

## أهداف الدرس

- ❖ التمكن من استعمال الاستدلال المناسب حسب الوضعية المدروسة.
- ❖ التمكن من صياغة براهين و استدلالات رياضية واضحة و سليمة منطقيا .

## القدرات المنتظرة

- |  |   |
|--|---|
| <ul style="list-style-type: none"> <li>❖ تحديد نفي استلزام</li> <li>❖ تعرف دالة عبارية</li> <li>❖ تعرف و توظيف المكملات</li> <li>❖ تعرف الاستدلالات الرياضية ( الخلف-المضاد</li> <li>❖ للعكس-فصل الحالات-التكافؤ-الترجع )</li> <li>❖ توظيف الاستدلالات الرياضية</li> </ul> | <ul style="list-style-type: none"> <li>❖ تعرف عبارة</li> <li>❖ تحديد قيمة حقيقة عبارة</li> <li>❖ تعرف نفي عبارة</li> <li>❖ تعرف فصل و عطف عبارتين</li> <li>❖ تعرف استلزام و تكافؤ عبارتين</li> <li>❖ توظيف العمليات على العبارات</li> </ul> |
|--|---|

## I-العبارات - العمليات على العبارات

## 1-العبارات : Les propositions

## تعريف

نسمي عبارة كل نص رياضي يحمل معنى يكون إما صحيحا و إما خاطئا .  
نرمز عادة لعبارة بأحد الرموز  $p, q, r, \dots$

## أمثلة

العبارة  $p$  " كل عدد زوجي قابل للقسمة على 4 " عبارة خاطئة.  
العبارة  $q$  "  $\sqrt{2}$  عدد لا جذري " عبارة صحيحة.  
العبارة  $r$  " الدالة  $x \rightarrow x^2$  حيث  $x \in \mathbb{R}$  دالة زوجية " عبارة صحيحة .  
العبارة  $s$  " لكل  $x$  من  $\mathbb{R}$  ,  $x^2 > 0$  " عبارة خاطئة.

## ملاحظات

- لا يمكن لعبارة أن تكون صحيحة و خاطئة في نفس الوقت .
- نعبر عن حقيقة عبارة بجدول يسمى جدول حقيقة هذه العبارة .
- الرمز 1 أو  $\vee$  يرمز لعبارة صحيحة و الرمز 0 أو  $\text{F}$  يرمز لعبارة خاطئة .

## 2-العمليات على العبارات

## أ-نفي عبارة : La negation d'une proposition

## تعريف

نفي عبارة  $p$  هو عبارة تكون صحيحة إذا كانت  $p$  خاطئة و تكون خاطئة إذا كانت  $p$  صحيحة و نرمز لها بالرمز  $\bar{p}$  .

## أمثلة

"  $\sqrt{2} > \sqrt{3}$  " :  $\bar{p}$  "  $\sqrt{2} \leq \sqrt{3}$  " :  $p$   
"  $\pi \notin \mathbb{Q}$  " :  $\bar{q}$  "  $\pi \in \mathbb{Q}$  " :  $q$

$p$	$\bar{p}$
0	1
1	0

## ملاحظة

يمكن تمثيل جدولي حقيقة العبارتين  $p$  و  $\bar{p}$  كما يلي:

## ب-عطف عبارتين : Conjonction de deux propositions

## تعريف

عطف العبارتين  $p$  و  $q$  هو عبارة يرمز لها بالرمز  $(p \wedge q)$  أو أيضا  $(p \wedge q)$  و التي تكون صحيحة فقط إذا كانت العبارتان صحيحتان معا.

$p$	$q$	$p \wedge q$
1	1	1
1	0	0
0	1	0
0	0	0

## ملاحظة

- جدول حقيقة العبارة  $(p \wedge q)$  هو:
- العطف تبادلي و تجميعي .

## ج-فصل عبارتين : Disjonction de deux propositions

## تعريف

فصل عبارتين  $p$  و  $q$  هو عبارة يرمز لها بالرمز  $(p \vee q)$  أو أيضا  $(p \vee q)$  والتي تكون خاطئة فقط إذا كانت العبارتان خاطئتان معا.

## ملاحظة

- جدول حقيقة العبارة  $(p \vee q)$  هو:
- الفصل المنطقي تبادلي و تجميعي .

