

**الباب الأول****المنطق الرياضي****MATHEMATICAL LOGIC****مقدمة : Introduction**

من المعروف أن الرياضيات تعتمد على التفكير المنطقي للوصول إلى نتيجة محددة ومحبولة واضحة لا لبس فيها ولا تقبل التأويل، ويبدأ هذا بفحص المعطيات وتوظيفها للوصول إلى المطلوب من خلال سلسلة من الأفكار والاستنتاجات الفرعية المنطقية المتماضكة غير المتناقضة إلى أن نصل إلى النتيجة النهائية المطلوبة. ومن أجل ذلك اتفق الرياضيون على وضع أسس ومضمون علم المنطق الرياضي حتى يتمكنوا من الوصول إلى النتائج المقبولة بطريقة ميسرة واضحة ومحضرة، ولذلك كان لا بد أن يعتمد هذا العلم على أساس قوية وثابتة تفرض وجودها على التفكير الذي لا يقبل سواها، وتلك الأساس تسمى مبادئ المنطق، كما كان لابد أن يتضمن هذا العلم أدوات تعين الرياضيين على ربط المفاهيم والجمل الرياضية بعضها البعض لتكون مفهوم مركب ،على أن يكون لكل أداة من تلك الأدوات المعنى المحدد الواضح. وأخيراً كان لابد من وجود رموز تستعمل كلغة رياضية لكتابه المفاهيم والجمل الرياضية بطريقة مبسطة ومحضرة على أن يعطى لكل رمز المعنى المحدد له.

يتضح لنا مما تقدم مدى حاجة طالب الرياضيات للتعرف على علم المنطق الرياضي وذلك للاستعانة به كلغة لكتابه الرياضيات، خاصة الحديثة وذلك بطريقة مختصرة واضحة وصحيحة. لهذا فإننا سنعرض خلال هذا الباب أساس علم المنطق الرياضي وأدواته بطريقة موجزة ومركزة.

**١-١ التقرير : Proposition**

انتهينا إلى أن علم المنطق الرياضي هو بمثابة لغة للرياضيين حيث يمكنهم بواسطتها تكوين الجمل الرياضية والتي منها ما هو إنشائي، ومنها ما هو خبرى يقدم مفهوماً معيناً للسامع، وهذا المفهوم قد قبله ونسلم به "صدقه" وقد نرفضه "نکذبه"، وسوف نتعمق بدراسة النوع الثاني – أي الجمل الخبرية – والذي يسمى تقريرا (proposition) وهو تلك العبارات التي تقدم مفهوماً يحتمل إما الصدق وإما الكذب.

**مثال ١-١-١ :**

القول بأن "للمعادلة  $x^4 = 1$  جذران فقط" تقرير كاذب حيث لا يتفق مع النظرية الأساسية للجبر والتي تحمل للمعادلة  $x^4 = 1$  أربعة جذور .

**مثال ٢-١-١ :**

القول بأن "جذري المعادلة  $5x^2 - 8x + 15 = 0$  هما العددان 3 ، 5" تقرير صادق.

لا شك أن الحكم على تقرير ما بالصدق أو بالكذب يعتمد على المبادئ والأسس التي اتفق عليها من لهم علاقة بهذا التقرير، فلو قلنا مثلاً "مجموع قياسات زوايا المثلث تساوي  $180^\circ$ " فإننا أمام تقرير صادق في الهندسة المستوية وفي نظر المتمسكون فقط بالهندسة الإقليدية، وقد يكون التقرير ذاته كاذباً في هندسة أخرى مثل الهندسة الكروية وفي نظر غير المتمسكون بالهندسة إقليدية. متفقين على أن المنطق الرياضي هو لغة رياضية يستعملها الرياضيون في تحليل المفاهيم والمبادئ الرياضية، وكذلك في تفسير الطرق التي توظف للوصول

إلى الحقيقة والتماس الشروط التي تجعل تقريراً ما صادقاً في إطار المبادئ المتفق عليها. تستخدم الحروف الكبيرة  $A, B, C, \dots$  لتدل على تقارير كما يدل الحرف  $T$  أو العدد 1 على قيمة الصدق لتقرير صادق منطقياً، ويدل الحرف  $F$  أو العدد 0 على قيمة الصدق لتقرير غير صادق منطقياً ، وفي دراستنا هذه سوف نستعمل العددين 0 ، 1 ليدلان على قيمتي الصدق لتقرير صادق منطقياً وتقرير كاذب منطقياً على الترتيب.

