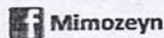




5



مكتبة ميموزين



الفصل الدراسي الثاني

E- Mail: Mimozevn@yahoo.com

17/3/2013-2014

حل تمارين المحاضرة الثانية

* التمرين الأول :

لكن P, Q قضيتين ما، والمطلوب :أ- في أية حالة تكون القضية $(P \Rightarrow \sim P)$ صحيحة ؟

الحل : بنزجالتين :

1) القضية P صحيحة عندئذ القضية $\sim P$ خاطئة ومنه فإن لاقتضاء $(P \Rightarrow \sim P)$ صحيح

لأن $0 \rightarrow 1$ صحيحة، حيث الخطأ ممكن أن يعطي مع (الخطأ متبعي أي شيء؛ مع أو خطأ)

2) القضية P خاطئة عندئذ $\sim P$ صحيحة ومنه فلاقتضاء $(P \Rightarrow \sim P)$ خاطئ

(لا يمكن للصحة أن يعطي خطأ ؛ $1 \rightarrow 0$)

إذاً : القضية $(P \Rightarrow \sim P)$ صحيحة عندما تكون P صحيحة .

ب- في أية حالة تكون القضية $(\sim(\sim P) \Rightarrow P)$ خاطئة؟

الحل : هذه القضية صحيحة دائماً (أي أنها استتلاك) وذلك لأن :

• بفرض P خاطئة عندئذ $\sim P$ صحيحة ومنه $\sim(\sim P)$ خاطئة وبالتالي فإن لاقتضاء

$(\sim(\sim P) \Rightarrow P)$ صحيح $(0 \rightarrow 0)$ الخطأ يمكنه أن يعطي خطأ

• بفرض P صحيحة عندئذ $\sim P$ خاطئة ومنه $\sim(\sim P)$ صحيحة وبالتالي فلاقتضاء

$(\sim(\sim P) \Rightarrow P)$ صحيح $(1 \rightarrow 1)$ الصبح يعطي صحيح

إذاً : القضية $(\sim(\sim P) \Rightarrow P)$ لا يمكن أن تكون خاطئة .

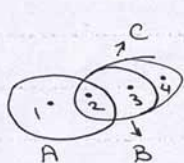
٣- إذا كانت القضية $(p \Rightarrow q)$ صحيحة فهل القضية $(\neg p) \Rightarrow (\neg q)$ صحيحة ولاذ؟

الحل: كلا ليست صحيحة دائماً لأنه:

يأبى أخذ قضية P خاطئة و q صحيحة ومنه فإن $(P \Rightarrow q)$ صحيحة ولكن عندها $\neg P$ صحيحة و $\neg q$ خاطئة والقضية $(\neg P \Rightarrow \neg q)$ خاطئة.

* التمرين الثاني:

أثبت بشال أنه إذا كان $A \cap B = A \cap C$ فليس من الضروري أن يكون $B = C$.



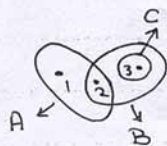
الحل: لكن $A, B, C \subseteq \mathcal{A}$ مجموعات مأخوذة من المجموعة الثلاثة نياً

$$A = \{1, 2\}, B = \{2, 3\}, C = \{2, 3, 4\}$$

$$A \cap B = \{2\} = A \cap C$$

ولكن $B \neq C$ (إذا لا يمكن اختزال A)

أثبت بشال أنه إذا كانت $A \cup B = A \cup C$ فليس من الضروري أن يكون $B = C$.



الحل: لكن $A, B, C \subseteq \mathcal{A}$ ثلاث مجموعات من المجموعة لساطة نياً

$$A = \{1, 2\}, B = \{2, 3\}, C = \{2, 3\}$$

$$A \cup B = \{1, 2, 3\} = A \cup C$$

ولكن $B \neq C$

* التمرين الثالث:

أثبت أن التقاطع توزيعي على الفرق التناظري أي أن:

$$A \cap (B \Delta C) = (A \cap B) \Delta (A \cap C)$$

الحل:

طريقة أولى : عن طريق جدول الحقيقة .

