جواب تمرينات فصل دوم

جواب سوال اول :

(i)

حل با جدول ارزش ها

(ii)

برای اثبات $p = p \land (q \lor p)$ ، یک $p \land (q \lor p) \land (q \lor p)$ اضافه میکنیم. این کار مشکلی ندارد چون ارزش این گزاره به خودی خود نادرست است که اضافه کردن آن در گزاره $p \land (q \lor p)$ تاثیری ندارد. برهان :

$$p \wedge (p \vee q) \equiv p \wedge (p \vee q) \wedge (q \vee \sim q) \equiv p \wedge [q \vee (p \wedge \sim q) \rightarrow]$$
$$(p \wedge q) \vee (p \wedge \sim q) \equiv p \wedge (q \vee \sim q) \equiv p$$

اثبات دیگری به همین روش

جواب سوال دوم:

(i)

 $[p \land (p \Rightarrow q)] \Rightarrow q \rightarrow \sim [p \land (\sim p \lor q)] \lor q \rightarrow \sim [(p \land \sim p) \lor (p \land q)] \lor q \equiv \sim p \lor \sim q \lor q \equiv T$

(ii)

$$(\sim p \lor q) \Leftrightarrow (p \Rightarrow q) \to [(\sim p \lor q) \Rightarrow (p \Rightarrow q)] \land [(p \Rightarrow q) \Rightarrow (\sim p \lor q)] \to [\sim (\sim p \lor q) \lor (\sim p \lor q) \lor (\sim p \lor q) \lor (\sim p \lor q)] \to (p \land \sim q) \lor (\sim p \lor q) \to q \lor [\sim p \lor (p \land \sim q)]$$
$$\to q \lor (\sim q \lor \sim p) \equiv T$$

(iii)

 $(p\vee q)\vee(\sim p)\Rightarrow (q\wedge\sim p)\rightarrow [\sim p\vee p\vee q]\vee (q\wedge\sim p)\rightarrow F\vee (q\wedge\sim p)\equiv q\wedge\sim p$ در نتیجه این گزاره همیشه درست نیست و ارزش آن مساوی $p\wedge q\sim p$ است.

جواب سوال سوم:

(i)

اثبات با جدول ارزش ها

(ii)

$$p * p \equiv (\sim p) \rightarrow p * p \equiv (\sim p) \lor (\sim p) \equiv \sim p$$

(iii)

$$(p \land q) \equiv (p * q) * (q * p) \to (p * q) * (q * p) \equiv (\sim p \lor \sim q) * (\sim q \lor \sim p) \to$$
$$[\sim (\sim p \lor \sim q)] \lor [\sim (\sim q \lor \sim p)] \equiv (p \land q) \lor (q \land p) \equiv p \land q$$

(iv)

$$p*(q*q) \equiv (p \Rightarrow q) \rightarrow q*q \equiv \sim q \lor \sim q \equiv \sim q \rightarrow p*(q*q) \equiv p*\sim q$$
$$\rightarrow p*\sim q \equiv \sim p \lor \sim (\sim q) \equiv \sim p \lor q \equiv p \Rightarrow q$$

(v)

جواب سوال چهارم:

(i)

$$p \wedge q, p \Rightarrow {\sim} q \mapsto {\sim} q$$

برای معتبر بودن این گزاره، فرض میگیریم $p \wedge q$ درست است پس، ارزش p و p درست است. وقتی که q و q درست باشند آنگاه، $q \Rightarrow q$ و $q \Rightarrow q$ همگی نادرست هستند پس بحث بالا معتبر است.

(ii)

فرض میکنیم ارزش $p \wedge \sim p$ درست است. پس ارزش q , p به ترتیب درست و نادرست است. از آنجا که q درست و q نادرست است پس $q \Rightarrow p$, $q \Rightarrow p$ به ترتیب درست و نادرستند پس بحث بالا نامعتبر است.

(iii)

$$\sim p_a \mapsto \sim \forall x : p_x$$

 p_a با برهان خلف فرض میکنیم p_x درست است پس به ازای همه x ها، x درست است پس با برهان خلف فرض میکنیم x درست و نقیض آن نادرست خواهد بود پس بحث معبتر است.

