



كلية العلوم

القسم : الرياضيات

السنة : الثالثة

المادة : جبر المنطق

المحاضرة : السادسة / 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

القسم: الرياضيات

السنة: الثالثة

المادة: جبر المنطق



الدكتور:

المحاضرة:

ك نظري

التاريخ: / /

A to Z Library for university services

- البراهين المنطقية -

ليكن A عبارة منطقية إث برهان A هو المحالمة المنطقية التي نستطيع حين خلالها أن نحكم على صحتها أو خطأ هذه العبارة.

نقول عن العبارة المنطقية A أنها نظرية إذا كانت استدلالاً

$$A \equiv (A_1 \wedge A_2 \wedge \dots \wedge A_n \Rightarrow B)$$

ندعو A_1, \dots, A_n مقدمات للنظرية المفروضة B ندعوها النتيجة المطلوبة

ملاحظة: نجد الإشارة أنه وفي حال كانت إحدى المقدمات A_i في النظرية خاطئة

خارج الحقيقة $A_1 \wedge \dots \wedge A_n$ تصبح خاطئة وهذا يعني أن العبارة المنطقية

$A_1 \wedge \dots \wedge A_n \wedge B$ تكون صحيحة. وبعاً ننظر عن قيمة الحقيقة للعبارة المنطقية

B . لذلك فإننا نقترح دوماً صحة المقدمات (الفرضيات) في النظرية

طرائق البرهان: [I] - الاستنتاج المباشر

$$[A \wedge (A \Rightarrow B)] \Rightarrow B$$

$$A \Rightarrow B, A$$

$$\therefore B$$

إثباتات $A \Rightarrow B$ قد لا يتم بخطوة واحدة وإنما عن طريق مجموعة من الخطوات

$$A \Rightarrow R_1, R_1 \Rightarrow R_2, \dots, R_n \Rightarrow B, A$$

$$\therefore B$$

إذا عبرنا عن المقدمات بشكل إعادة $A(x)$ والنتيجة إعادة $B(x)$

$$(\forall x \in D) (A(x) \Rightarrow R(x)) \wedge (\forall x \in D) R(x) \Rightarrow B(x)$$

$$\equiv (\forall x \in D) [(A(x) \Rightarrow R(x)) \wedge (R(x) \Rightarrow B(x))]$$

$$\equiv (\forall x \in D) (A(x) \Rightarrow B(x))$$

امثال: برهن باستخدام مبدأ الاستنتاج المباشر أنَّهُ إذا كان n عدداً صحيحاً زوجياً فإنَّ n^2 هو عدد صحيح زوجي.

الاثبات: $A(n)$ تمثل أنَّ العدد الطبيعي n هو عدد صحيح زوجي.

$B(n)$ تمثل أنَّ n^2 هو عدد صحيح زوجي.

الطلب اثباته $(\forall n \in \mathbb{N}) (A(n) \rightarrow B(n))$

نعرف $R_1(n, m)$ إعادة تمثيل أنَّ $n = 2m$

$R_2(n, m)$ إعادة تمثيل أنَّ $n^2 = 4m^2$

$R_3(m, k)$ إعادة تمثيل أنَّ $4m^2 = 2k$

• $(\forall n \in \mathbb{N}) (A(n) \rightarrow R_1(n, m)) \wedge (\forall n, m \in \mathbb{N}) (R_1(n, m) \rightarrow R_2(n, m))$

$\wedge (\forall n, m \in \mathbb{N}, \exists k \in \mathbb{N}) (R_2(n, m) \rightarrow R_3(m, k))$

• $(\forall m, k \in \mathbb{N}) (R_3(m, k) \rightarrow B(n))$

• $(\forall n \in \mathbb{N}) (A(n) \rightarrow B(n))$

البرهان بطريقة المثال العاكس:

$(\forall x \in D) (p(x))$

تفقد على نفي العبارة العكسية:

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

التبرين: أثبت أنَّ: إذا كان $x < y$ فإنَّ $x^2 < y^2$ ليست نظرية حيث

$(\forall x, y \in \mathbb{R}) (A(x, y))$ $x, y \in \mathbb{R}$

$A(x, y) \equiv B(x, y) \rightarrow q(x, y)$

$p(x, y)$ إعادة تمثيل أنَّ $x < y$

$q(x, y)$ إعادة تمثيل أنَّ $x^2 < y^2$

ثبت أنَّ $(\forall x, y \in \mathbb{R}) (p(x, y) \rightarrow q(x, y))$

$(\exists x, y \in \mathbb{R}) \neg (p(x, y) \rightarrow q(x, y))$

$$(\exists x, y \in \mathbb{R}). \neg (\neg p(x, y) \vee q(x, y)).$$

$$(\exists x, y \in \mathbb{R}). (p(x, y) \wedge \neg q(x, y)) \quad (*)$$

نلاحظ أنَّ العبارة المنكسرة (*) هي عبارة كلمة وجودياً وجموعاً الصواب لهما

$$Tp \neq \emptyset \text{ لوجود } Tp \in (-5, -3).$$

[3] البرهان بطريقة التَّعْوِيزِ :

إذا كانت $A(x)$ عبارة مجموعتها الشاملة منتهية وعدد عناصرها قليل فإنه بالإمكان في كل مرة أن نعوِّض عن عناصر المجموعة المتحقق من أنَّ العبارة تتحول

