

# ملخص درس المنطق

## (I) العبارة – الدالة العبارية

- (1) نسمى عبارة كل جملة مفيدة ، يمكن الحكم على المعنى الذي تحمله بالصحة أو الخطأ.
- (2) نسمى دالة عبارية كل نص يحتوي على متغير  $x$  من مجموعة  $E$  ويصبح عبارة كلما عوضنا  $x$  بعنصر محدد من  $E$ .

## (II) الكممات

- لتكن  $A(x)$  دالة عبارية معرفة على مجموعة  $E$ .
- (1) العبارة:  $(\exists x \in E): A(x)$  "تقرأ" يوجد على الأقل  $x$  من  $E$  بحيث  $A(x)$  وتعني يوجد على الأقل عنصر  $x$  من  $E$  يحقق  $E$ . الرمز  $\exists$  يسمى الكمم الوجودي.
  - (2) العبارة:  $(\forall x \in E): A(x)$  "تقرأ" مهما كان  $x$  من  $E$  لدينا  $A(x)$ . وتعني أن جميع عناصر  $E$  تحقق  $E$ . الرمز  $\forall$  يسمى الكمم الكوني.

## (III) العمليات المنطقية.

### (1) النفي المنطقي

- (a) نفي العبارة  $A$  هي العبارة التي نرمز لها بـ  $\neg A$  والتي تكون صحيحة إذا كانت  $A$  خاطئة وتكون خاطئة إذا كانت  $A$  صحيحة.  
ملاحظة: "  $\neg A$  هي عكس العبارة  $A$  "
- (b) نفي العبارة "  $(\forall x \in E): A(x)$  " هي العبارة "  $(\exists x \in E): \neg A(x)$  "
- (c) نفي العبارة "  $(\exists x \in E): A(x)$  " هي العبارة "  $(\forall x \in E): \neg A(x)$  "

### (2) العطف المنطقي

- عطف العبارتين  $A$  و  $B$  هي العبارة التي نرمز لها بالرمز:  $(A \wedge B)$  والتي تكون صحيحة فقط إذا كانت  $A$  صحيحة و  $B$  صحيحة

### (3) الفصل المنطقي

- فصل العبارتين  $A$  و  $B$  هي العبارة التي نرمز لها بالرمز:  $(A \vee B)$  والتي تكون صحيحة إذا كانت إحدى العبارتين على الأقل صحيحة.

### (4) الاستلزام المنطقي

- استلزام العبارتين  $A$  و  $B$  هي العبارة التي نرمز لها بـ  $(A \Rightarrow B)$  والتي تكون خاطئة فقط إذا كانت  $A$  صحيحة و  $B$  خاطئة. (وتقرأ  $A$  تستلزم  $B$ ).

### (5) التكافؤ المنطقي

- تكافؤ العبارتين  $A$  و  $B$  هي العبارة التي نرمز لها بـ  $(A \Leftrightarrow B)$  والتي تكون صحيحة فقط إذا كانت  $A$  و  $B$  نفس قيمة الحقيقة. (وتقرأ  $A$  تكافؤ  $B$ ).

## (IV) القوانين المنطقية

### (1) تعريف:

- نسمى قانونا منطقيا كل عبارة مكونة من عدة عبارات مرتبطة بالروابط المنطقية وتكون صحيحة مهما كانت قيمة حقيقة هذه العبارات.

## 2) جرد لأهم القوانين المنطقية.

- $[A \text{ et } (B \text{ ou } C)] \Leftrightarrow [(A \text{ et } B) \text{ ou } (A \text{ et } C)]$
- $[A \text{ ou } (B \text{ et } C)] \Leftrightarrow [(A \text{ ou } B) \text{ et } (A \text{ ou } C)]$
- قانوني موركان.  
(1)  $\neg(A \text{ et } B) \Leftrightarrow (\neg A \text{ ou } \neg B)$
- (2)  $\neg(A \text{ ou } B) \Leftrightarrow (\neg A \text{ et } \neg B)$
- قانون الاستلزام المضاد للعكس  
(A  $\Rightarrow$  B)  $\Leftrightarrow$  ( $\neg B \Rightarrow \neg A$ )
- $\neg(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (A \text{ et } \neg B)$
- قانون الخلف  
 $((\neg A \Rightarrow \neg B) \text{ et } B) \Rightarrow A$
- قانون فصل الحالات  
 $(A \Rightarrow C \text{ et } B \Rightarrow C) \Rightarrow [(A \text{ ou } B) \Rightarrow C]$

- $\neg(\neg A) \Leftrightarrow A$
- $(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \text{ ou } B)$
- $(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \Leftrightarrow \neg B)$
- $(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (A \Rightarrow B \text{ et } B \Rightarrow A)$
- $(A \text{ et } B) \Leftrightarrow (B \text{ et } A)$
- $(A \text{ ou } B) \Leftrightarrow (B \text{ ou } A)$
- $[(A \text{ et } B) \text{ et } C] \Leftrightarrow [A \text{ et } (B \text{ et } C)]$
- $[A \text{ ou } (B \text{ ou } C)] \Leftrightarrow [(A \text{ ou } B) \text{ ou } C]$
- $[A \Rightarrow B \text{ et } B \Rightarrow C] \Rightarrow (A \Rightarrow C)$
- قانون التاكافؤات المتتالية  
 $(A \Leftrightarrow B \text{ et } B \Leftrightarrow C) \Rightarrow A \Leftrightarrow C$

## 7) بعض الاستدلالات.

### 1) الاستدلال بالتكافؤات المتتالية

لكي نبين أن العبارة A صحيحة يكفي أن نبين أن  $A \Leftrightarrow B$  و B صحيحة.

### 2) الاستدلال بالاستلزام المضاد للعكس

لكي نبين أن  $A \Rightarrow B$  يكفي أن نبين  $\neg B \Rightarrow \neg A$ .

### 3) الاستدلال بالخلف

لكي نبين أن العبارة A صحيحة نفترض العكس ونصل إلى تناقض مع المعطيات.

### 4) الاستدلال بفصل الحالات

لتكن  $E = E_1 \cup E_2$  لكي نبين أن  $(\forall x \in E): A(x)$  يكفي أن نبين ما يلي:  
\* إذا كان  $x \in E_1$  فإن  $A(x)$  صحيحة.  
\* إذا كان  $x \in E_2$  فإن  $A(x)$  صحيحة.

### 5) الاستدلال بالترجع

لكي نبين أن العبارة  $P(n)$  صحيحة لكل عدد طبيعي  $n \geq n_0$  نبين ما يلي:

\* نبين أن العبارة صحيحة من أجل  $n = n_0$

\* نفترض العبارة P صحيحة من أجل n.

\* نبين أن العبارة P صحيحة من أجل  $n + 1$ .