$p$	$q$	$p \vee q$
1	1	1
1	0	1
0	1	1
0	0	0

## د-استلزام عبارتين: Implication de deux propositions

## تعريف

➤ استلزام عبارتين  $p$  و  $q$  هو عبارة تكون خاطئة فقط إذا كانت العبارة  $p$  صحيحة و  $q$  خاطئة .  
 ➤ يرمز لها بالرمز  $(p \Rightarrow q)$  و تقرأ: ( $p$  تستلزم  $q$ ) أو (إذا كانت  $p$  فإن  $q$ ) أو أيضا ( $p$  شرط كاف لكي تكون  $q$ ).

## ملاحظات

p	q	$p \Rightarrow q$
1	1	1
1	0	0
0	1	1
0	0	1

- جدول حقيقة العبارة  $p \Rightarrow q$  هو:
- الاستلزام  $q \Rightarrow p$  يسمى الاستلزام العكسي ل  $p \Rightarrow q$
- الصحيح لا يستلزم الخطأ.
- الاستلزام عملية متعدية.
- عمليا للبرهان على أن الاستلزام  $(p \Rightarrow q)$  صحيح، نفترض أن  $p$  صحيحة و نبين أن  $q$  صحيحة.

## ه- تكافؤ عبارتين: Equivalence de deux propositions

## تعريف

تكاؤ عبارتين  $p$  و  $q$  هو العبارة التي يرمز لها بالرمز  $(p \Leftrightarrow q)$  و تكون صحيحة فقط إذا كانت العبارتان صحيحتان معا أو خاطئتان معا. و تقرأ: ( $p$  تكافئ  $q$ ) أو ( $p$  إذا و فقط إذا كان  $q$ ).

## ملاحظات

p	q	$p \Leftrightarrow q$
1	1	1
1	0	0
0	1	0
0	0	1

- جدول حقيقة العبارة  $(p \Leftrightarrow q)$  هو:
- التكاؤ المنطقي تبادلي و تجميعي .
- تكون العبارتان  $p$  و  $q$  متكافئتين إذا كانت لهما نفس قيمة حقيقة.
- التكاؤ عملية متعدية.

## خاصية

$$((p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow p)) \Leftrightarrow [p \Leftrightarrow q]$$

## قوانين مورگان: Lois de MORGAN

- $(\overline{p \wedge q}) \Leftrightarrow (\overline{p} \vee \overline{q})$
- $\overline{p \vee q} \Leftrightarrow \overline{p} \wedge \overline{q}$
- $(p \vee r) \Leftrightarrow (p \vee q) \vee (q \vee r)$  و  $p$  و  $r$  أو  $q$
- $(p \wedge r) \Leftrightarrow (p \wedge q) \wedge (q \wedge r)$  و  $p$  أو  $q$

## تمرين

$$\begin{cases} 3x - y = 4 \\ x^2 - y^2 = 0 \end{cases} \text{ حل في } \mathbb{R}^2 \text{ النظمة}$$

## تمرين

نعتبر العبارات التالية:  $p$  "  $\pi = \frac{22}{7}$  "  $q$  "  $\sqrt{2} + \sqrt{3} \leq \sqrt{5}$  "  $r$  "  $\cos \pi = -1$  ".  
 حدد قيمة حقيقة العبارات التالية:  $(p \vee q), (p \wedge q), r, q, p$   
 $(p \Rightarrow q), (r \Rightarrow p), (q \Rightarrow r), (p \Leftrightarrow r)$

## (II)-الدالة العبارية - المكلمات

## 1-الدالة العبارية : Fonction propositionnelle

## تعريف

➤ نسمي دالة عبارية كل نص رياضي يحتوي على متغير ( أو عدة متغيرات ) ينتمي إلى مجموعة  $E$  و يصبح عبارة  
 ➤ كلما عوضنا المتغير بعنصر من  $E$  و نرمز عادة لدالة عبارية ب:  $A(x)$  أو  $B(x)$  أو  $A(x,y)$  أو  $B(x,y) \dots$

## أمثلة

$$A(x) : "x \in \mathbb{R}, x \leq 2" \quad B(x,y) : "(x,y) \in \mathbb{R}^2, 2x - 3y = 1"$$