### تعريف ١-١:

التقرير البسيط هو مفهوم رياضي في صورة جملة خبرية لا يمكن تخزتها إلى جملتين خبريتين مفيدتين.

### تعريف ٢-١:

التقرير المركب هو مجموعة من التقارير البسيطة المرتبطة ببعضها البعض بواسطة بعض أدوات الربط، مثل "أو"، "و"، "مع أن"، "إذا و فقط إذا".

### مثال ٣-١:

القول بأن "15 عدد فردي وغير أولي" هو تقرير مركب من تقاريرين بسيطين، الأول هو "15 عدد فردي"، والثاني هو "15 عدد غير أولي" وتم الربط بينهما بالأداة "و".

كما سنرى أن قيمة الصدق للتقرير المركب سوف تحدد تماماً من خلال قيم الصدق للتقارير البسيطة المكونة له، مع الأخذ في الاعتبار طبيعة كل أداة من أدوات الربط المستخدمة في التقرير المركب.

## ١-٢ مبادئ المنطق:

يعتمد المنطق على قبول الفكر للمبادئ الثلاثة الآتية :

### ١ - مبدأ الذاتية :

مبدأ الذاتية، هو الذي يحكم الفكر على أساسه أن الشيء المحدد يبقى هو هو بذاته مهما ت نوع سياق عرضه، ويعبرون عن هذا المبدأ تعبيراً رمزاً

بالقول : "  $A$  " هو "  $A$  "

### ٢ - مبدأ عدم التناقض:

مبدأ عدم التناقض، هو الذي يحكم الفكر على أساسه بعدم وصف الشيء بصفة ما مع نفيها عن الشيء ذاته في آن واحد. ويعبرون عن قانون عدم التناقض تعبيراً رمزاً بالقول : " لا يكون  $A$  ونفي  $A$  في آن واحد" وللاختصار يقال : " لا يكون  $A$  و  $A \sim$  في آن واحد " حيث الرمز  $A \sim$  هو نفي  $A$ .

### ٣ - مبدأ الأول وإلا فالثاني :

مبدأ الأول وإلا فالثاني، هو الذي يحكم الفكر على أساسه بأن يوصف الشيء إما بالصفة وإما بنقيضها. ويعبرون عن هذا المبدأ رمزاً بالقول : "  $A$  أو  $A \sim$  " حيث "أو" هنا تعني التخيير وهذا يعني الأول وإلا فالثاني.

### مثال ١-٢-١ :

القول بأن "العدد الصحيح  $n$  إما زوجي وإلا فهو فردي" حيث لا يوجد وصف ثالث للعدد  $n$  من حيث قابلية القسمة على 2.

## ١ - ٣ جبر التقارير

إن مهمة جبر التقارير تتركز في تكوين التقارير المركبة، ثم تطبيق الأسس والمبادئ المنطقية على هذه التقارير لاستنتاج قيمة الصدق لها اعتماداً على قيم

الصدق للتقارير البسيطة المكونة لكل تقرير مركب، وذلك مع الأخذ في الاعتبار طبيعة كل أداة من أدوات الربط المستخدمة في ربط التقارير البسيطة لتكوين التقرير المركب. لذلك وجب التأكيد على ضرورة تحديد طبيعة كل أداة من أدوات الربط، كما لا يقبل أن تستخدم الأداة في أكثر من معنى، خاصة في الرياضيات. وعلى ذلك اتفق الرياضيون على تحديد معنى وحيد لا لبس فيه ولا غموض لكل أداة ربط. وقبل التعرف على بعض أدوات الربط والتي تسمى بدوال الصدق، سوف نعرض الاحتمالات الممكنة لقيم الصدق الماظرة للتقارير البسيطة التي تكون تقريرين مركبين، الأول يتكون من تقريرين بسيطين  $A$  ،  $B$  والثاني يتكون من ثلاثة تقارير بسيطة  $A$  ،  $B$  ،  $C$  ، وذلك من خلال الجدولين الآتيين .

