \wedge C$

 $R: (A \Longrightarrow B) \land C) \iff D$

 $S: (((A \Longrightarrow B) \land C) \iff D) \lor E$ $T: ((((A \Longrightarrow B) \land C) \iff D) \lor E) \iff F$

0 0 0 0 0 1 0 1 1 0 1 0 0 0 0 0 0 1 1 0 0 1 0 0 0 0 1 0 1 1 0 1 1 0 0 0 0 1 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 1 0 0 1 1 1 1 1 0 0 1	\overline{A}	В	C	D	E	F	P	\overline{Q}	R	S	T
1 0 0 0 0 0 1 1 1 0 0 1 0 0 0 0 1 0 1 1 1 0 1 1 0 0 0 0 1 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 0 0 1 1 0 0 1 1 1 0 0 1 1 1 1 0 0 0 0 0 0 0 0	0	0	0	0	0	0	1				0
0 1 0 0 0 0 1 0 1 1 0 0 1 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 1 0 0 1 1 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 0 1 1 1		0	0		0	0		0	1	1	
1 1 0 0 0 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 1 0 0 1 1 1 0 0 1 1 1 0 0 1 1 1 1 0 0 0 1 1 1 1 0 0 0 1 1		1	0		0	0					
0 0 1 0 0 0 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 1 1 1 1 1 1 1 0 1 0 1 0 0 0 1	1	1	0	0	0	0	1	0	1	1	0
1 0 1 0 0 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 1 1 1 1 1 0 1 1 1 1 1 1 0 0 0 1 1 0 1 0 0 0 1 1	0	0	1	0	0	0	1	1	0	0	
0 1 1 1 0 0 0 1 1 0 0 1 1 1 1 0 0 0 1 1 0 0 1 0 0 0 1 0 0 0 0 0 1 1 0 0 1 0 0 0 0 0 0 1 0 1 0 1 0 0 0 0 0 0 1 1 1 0 1 1 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1 1 1 0 1 0 1 0 1 0 1 1 1 0 0 1 1 0 1	1	0		0	0	0	0		1	1	
1 1 1 0 0 1 1 0 0 1 0 0 0 1 0 0 1 0 0 1 1 0 0 1 0 0 0 0 0 1 0 1 0 1 0 0 1 0 0 1 0 1 0 1 0 0 0 0 0 1 1 1 0 1 1 0 0 0 0 0 0 0 0 1 1 1 0 0 1 1 1 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 1 0 1 0 1 1 0 1 0 1 0 1	0					0	1	1	0	0	1
1 0 0 1 0 0 0 0 0 1 0 1 1 0 0 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 1 0 1 1 1 1 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1 1 1 0 0 0 1 1 1 0 0 0 1 1 1 0 0 0 1 1 0 1 1 0 1 0 1 1 0 1 0 1 1 0 0 1	1			0		0			0		
0 1 0 1 0 0 1 0 0 1 1 1 0 1 0 0 0 1 1 0 0 1 0 0 1 1 1 1 1 1 1 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1 1 1 1 0 0 1 1 1 1 1 0 0 1 1 1 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 0 1 1	0	0		1		0			0		
1 1 0 0 1 0 0 1 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 1 1 1 1 0 1 1 1 1 1 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1 0 0 0 1 1 0 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 0 1	1			1		0			0		
0 0 1 1 1 1 0 1 1 1 0 0 0 0 0 0 1 1 1 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1 1 1 1 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1	0			1		0			0		
1 0 1 1 0 0 0 0 0 1 0 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 0 0 1 1 1 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0	1	1		1		0			0		
0 1 0 1 1 1 1 0 1 1 1 1 0 1 1 1 0 1 1 1 0 1 1 1 0 1 1 0 1 1 0 1 1 0 1 1 0 1 1 0 1 1 0 1 1 0 1 1 0 1 1 0 1 1 0	0	0		1		0			1		
1 1 1 1 0 0 1 1 1 1 1 0 0 0 0 0 1 0 1 0 1 1 0 1 0 0 0 1 0 1 0 1 1 0 1 1 0 0 1 0 1 0 1 1 0 1 1 0 0 1 0 1 0 1 1 0 0 0 1 0 1 0 1 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 1 0 1 0 1 1 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 <td< td=""><td>1</td><td></td><td></td><td>1</td><td></td><td>0</td><td></td><td></td><td>0</td><td></td><td></td></td<>	1			1		0			0		
1 1 1 1 0 0 1 1 1 1 1 0 0 0 0 0 1 0 1 0 1 1 0 1 0 0 0 1 0 1 0 1 1 0 0 1 0 0 1 0 1 0 1 1 0 1 1 0 0 1 0 1 0 1 1 0 0 0 1 0 1 0 1 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 <td< td=""><td>0</td><td></td><td></td><td>1</td><td></td><td>0</td><td></td><td></td><td>1</td><td></td><td></td></td<>	0			1		0			1		
1 0 0 0 1 0 0 1 1 0 0 1 0 1 0 1 0 1 1 1 0 1 1 0 0 1 0 1 0 1 1 0 1 1 0 1 0 1 0 1 1 0 0 1 0 1 0 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 0 1 0 0 </td <td>1</td> <td></td> <td></td> <td></td> <td></td> <td>0</td> <td></td> <td></td> <td>1</td> <td></td> <td></td>	1					0			1		
0 1 0 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 1 0 1 0 1 1 0 1 0 1 0 1 1 0 0 1 1 0 1 0 1 0 1 1 0 1 0 1 1 0 1 0 1 1 0 1 1 0 1 1 0 1 1 0 1 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 0 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 1 1 0 1 1 0 1 1 0 1	0					0			1		
1 1 0 0 1 0 1 0 1 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 1 0 1 0 1 1 0 1 0 1 1 0 1 0 1 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 1 0	1					0			1		
0 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 1 0 1 1 0 1 1 0 1 1 0 1 1 0 1 1 0 1 0 1 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 1 1 0 0 1 1	0					0			1		
1 0 1 0 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 1 0 1 1 0 1 0 1 1 1 0 1 0 1 1 0 1 0 0 0 0 1 1 0 1 0 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 1 0 0 1 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 1 </td <td>1</td> <td></td> <td></td> <td></td> <td></td> <td>0</td> <td></td> <td></td> <td>1</td> <td></td> <td></td>	1					0			1		
0 1 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 1 1 0 1 1 1 1 1 0 1 1 1 1	0	0				0			0		
$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	1					0			1		
$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	0					0			0		
$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	1					0			0		
0 1 0 1 1 0 1 0 1 0 1 1 0 1 0 1 0 0 1 0 0 0 1 1 1 0 1 1 1 0 1 0 1 1 1 1 1 1 1 0 0 0 0 1 0 0 0 1 0 0 0 1 1 1 1 1 0 0 1 1 1 1 1 0 0 1 1 1 1 1 0 0 1 1 0 0 1 1 0 1		l		1		0			0		
$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	1			1		0			0		
0 0 1 1 1 0 1 1 1 1 0 1 0 1 1 1 1 0 0 0 0 1 0 0 1 1 1 1 1 1 1 1 0 0 1 1 1 1 0 0 1 1 1 1 1 0 0 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 0 0 1	0			1		0			0		
$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	1			1		0			0		
$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$				1		0			1		
$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	1	l				0			0		
$ \begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$									1		
$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$									1		
$ \begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$		l			l						
$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$		l			l						
$ \begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$											
$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$											
$ \begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$		l									
$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$		l		l							
$ \begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$		l		l					l		
$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$!			l				l		
$0 \mid 1 \mid 0 \mid 1 \mid 0 \mid 1 \mid 1 \mid 0 \mid 0 \mid 0 \mid $		l			l				l		l
		l	l		l				l		l
1 1 0 1 0 1 1 0 0 0					l				l		l
	1	1	0	1	0	1	1	0	0	0	0