## 2-المكلمات - العبارات المكمنة : les quantificateurs-les propositions quantifiées

لتكن  $A(x)$  دالة عبارية للمتغير  $x$  من مجموعة  $E$ .  
 ➤ العبارة " $\exists x \in E, A(x)$ " تقرأ يوجد على الأقل  $x$  من  $E$  بحيث  $A(x)$ . و تكون صحيحة إذا وجد على الأقل عنصر  $x$  من المجموعة يحقق الخاصية  $A(x)$ .  
 ▪ الرمز " $\exists$ " يسمى المكمم الوجودي .  
 ➤ العبارة " $\forall x \in E, A(x)$ " تقرأ لكل  $x$  من  $E$  لدينا  $A(x)$  و تكون صحيحة إذا كانت جميع عناصر المجموعة  $E$  تحقق الخاصية  $A(x)$ .  
 الرمز " $\forall$ " يسمى المكمم الكوني

## ملاحظة

العبارة " $\exists! x \in E, A(x)$ " تعني أنه يوجد عنصر وحيد  $x$  من  $E$  يحقق الخاصية  $A(x)$ .

## أمثلة

حدد قيمة كل من العبارات التالية :

$$\begin{array}{lll}
 " \exists! x \in \mathbb{N}, x^2 = 1 " & " \exists x \in \mathbb{R}, x^2 \leq 0 " & " \exists x \in \mathbb{R}, x^2 + 1 = 0 " \\
 " \forall x \in \mathbb{N}, \exists y \in \mathbb{N} / x < y " & " \forall x \in \mathbb{R}, x^2 + 1 > 0 " & " \forall x \in \mathbb{R}, \frac{x+1}{2} \geq \sqrt{x} "
 \end{array}$$

## 3- نفي عبارة مكمنة

➤ نفي العبارة " $\forall x \in E, A(x)$ " هو العبارة " $\exists x \in E, \overline{A(x)}$ ".  
 ➤ نفي العبارة " $\exists x \in E, A(x)$ " هو العبارة " $\forall x \in E, \overline{A(x)}$ ".

## تمرين

حدد نفي العبارات التالية :

$$\begin{array}{l}
 " \forall n \in \mathbb{N}, \exists m \in \mathbb{N} / m > n " \\
 " \forall \varepsilon \in \mathbb{R}^+, \exists \alpha \in \mathbb{R}^+ / 0 < |x-1| < \alpha \Rightarrow |x^2 - 1| < \varepsilon "
 \end{array}$$

## ملاحظة: ترتيب المكلمات

➤ ترتيب المكلمات من نفس الطبيعة ليست له أهمية في تحديد معنى العبارة المكمنة.  
 ➤ ترتيب المكلمات من طبيعة مختلفة يؤثر على معنى العبارة المكمنة .

## مثال

حدد قيمة حقيقة العبارتين:

$$p : " \forall x \in \mathbb{R}, \exists y \in \mathbb{R} / 2x + 3y - 1 = 0 " \quad q : " \exists x \in \mathbb{R} / \forall y \in \mathbb{R}, 2x + 3y - 1 = 0 "$$

## (III)-الاستدلالات الرياضية: les raisonnements mathématiques

## تعريف

كل عبارة مكونة من عدة عبارات مرتبطة فيما بينها بالروابط المنطقية بحيث تكون صحيحة كيفما كانت قيمة حقيقة هذه العبارات تسمى قانونا منطقيا. Loi logique.

(1)-الاستدلال بالاستلزام المضاد للعكس: **Raisonnement par implication contraposée.**

## تعريف

العبارة  $(\bar{q} \Rightarrow \bar{p})$  تسمى الاستلزام المضاد للعكس للاستلزام  $(p \Rightarrow q)$ .

## خاصية

العبارة  $(\bar{q} \Rightarrow \bar{p}) \Leftrightarrow (p \Rightarrow q)$  قانون منطقي ، يسمى قانون الاستلزام بالمضاد للعكس.