(iv)

$$\forall x: (p_x \Rightarrow q_x), \sim q_a \mapsto \sim \forall x: p_x$$

 $\forall x: (p_x\Rightarrow n)$ فرض میکنیم q_a درست است پس q_a نادرست خواهد بود. پس برای درست بودن ارزش و q_a نادرست خواهد بود. q_a

ست. $\forall x: p_x$ نادرست خواهد بود. آنگاه نقیض آن درست خواهد بود که معلوم میشود بحث معبتر است.

(v)

با برهان خلف فرض میکنیم $\forall x: (q_x \Rightarrow r_x)$ نادرست است پس برای درست بودن $\forall x: q_x \Rightarrow r_x$ نادرست خواهند بود پس $\forall x: q_x \lor p_x$ نادرست خواهند بود پس بحث معتبر است.

جواب سوال پنجم:

(i)

مثال نقض: اگر عدد ۲ را در نظر بگیریم نمیشود به صورت مجموع دو عدد اول طبیعی نوشت

(ii)

$$A-(B-C)=\{3\}:$$
مثال نقض اگر $A=\{2,3\}$ و $B=\{2\}$ مثال نقض $A=\{3,3\}$ مثال نقض $A-(B-C)\neq (A-B)-C$

(iii)

ابتدا مسئله را به نماد های ریاضی تعمیم میدهیم:

$$\forall x, y \in \mathbb{R} : (\frac{x}{y} > \sqrt{3}) \to$$
$$\frac{x^2}{y^2} > 3 \to x^2 > 3y^2 \to x^2 - 3y^2 > 0$$

: اگر v = x + 2y، u = 2x + 3y اگر

$$u^{2} - 3v^{2} = x^{2} - 3y^{2} > 0 \to \frac{2x + 3y}{x + 2y} > \sqrt{3} \to x^{2} - 3y^{2} > 0 \to x^{2} > 3y^{2} \to x^{2} + 2xy > 3y^{2} + 2xy \to x(x + 2y) > y(2x + 3y) \to \frac{x}{y} > \frac{2x + 3y}{x + 2y} \to \frac{x}{y} > \frac{2x + 3y}{x + 2y} > \sqrt{3}$$

در نتیجه همیشه یک عدد گویای کوچک تری وجود دارد که از $\sqrt{3}$ بزرگتر باشد.

(iv)

$$\forall x,y \in \mathbb{R}, \epsilon > 0 : (y \le x + \epsilon \Rightarrow y \le x) \to$$

$$\epsilon = \frac{1}{n} \to y \le x + \frac{1}{n} \to \lim_{n \to \infty} y = y, \lim_{n \to \infty} x + \frac{1}{n} = x \Rightarrow$$

$$y \le x$$

جواب سوال ششم:

(i)

درست است چون به ازای هر x یک x-1 وجود دارد و چون x-1 < x این گزاره درست است.

(ii)

مثال نقض : اگر x=0 پس باید y=3 به ازای همه مقادیر y که ممکن نیست.

(iv)

(الف):

از آنجا که $\emptyset \in P(X)$ هست پس B میتواند مساوی \emptyset باشد.

اگر $B=\emptyset$ باشد، گزاره A=A A=A پس این گزاره $A\in P(X)$ باشد، گزاره این گزاره این گزاره این گزاره این گزاره این گزاره این A=B

(ب) :

از آنجا که $P(X) \in \emptyset$ هست پس A میتواند مساوی \emptyset باشد.