إلى قضية منطقية صحيحة لأجل هذا العنصر $D = \{x_1, \dots, x_n\}$

$$(\forall x \in D) (A(x)) \equiv A(x_1) \wedge A(x_2) \wedge \dots \wedge A(x_n)$$

أما في حال لم تكن العبارة نظرية

$$(\exists x \in D) (\neg A(x)) \equiv \neg A(x_1) \vee \neg A(x_2) \vee \dots \vee \neg A(x_n)$$

[تمرين] $A(x)$ عبارة تمثل

$$n^2 + n + 41 \text{ عدد أولي مجموعتها الشاملة } D = \{1, 2, 3, 4\}$$

الحل: بطريقة البرهان بالتعويض

$$A(1) = 43, \quad A(2) = 47, \quad A(3) = 53, \quad A(4) = 61$$

كل الأعداد السابقة هي أعداد أولية إذاً $A(1) \wedge A(2) \wedge A(3) \wedge A(4)$

إنَّ العبارة السابقة تشكل نظرية

وبذلك إذا غيرنا مجموعة التعويض لتصبح لا عندئذٍ نلاحظ أنَّ

$$(\exists x \in \mathbb{N}) (\neg A(x))$$

$$\text{حيث } x = 41$$

$$A(41) = (41)^2 + (41) + (41) = 41(41 + 2) = 41(43)$$

وبالتالي في هذه الحالة إنَّ العبارة لا تشكل نظرية

[4] البرهان بطريقة التقسيم إلى حالات

1- إفتان تقسم المجموعة الشاعلة D إلى مجموعتين منفصلتين $D = D_1 \cup D_2$ بحيث

$$D_1 \cap D_2 = \emptyset$$

2- أن تقسم العبارة p إلى q و h بحيث $p = q \wedge h$

في الحالة الأولى:

$$(\forall x \in D) (p(x)) \equiv [(\forall x \in D_1) (p(x))] \wedge [(\forall x \in D_2) (p(x))]$$

في الحالة الثانية:

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

نفي الحالة الأولى:

$$[(\exists x \in D_1) (\neg p(x))] \vee [(\exists x \in D_2) (\neg p(x))]$$

نفي الحالة الثانية:

$$[(\exists x \in D) (\neg q(x))] \vee [(\exists x \in D) (\neg h(x))]$$

[5] البرهان بالتناقض:

إذا كانت A عبارة منطقية وكانت فرضنا $\neg A$ يقود إلى تناقض مع نظرية برهنت

سابقاً أو نقض مساهمة معروفة عندئذ تكون A صحيحة

التعريف: أثبتت أن $\sqrt{2}$ هو عدد غير نسبي؟

[6] البرهان بنقض الفرض أو المعلوم الإيجابي:

م إذا أردنا أن نبرهن $A \rightarrow B$ يمكن استخدام $\neg B \rightarrow \neg A$

$$\neg B \rightarrow \neg A, \neg B$$

$$\therefore \neg A$$

أي نفرض أن النتيجة خطأ فنصل إلى تناقض مع الفرضية (المقدومة)

التعريف: إذا كان n^2 زوجي فإن n زوجي

$$A(n): n^2 \text{ عدد زوجي} \quad B(n): n \text{ عدد زوجي}$$

نفرض $\neg B(n)$ أي أن n زوجي عندئذ n^2 زوجي وهذا يحد $\neg A(n)$

وبالتالي $A(n) \rightarrow B(n) \equiv T$

البرهان بالاستقراء الرياضي:

• الاستقراء الرياضي: وهو طريقة فعالة لإثبات صحة العبارات المتكاملة بشكل متتالي والتي مجموعتها إما تساوية \mathbb{N} أو مجموعة جزئية منها.

أولاً: المبدأ الأول في الاستقراء الرياضي:

لتكن S مجموعة جزئية غير خالية في \mathbb{N} تحقق الخاصيتين التاليتين:

$$1 \in S \quad ①$$

$$② \text{ إذا كان } n \in S \text{ فإن } n+1 \in S \text{ عندئذٍ } S = \mathbb{N}$$

$$\text{الدلائل: } M = \{x \in \mathbb{N} \mid x \notin S\}$$

وبفرض أن $M \neq \emptyset$ عندئذٍ بحسب مبدأ الترتيب العام يوجد عدد أصغر في

$$n \in M \text{ و } m \neq 1 \text{ إذاً } m-1 \in S \text{ مما يعني أن } m-1+1 \in S \text{ أي}$$

$$m \in S \text{ وهذا يتناقض سبب فرضنا أن } M \neq \emptyset \text{ إذاً } M = \emptyset \text{ التالي}$$

$$S = \mathbb{N}$$

ثانياً: المبدأ الثاني في الاستقراء يعقد على:

$$1 \in S \quad ①$$

$$② \text{ إذا كان } m \in S \text{ لأجل كل } m < n \text{ عندئذٍ فإن } n \in S$$

$$\text{انتهت} \quad \text{لأن: برهن صحة المساواة: } \sum_{n=1}^n 2^n = 2(2^n - 1)$$

$$② \quad \{u_n\}_{n=1}^{\infty} \text{ متتالية فيبوناتشي}$$

$$u_1 = 1, u_2 = 1, u_n = u_{n-1} + u_{n-2}$$

$$\text{أثبت أن } u_n \leq \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^n \text{ لكل } n \geq 1$$

$$③ \text{ كل عدد طبيعي } n \geq 2 \text{ هو ماعداً أولي أو جداء منتهٍ لعدد من الأعداد الأولية}$$

انتهت المحاضرة