طريقة ثانية : باستخدام جبر القضايا :

$$\begin{aligned}l_2 &= (A \cap B) \Delta (A \cap C) = [(A \cap B) - (A \cap C)] \cup [(A \cap C) - (A \cap B)] \\&= [(A \cap B) \cap (A \cap C)'] \cup [(A \cap C) \cap (A \cap B)'] \\&\quad \text{دومينيان} \hookrightarrow \\&= [(A \cap B) \cap (A' \cup C')] \cup [(A \cap C) \cap (A' \cup B')] \\&\quad \text{علم التقاطع توزيعي} \hookrightarrow \\&= [(A \cap B \cap A') \cup (A \cap B \cap C')] \cup [(A \cap C \cap A') \cup (A \cap C \cap B')] \\&\quad \text{علم التقاطع جبري} \hookrightarrow \\&= [\emptyset \cup (A \cap B \cap C')] \cup [\emptyset \cup (A \cap C \cap B')] \\&= (A \cap B \cap C') \cup (A \cap C \cap B') \\&\quad \text{التقاطع توزيعي على الإجماع} \hookrightarrow \\&= A \cap ((B \cap C') \cup (C \cap B')) \\&= A \cap ((B - C) \cup (C - B)) \\&= A \cap (B \Delta C) = l_1\end{aligned}$$

$$l_2 = (A \cap B \cap C') \cup (A \cap C \cap B')$$

أدريكتنا التوقف عند الـ l_1 ثم ندرس l_1 ونفكره إلى أن نصل إلى $(l_1 = (A \cap B \cap C') \cup (A \cap C \cap B'))$ * ثم أثبت أن الإجماع ليس توزيعي على الفرق التماثري ، أي أن المساواة التالية

$$A \cup (B \Delta C) = (A \cup B) \Delta (A \cup C) \quad \text{غير صحيحة :}$$

الحل :

$$A = \{1, 2\}, B = \{2, 3\}, C = \{3\}$$

بأخذ

$$l_1 = A \cup (B \Delta C) = A \cup [(B - C) \cup (C - B)]$$

خذ :

$$= \{1, 2\} \cup [\{2\} \cup \emptyset] = \{1, 2\}$$

$$\begin{aligned}l_2 &= (A \cup B) \Delta (A \cup C) = [(A \cup B) - (A \cup C)] \cup [(A \cup C) - (A \cup B)] \\&= [\{1, 2, 3\} - \{1, 2, 3\}] \cup [\{1, 2, 3\} - \{1, 2, 3\}] \\&= \emptyset \cup \emptyset = \emptyset\end{aligned}$$

إذاً $l_1 \neq l_2$ وفيه المساواة بالمروسة غير صحيحة .

ملاحظة: عندما نتكلم عن عنصر ما x فإن $x \in I$ ينتمي إلى المجموعة، لسأمة نسبياً التي هي موجودة ولوجب كل مستر، لكن لداعي لا كتر $x \in I$ عالم نأل من أن هي x .

* التمرين الرابع :

$$(U_k A_k) - (U_k B_k) \subseteq U_k (A_k - B_k) \quad \text{أثبت أن :}$$

لم اضرب مثالا عن أن المساواة ليس بالضرورة أن تكون صحيحة دوماً.

الحل :

ليكن $x \in (U_k A_k) - (U_k B_k)$ عندها فإن $x \in U_k A_k \wedge x \notin U_k B_k$

ومنه فإنه : $(\exists k_0 ; x \in A_{k_0}) \wedge (\forall k ; x \notin B_k)$

طالما لم تكن مجموعة اللدالة فلا داعي

وبالتالي : كتابة $\exists k_0 \in I$

$$\exists k_0 ; (x \in A_{k_0}) \wedge (x \notin B_{k_0})$$

$$\exists k_0 ; x \in (A_{k_0} - B_{k_0}) \quad \text{ومنه :}$$

$$x \in U_k (A_k - B_k) \quad \text{ومنه :}$$

$$(U_k A_k) - (U_k B_k) \subseteq U_k (A_k - B_k) \quad \text{إذآ :$$

• الإثبات على عدم صحة العكس :

