



كلية العلوم

القسم : الرياضيات

السنة : الثالثة

المادة : جبر المنطق

المحاضرة : الرابعة/نظري/

{{ مكتبة A to Z }}

مكتبة A to Z : Facebook Group

كلية العلوم ، كلية الصيدلة ، الهندسة التقنية

يمكنكم طلب المحاضرات برسالة نصية (SMS) أو عبر (What's app-Telegram) على الرقم 0931497960

الدكتور:

المحاضرة:

4 نظري



التاريخ: / /

القسم: الرياضيات

السنة: الثالثة

المادة: مبر المنطق

A to Z Library for university services

الادخالة: هي كل عبارة مفتوحة أي كل جملة خبرية تحوي عدداً متغيراً من المتغيرات $x_1, x_2, \dots, x_n$. تأخذ قيمها من مجموعة D تسمى المجموعة الساعلة للادخالة. بحيث أنه ومن أجل أي قيمة للمتغيرات $x_1, \dots, x_n$ نحصل على عبارة منطقية.

مثلاً: $p(x, y, z)$ ادخالة تمثل $x^2 + y^2 = z^2$ حيث $x, y, z \in \mathbb{N}$.

لأن $p(3, 4, 5)$ قضية منطقية صحيحة.

بنيماً $p(1, 2, 3)$ قضية منطقية خاطئة.

تعريف: لتكن $p(x_1, x_2, \dots, x_n)$ ادخالة مجموعتها الساعلة D . لنت مجموعة

الضوابط لهذه الادخالة هي مجموعة القيم $(a_1, \dots, a_n) \in D^n$ التي تجعل

العبارة المنطقية $p(a_1, \dots, a_n)$ عبارة منطقية صحيحة.

$T_p = \{ (a_1, \dots, a_n) \in D^n, p(a_1, \dots, a_n) \equiv T \}$

مثال: أوجد مجموعة الضوابط لكل من الادخالات التالية:

① $p(x)$ هي $x + 2 = 5$ حيث $D = \mathbb{N}$.

مجموعة الضوابط $T_p = \{ 3 \}$.

② $q(x)$ تمثل الادخالة $x - 2 < 5$ في $\mathbb{R}$ حيث $D = \mathbb{R}$.

مجموعة الضوابط $T_p =]-\infty, 7[$.

③ $h(x)$ هي $x^2 + 1 = 0$ و $D = \mathbb{R}$.

مجموعة الضوابط $T_p = \emptyset$.

• التقرير الوجودي والتقرير المشعولي.

• الماكيم المشعولي رمز $\forall$ واسمه Universal quantifier يُقرأ أياً يكن.

المكتمل الوجودي رمزه $\exists$ واسمه Existential quantifier يُقرأ يوجد على الأقل

تكون العبارة $x = (x_1, \dots, x_n) \in D$ حيث D هي المجموعة الشاملة للعبارة $p(x)$ فقط إذا كان $T_p = D$ $(\forall x_1, \dots, x_n \in D) (p(x))$ صحيحة إذا
بينما تكون العبارة $x \in D$ $(\exists x_1, \dots, x_n) (p(x))$ صحيحة إذا وفقط إذا $T_p \neq \emptyset$

أمثلة: لربط التعبير الوجودي $(\exists x \in \mathbb{R}) \cdot p(x)$ حيث $p(x)$ تمثل العبارة $x^2 - 2 = 0$ مجموعتها الشاملة $\mathbb{R}$ هذا التعبير الوجودي الساتيفي يمثل عبارة صحيحة لأنه $T_p = \{\pm\sqrt{2}\} \neq \emptyset$

المكتمل الوجودي المقتصر: Exclusive existential quantifier رمزه $\exists!$
 $(\exists! x \in \mathbb{N}) p(x, n)$

حيث $p(x, n)$ تمثل العبارة x/n و $T_p = \{1\}$

ملاحظات: 1- العبارة قد تكون بسيطة (بمختار واحد) أو مركبة

2- تغير المتغيرات لا يؤثر على العبارة

3- الرمز $\forall$ ابدائي والرمز $\exists$ ابدائي ولكن المكتمل الوجودي والشمولي غير ابدائي معاً

$(\forall x \in A, \forall y \in B) p(x, y) \equiv (\forall y \in B, \forall x \in A) p(x, y)$

$(\exists x \in A, \forall y \in B) p(x, y) \not\equiv (\forall y \in B, \exists x \in A) p(x, y) \neq$
 $(\forall x \in A, \exists y \in B) p(x, y)$

4- المكتمل الشمولي توزيعي على أداة الوصل

$(\forall x \in D) (p(x) \wedge q(x)) \equiv [\forall x \in D (p(x))] \wedge [\forall x \in D (q(x))]$