## أمثلة

- (1)- بين أن  $(\forall \varepsilon > 0, |a| < \varepsilon) \Rightarrow (a = 0)$  حيث  $a \in \mathbb{R}$ .
- (2)- بين أن  $(n \text{ زوجي}) \Rightarrow (n^2 \text{ زوجي})$ .
- (3)- بين أن  $(\forall (x, y) \in \mathbb{R}^2, (xy \neq 1 \wedge x \neq y) \Rightarrow (\frac{x}{x^2+x+1} \neq \frac{y}{y^2+y+1}))$ .
- (4)- لتكن  $x, y$  و  $z$  ثلاثة أعداد حقيقية .  
بين أن  $x + y > 2z \Rightarrow (x > z \text{ أو } y > z)$ .

(2)-الاستدلال بالتكافؤ: **Raisonnement par équivalence.**

## خاصية

العبارة  $[(p \Leftrightarrow q) \wedge (q \Leftrightarrow r)] \Rightarrow [p \Leftrightarrow r]$  قانون منطقي و يسمى قانون الاستدلال بالتكافؤ.

## أمثلة

- (1) بين أن  $\forall x [1, +\infty[, \frac{\sqrt{x-1}}{x} \leq \frac{1}{2}$ .
- (2) بين أن  $\forall (\alpha, \beta) \in \mathbb{R}^{**}, (\alpha + \beta = 0) \Leftrightarrow (\alpha = 0 \text{ أو } \beta = 0)$ .
- (3) بين أن  $\forall x \in \mathbb{R}^{**}, x + \frac{1}{x} \geq 2$ .

(3)-الاستدلال بفصل الحالات: **Raisonnement par disjonction de cas.**

## خاصية

العبارة  $[(p \Rightarrow q) \wedge (r \Rightarrow q)] \Leftrightarrow [(p \text{ أو } r) \Rightarrow q]$  قانون منطقي ، يسمى قانون الاستدلال بفصل الحالات.

## أمثلة

- (1) بين أن  $n^2 + n$  زوجي لكل  $n$  من  $\mathbb{N}$ .
- (2) حل في  $\mathbb{R}$  المعادلة  $|2x-1| + x = 5$ .

(4)-الاستدلال بالخلف: **Raisonnement par absurde.**

## خاصية

العبارة  $[\bar{p} \Rightarrow (q \text{ و } \bar{q})] \Rightarrow p$  قانون منطقي ، يسمى قانون الخلف.

## أمثلة

- (1) بين أن  $\sqrt{2} \notin \mathbb{Q}$ .
- (2) بين أنه لكل  $n$  من  $\mathbb{N}^*$  ،  $n^2 + 1$  ليس مربعا كاملا .

### (5)- الاستدلال بالترجع: Raisonement par récurrence موضوعة الترجع

لتكن  $p(n)$  خاصية مرتبطة بعدد طبيعي  $n$ . إذا كانت :

- الخاصية  $p(n)$  صحيحة من أجل عدد صحيح طبيعي معلوم  $n_0$ .
- العبارة  $(p(n) \Rightarrow p(n+1))$  صحيحة من أجل كل عدد صحيح طبيعي  $n$  حيث  $n \geq n_0$

فإن الخاصية  $p(n)$  صحيحة لكل  $n$  من  $N$  بحيث  $n \geq n_0$ .

#### تمارين

- (1) بين أن  $\forall n \in N, 3^n \geq 2n+1$ .
- (2) بين أن  $\forall n \in N^*, 1^2 + 2^2 + 3^2 + \dots + n^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$ .
- (3) ليكن  $a \in \mathbb{R}^{**}$ . بين أن  $\forall n \in N, (1+a)^n \geq 1+na$ .

#### تمرين

- لكل عدد صحيح طبيعي غير منعدم  $n$  نضع :  $S_n = 2 + 4 + 6 + \dots + 2n$
- (1) أ- أحسب :  $S_1$  و  $S_2$ .
  - ب- بين بالترجع أن :  $S_n = n(n+1)$ .
  - (2) استنتج قيمة المجموع :  $S = 2 + 4 + 6 + \dots + 100$ .

#### تمرين

- ليكن  $q$  عددا حقيقيا يخالف 1.
- (1) بين بالترجع أن :  $\forall n \in N, 1 + q + q^2 + q^3 + \dots + q^n = \frac{1 - q^{n+1}}{1 - q}$ .
  - (2) استنتج تبسيطا للمجموع :  $S = 1 + 2 + 2^2 + 2^3 + \dots + 2^{99}$ .