نأخذ مجموعة من الأذلة تحوي ثلاثة عناصر

$$A_1 = \{1, 2, 3\}, A_2 = \{1, 2\}, A_3 = \{3\}, B_1 = \{3\}, B_2 = \{2, 3\}, B_3 = \{2\}$$

وسنثبت أن :

$$(U_{k=1}^3 A_k) - (U_{k=1}^3 B_k) \neq U_{k=1}^3 (A_k - B_k)$$

$$\{1, 2, 3\} - \{2, 3\} \stackrel{?}{=} (\underbrace{A_1 - B_1}_{\{1, 2\}} \cup \underbrace{A_2 - B_2}_{\{1\}} \cup \underbrace{A_3 - B_3}_{\{3\}})$$

$$\{1\} \neq \{1, 2, 3\}$$

(بقية التمارين للحاضرة لاحقة)

* مبرهنة (1) :

لتكن $A_1 \subseteq A_2 \subseteq A$ ولنفرض أن $A_1 \sim A$ عندئذ تكون $A_2 \sim A$ وتكون المجموعتان الثلاثة متكافئة.

البرهان :

نلاحظ أن $A_2 \subseteq A$ وبالتالي فإن $\text{Card}(A_2) \leq \text{Card}(A)$ (*)

وذلك لوجود التطبيق المتباين : $A \rightarrow A_2$ (التباين المتباين)

وأيضاً فإن $A \sim A_1 \subseteq A_2$ ومنه : $\text{Card}(A) = \text{Card}(A_1) \leq \text{Card}(A_2)$ (**)

← (من الفرض $A_1 \sim A$ ومن علاقة التكافؤ تناظرية فإن $A \sim A_1$)

إذاً من (*) و(**) ومن مبرهنة كانتور - برنشتاين فإن :

$\text{Card}(A_2) = \text{Card}(A)$ ومنه فإن $A_2 \sim A$

وبالتالي المجموعتان الثلاثة متكافئة.

* مبرهنة (2) :

الجاء الديكارتي لمجموعتين قابلتين للعد يكون مجموعة "قابلة" للعد.

البرهان :

لتكن A, B مجموعتين قابلتين للعد ، عندئذ $A \sim \mathbb{N}$ و $B \sim \mathbb{N}$

(أو $A \sim \mathbb{N}^*$ كلاهما صحيح حيث $\mathbb{N} \sim \mathbb{N}^*$ كما أثبتنا سابقاً)

ومنه يوجد التقابلان : $f: A \rightarrow \mathbb{N}$ و $\Phi: B \rightarrow \mathbb{N}$

ومنه يوجد التقابل : $\Psi: A \times B \rightarrow \mathbb{N} \times \mathbb{N}$

عنصر أول $(a, b) \mapsto (f(a), \Phi(b))$

عنصر ثاني $(\alpha, \beta) \mapsto (f(\alpha), \Phi(\beta))$

Ψ تطبيق ومتباين لأن : لأن f, Φ تطبيقان متباينان

$(a, b) = (\alpha, \beta) \Leftrightarrow a = \alpha \wedge b = \beta \Leftrightarrow f(a) = f(\alpha) \wedge \Phi(b) = \Phi(\beta)$

$\Leftrightarrow (f(a), \Phi(b)) = (f(\alpha), \Phi(\beta)) \Leftrightarrow \Psi(a, b) = \Psi(\alpha, \beta)$

لما أن ψ عكس الاتجاه :

$$(m, n) \in N \times N \xrightarrow[\text{عكس الاتجاه}]{\phi, \psi} \exists a_0 \in A; f(a_0) = m \wedge \exists b_0 \in B; \phi(b_0) = n$$

$$\Rightarrow (f(a_0), \phi(b_0)) = (m, n)$$

$$\Rightarrow \psi(a_0, b_0) = (m, n)$$

$$\Rightarrow \exists (a_0, b_0) \in A \times B; \psi(a_0, b_0) = (m, n)$$

بحسب سابق فإن ψ تقابل.

$$A \times B \sim N \times N \text{ وبالتالي } \text{Card}(A \times B) = \text{Card}(N \times N) \text{ وهذه}$$