5- المكتمل الوجودي غير توزيعي على أداة الربط $\wedge$

مثلاً: $p(x)$: x صحيح زوجي $q(x)$: x صحيح فردي

$$(\exists x \in \mathbb{Z}) (p(x) \wedge q(x)) \neq (\exists x \in \mathbb{Z}) [p(x)] \wedge (\exists x \in \mathbb{Z}) (q(x))$$

T_p مجموعة الصواب للعبارة المتكافئة الأولى هي $\emptyset$

بيننا $T_p \neq \emptyset$ في العبارة المتكافئة الثانية $T_{p_1} = \{2n \text{ و } n \in \mathbb{N}\}$

$$T_{p_2} = \{2n+1 \text{ و } n \in \mathbb{N}\}$$

٤. المعلم الوجودي توزيعي على الفصل $\vee$ والمعلم الشمولي غير توزيعي على الفصل $\vee$

$$\forall x \in \mathbb{Z} [p(x) \vee q(x)] \quad T_p \equiv \mathbb{Z}$$

$$[(\forall x \in \mathbb{Z}) (p(x))] \vee [(\forall x \in \mathbb{Z}) (q(x))]$$

$T_{p_1} = \emptyset$ مجموعة الصواب للعبارة المتكافئة الأولى

$T_{p_2} = \emptyset$ مجموعة الصواب للعبارة المتكافئة الثانية

نفي العبارات المتكافئة لشمولياً والعبارات المتكافئة وجودياً:

$$\neg [(\forall x \in D) (p(x))] \equiv (\exists x \in D) (\neg p(x))$$

$$\neg [(\exists x \in D) (p(x))] \equiv (\forall x \in D) (\neg p(x))$$

تجارب في منطق الامتداد:

١١. ناقش الخاصية الابالية في الحالة التالية

$$(\exists x \in \mathbb{N} \setminus \{1\}, \forall y \in \mathbb{N} \setminus \{1\}) p(x, y)$$

$$(\forall y \in \mathbb{N} \setminus \{1\}; \exists x \in \mathbb{N} \setminus \{1\}) p(x, y) \quad \text{حيث } p(x, y) \text{ تمثل } x \text{ و } y$$

في العبارة المتكافئة الأولى إثبات $T_p = \emptyset$ بينما في العبارة المتكافئة الثانية

$$T_p = \mathbb{N} \setminus \{1\}$$

١٢. أثبتت ان المعلم الشمولي توزيعي على أحاطة الربط $\wedge$:

$$(\forall x \in D) [p(x) \wedge q(x)] \equiv (\forall x \in D) p(x) \wedge (\forall x \in D) q(x)$$

البرهان: إثبات العبارة $(\forall x \in D) [p(x) \wedge q(x)]$ تكون صحيحة فقط عندما

تكون العبارة $p(x) \wedge q(x)$ صحيحة من أجل كل قيم D وهذا يتحقق إذا و فقط إذا

كانت $p(x)$ صحيحة من أجل كل قيم x و $q(x)$ صحيحة من أجل كل قيم x وهذا

ما تسمى العبارة المركبة : $(\forall x \in D) (p(x)) \wedge (\forall x \in D) (q(x))$

$$[3] \text{ أثبتت أنه : } \neg [(\forall x \in D) \cdot p(x)] \equiv [(\exists x \in D) \neg p(x)]$$

الاثبات :

لأن العبارة $\neg [(\forall x \in D) \cdot p(x)]$ تعني أنه ليس صحيحاً أنه لأجل أي عنصر معين من D فإن $p(x)$ صحيحة فثما يعني أنه يوجد على الأقل عنصر من D يجعل $p(x)$ خاطئة أي $\neg p(x)$ صحيح وهذا ما تعبر عنه العبارة المركبة $(\exists x \in D) \neg p(x)$.
نفي الملمم الوجودي المقدم :

$$(\exists! x \in D) \cdot p(x) \equiv [(\exists x \in D) \cdot p(x)] \wedge [(\forall y \in D) (p(x) \wedge p(y)) \rightarrow (x=y)]$$

نفيها : $(\exists x \in D, \forall y \in D) [p(x) \wedge (p(x) \wedge p(y)) \rightarrow (x=y)]$

$$\neg (\exists! x \in D) \cdot p(x) \equiv (\neg (\exists x \in D, \forall y \in D) \neg (p(x) \wedge (p(x) \wedge p(y)) \rightarrow (x=y)))$$

$$\equiv (\forall x \in D, \exists y \in D) [(\neg p(x) \vee (p(x) \wedge p(y) \wedge (x \neq y)))]$$

تعريف : تكون العبارة المركبتان $A(x)$ و $B(x)$ متكافئتين إذا تحققت الشرط :

عن أجل أي مجموعة شاملة لهما فإن الأعداد التي ترضيها هاتان العبارة تنسج نفس قيم الحقيقة .

انتهت المحاضرة



مكتبة
A to Z