0	0	1	1	0	1	1	1	1	1	1
1	0	1	1	0	1	0	0	0	0	0
0	1	1	1	0	1	1	1	1	1	1
1	1	1	1	0	1	1	1	1	1	1
0	0	0	0	1	1	1	0	1	1	1
1	0	0	0	1	1	0	0	1	1	1
0	1	0	0	1	1	1	0	1	1	1
1	1	0	0	1	1	1	0	1	1	1
0	0	1	0	1	1	1	1	0	1	1
1	0	1	0	1	1	0	0	1	1	1
0	1	1	0	1	1	1	1	0	1	1
	1	1	0	1	1	1	1	0	1	1
0	0	0	1	1	1	1	0	0	1	1
1	0	0	1	1	1	0	0	0	1	1
0	1	0	1	1	1	1	0	0	1	1
1	1	0	1	1	1	1	0	0	1	1
0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1
1	0	1	1	1	1	0	0	0	1	1
0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1

طبق جدول ۳۲ ردیف دارای ارزش درست است.

 $((A \wedge B) \vee (B \wedge C))$ الف ۲.۸

جدول درستي را به صورت زير رسم ميكنيم.

					, ,
A	B	C	$A \wedge B$	$B \wedge C$	$((A \land B) \lor (B \land C))$
0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0
0	1	0	0	0	0
1	1	0	1	0	1
0	0	1	0	0	0
1	0	1	0	0	0
0	1	1	0	1	1
1	1	1	1	1	1

طبق جدول ۳ ردیف دارای ارزش درست است.

 $(A \iff B \iff C)$ الف ۳.۸

A	B	C	$A \iff B$	$(A \iff B) \iff C$
0	0	0	1	0
1	0	0	0	1
0	1	0	0	1
1	1	0	1	0
0	0	1	1	1
1	0	1	0	0
0	1	1	0	0
1	1	1	1	1

طبق جدول ۴ ردیف <mark>دارای ارزش درست است.</mark>