: اگر $A=\emptyset$ باشد به ازای همه مقادیر A داریم

یس این گزاره درست است. $\exists A \in \emptyset \forall B \in P(X) : (A \cup B = B \equiv B = B)$

جواب سوال هفتم:

r=1 اگر، تحصیل در رشته پزشکی $p\equiv q$ ، تحصیل در رشته ریاضی $q\equiv q$ ، داشتن درآمد خوب $t\equiv d$ برداشتِ منطقی از زندگی $t\equiv d$ احساس بطالت کردن $t\equiv d$

$$p \Rightarrow r, q \Rightarrow t, (r \lor t) \Rightarrow \sim z, z \mapsto \sim (p \lor q)$$

با توجه به این تحلیل فرض میکنیم که $p \wedge \sim p \wedge \sim q \equiv \sim p \wedge \sim q$ درست باشد پس ارزش qو p هر دو

پس $p\Rightarrow r$ و میتوانند هر مقاداری باشند اما؛ باید گزاره های $q\Rightarrow t$ و $p\Rightarrow r$ دیگر هم بررسی شوند.

z حال اگر ارزش گزاره z درست باشد و t ، t هر دو نادرست باشند ارزش گزاره های $t \Rightarrow -z$ و $t \Rightarrow r \lor t$ و مگی درست است.

پس بحث زیر معتبر است.

جواب سوال هشتم:

: داریم ($(x+y)^n = \sum_{r=0}^n C(n,r) x^{n-r} y^r$ داریم

$$x, y = q \to (1+1)^n = \sum_{r=0}^n C(n,r) 1^{n-r} 1^r \to 2^n = \sum_{r=0}^n C(n,r)$$

(ii)

: $P(n)=1^3+2^3+...+n^3$ اگر $P(n)=1^3+2^3+...+n^3$ بس شرط اول برقرار است. (۱) اگر P(n)=1:n=1 پس شرط اول برقرار است. (۲) با فرض برقرار بودن $P(k)=\frac{k^2(k+1)^2}{4}$ میپردازیم :

$$P(k+1) = 1^{3} + 2^{3} + \dots + k^{3} + (k+1)^{3} \to$$

$$P(k+1) = P(k) + (k+1)^{3}, P(k) = \frac{k^{2}(k+1)^{2}}{4} \to$$

$$P(k+1) = \frac{k^{2}(k+1)^{2}}{4} + (k+1)^{3} = \frac{(k+1)^{2}(k+2)^{2}}{4}$$

 $P(n)=rac{1}{1 imes 2}+rac{1}{2 imes 3}+\ldots+rac{1}{n imes (n+1)}$ اگر $1=rac{1}{2}:n=rac{1}{2}$ ، $P(1)=rac{1}{2}:n=1$ با فرض برقرار بودن $1=rac{k}{k+1}$ به بررسی برابری P(k+1) میپردازیم P(k+1) میپردازیم

$$P(k+1) = \frac{1}{1 \times 2} + \frac{1}{1 \times 2} + \dots + \frac{k}{k \times (k+1)} + \frac{k+1}{(k+1) \times (k+2)} \to$$

$$P(k+1) = P(k) + \frac{k+1}{(k+1) \times (k+2)}, P(k) = \frac{k}{k+1} \to$$

$$P(k+1) = \frac{k}{k+1} + \frac{k+1}{(k+1) \times (k+2)} = \frac{k+1}{k+2}$$

جواب سوال نهم:

 $2^8=256$: نباشد مساوی $\{1,3,4,5,...,9\}$ پس تعداد زیر مجموعه های آن

(ب)

با استفاده از قانون دمورگان برای محاسبه تعداد زیر مجموعه های A که شامل ۲ باشد، مقدار کل زیر مجموعه های A را از تعداد زیر مجموعه های A .که شامل ۲ نیستند کم میکنیم پس داریم :

$$2^9 - 2^8 = 256$$

(ج)

برای محسابه تعداد زیر مجموعه هایی که شامل ۵ نباشد ولی شامل ۷ باشد، ابتدا فرم سوال را به فرم مجموعه تبدیل میکنیم:

$$|5\not\in A\wedge 7\in A|\equiv |5\not\in A-7\not\in A|$$
: این یعنی که از مجموعه که حاوی ۵ نیست، ۷ را هم کم کن پس داریم

$$B = 5 \not\in A \rightarrow |5 \not\in A - 7 \not\in A| \equiv |B| - |7 \not\in B| \rightarrow$$
$$2^8 - 2^7 = 2^7 = 128$$

(د)

به فرم سوال بالا حل ميشود.