* لكي يتم المطلوب سنبرهن الآن أن $N \times N$ وذلك كما يلي:

$$N \times N = \bigcup_{i=0}^{\infty} H_i; \quad H_i = \{(i, n); n \in N\}$$

أو نكتب : (لأننا هنا $N \times N$ كان

$$\left(\bigcup_{i=0}^{\infty} H_i; H_i = \{(i, n); n \in N\} \right)$$

$$N \times N = \bigcup_{i \in N} H_i$$

عندئذ :

H_i مجموعة قابلة للعد (لأن $\text{Card} H_i = \text{Card} N = \aleph_0$ عدد العناصر (i, n) حيث $n \in N$)

لأن $\bigcup_{i \in N} H_i$ هي أسرة مجموعات ؛ مجموعة أدلتها N قابلة للعد

واجتماع قابل للعد للأسرة من المجموعات القابلة للعد يكون قابلاً للعد

إذ $\bigcup_{i \in N} H_i$ قابلة للعد وهذه $N \times N$ قابلة للعد وبالتالي فإن $A \times B$ كذلك.

نتيجة :

- اجتماع أسرة مجموعات كل منظر قابلة للعد بحيث مجموعة أدلة الأسرة قابلة للعد يكون قابلاً للعد.

- الجداء الديكارتي لمجموعتين قابلتين للعد هو مجموعة قابلة للعد

- قدرة الجداء الديكارتي لأي مجموعتين يساوي جداء قدرتي المجموعتين

$$\text{Card}(A \times B) = \text{Card}(A) \times \text{Card}(B)$$

- إن $\aleph_0 \times \aleph_0 = \aleph_0$ والإثبات على ذلك بأحد مجموعتين قابلتين للعد فيكون جداءهما الديكارتي

(11)

قابل للعد أي أن قدرته تساوي \aleph_0

وهي قدرة الجداء الديكارتي لمجموعتي تساوي جداء قدرتيهما، وحيث أن من المجموعتين قابلة للعد إذا قدرة كل منهما \aleph_0 وبالتالي تصعب قدرة الجداء الديكارتي لهما تساوي $\aleph_0 \times \aleph_0 = \aleph_0$ (11) و (12)

مجموع قدرتي مجموعتي تساوي قدرة اجتماعهما إذا كانت المجموعتان منفصلتان
تمديد:

• إن $]-\infty, +\infty[\sim]-\frac{\pi}{2}, +\frac{\pi}{2}[$ وذلك لوجود التقابل:

$$]-\infty, +\infty[\longrightarrow]-\frac{\pi}{2}, +\frac{\pi}{2}[$$

$$x \longmapsto \operatorname{tg} x$$

• $]-\frac{\pi}{2}, +\frac{\pi}{2}[\sim]0, 1[$ (كل مجالين متكافئين)

• إذاً المجالات الثلاثة متكافئة $\mathbb{R} =]-\infty, +\infty[\sim]-\frac{\pi}{2}, +\frac{\pi}{2}[\sim]0, 1[$

وهذه $]-\infty, +\infty[$ غير قابل للعد (دشبت ذلك عن طريق مبرهنة في

الحاضرة القادمة، مع ملاحظة أن $]0, 1[\sim]0, 1[\sim]0, 1[$)

• كل كسر عشري حقيقي يمكن كتابته بشكل غير حتمي:

$$(1) \text{ معن طريق الأرقام } 1.53 = 1.530000 \dots$$

أدعى طريق التحويلات والتي نستخدمها لأننا حفيد أكثر من لأصغار

$$\text{إن } 1 = 0.99999 \dots \text{ والإثبات كما يلي:}$$

$$0.9999 \dots = \frac{9}{10} + \frac{9}{100} + \frac{9}{1000} + \frac{9}{10000} + \dots$$

$$= \sum_{n=1}^{\infty} \frac{9}{10^n}$$

مثال هندسية من هذا الأول $\frac{9}{10}$ وأساسها $\frac{1}{10}$ إذاً فهي متقاربة ومجموعها

$$S = \frac{\frac{9}{10}}{1 - \frac{1}{10}} = \frac{\frac{9}{10}}{\frac{9}{10}} = 1$$

$$\text{وهذه } 0.9999 \dots = 1$$

$$\text{إذاً: } \frac{1}{2} = 0.5 = 0.499999 \dots$$

انتهت المحاضرة