$A$	$B$	$C$
1	1	1
1	1	0
1	0	1
0	1	1
1	0	0
0	1	0
0	0	1
0	0	0

جدول (٢)

$A$	$B$
1	1
1	0
0	1
0	0

جدول (١)

**١-٤ دوال الصدق ( أدوات الربط )****١ - دالة النفي Negation function**

دالة النفي هي أبسط دوال الصدق ومضمونها هو "إذا كان  $A$  تقريراً فإن نفيه يرمز له بالرمز  $\sim A$ " ومن الواضح أن التقريرين  $A$  ،  $\sim A$  مختلفان في قيم الصدق وهذا يتفق مع قانون عدم التناقض . جدول (٣) يتضمن قيم الصدق للتقريرين  $A$  و  $\sim A$  ويسمى جدول الصدق لدالة النفي.

$A$	$\sim A$
1	0
0	1

جدول (٣)

**مثال ١-٤-١ :**

أوجد قيمتي الصدق للتقريرين الآتيين :

(i) لا تحاط الجزيرة بالمياه.

(ii)  $6 < 10$

**الحل :**

(i) هذا التقرير هو نفي التقرير "الجزيرة تحاط بالمياه" وهو تقرير صادق له قيمة الصدق 1، إذن قيمة الصدق للتقرير "لا تحاط الجزيرة بالمياه" تساوي صفرًا.

(ii) هذا التقرير هو نفي التقرير " $6 \geq 10$ " الذي له قيمة الصدق 0 وعلى ذلك فإن قيمة الصدق للتقرير " $6 < 10$ " تساوي 1 .

٢ - دالة الوصل :Conjunction function

إذا ارتبط التقريران  $A$  و  $B$  بأداة الرابطة "و" فإننا نحصل على تقرير مركب يقرأ  $A$  ،  $B$  ويرمز له بالرمز  $A \wedge B$  ويأخذ قيمة الصدق 1 في حالة واحدة فقط، وهي عندما تكون قيمة الصدق لكل من التقريرين  $A$  ،  $B$  تساوي 1، ودون ذلك يأخذ قيمة الصدق صفرًا ( انظر جدول (٤)).

$A$	$B$	$A \wedge B$
1	1	1
1	0	0
0	1	0
0	0	0

جدول (٤)

مثال ٢-٤-١ :

أوجد قيمتي الصدق للتقريرين المركبين الآتيين :

- (أ)  $6 \neq 18 \div 3$  والقاهرة من المدن الكبيرة.  
 (ب) المسلم يحب المدينة المنورة و  $X + Y = 3$  معادلة خط مستقيم.

الحل:

- (أ) نفرض أن  $A$  هو التقرير " $6 \neq 18 \div 3$ " وبالطبع قيمة الصدق له تساوي صفرًا، لأنه نفي التقرير الصادق منطقيا " $18 \div 3 = 6$ "، وبفرض أن  $B$  هو تقرير "القاهرة من المدن الكبيرة" فهو بالطبع تقرير صادق منطقيا يأخذ قيمة الصدق 1، لأن القاهرة بالفعل من المدن الكبيرة. على ذلك نجد أن قيمة الصدق للتقرير المركب  $A \wedge B$  هي

صفر، أي أن قيمة للتقرير المركب (أ) تساوي 0.  
 (ب) نفرض أن  $C$  هو التقرير "المسلم يحب المدينة المنورة" وهو بالطبع تقرير صادق، لأنها مدينة رسول الله صلى الله عليه وسلم ومعشوقة المسلمين وبالتالي فإن قيمة الصدق لهذا التقرير تساوي 1. وبفرض أن  $D$  هو التقرير " $X + Y = 3$ " هي معادلة خط مستقيم" فهو تقرير صادق وله قيمة الصدق 1. وعلى ذلك فإن قيمة الصدق للتقرير (ب) تساوي 1.

### ٣ - دالة الفصل : Disjunction function

#### مقدمة :

قد نستخدم في حياتنا اليومية حرف "أو" بمعنى التخيير، أي : إما ما قبل الحرف "أو" وإلا فالذي بعد الحرف "أو" في الجملة التي تربط بواسطة الحرف "أو"، ولا يجوز الجمع بين الاثنين معاً، ومثال ذلك "عليك بال الوقوف أو الجلوس" فلا يمكن الجمع بين الوضعين في نفس الوقت، ولكن إما أن تقف وإلا تجلس. إلا أن حرف "أو" الذي يسمى حرف الفصل هو الذي يعنينا في دراستنا هذه، وله معنى واستعمال يتضمن من المثال التالي.

#### مثال ٣-٤ :

التقرير المركب "سوف أقابل أحمد أو محمود" له قيمة الصدق 1 في الحالات الثلاث الآتية:

- (١) بالفعل حدث أن قابلت أحمد ولم أقابل محموداً.
- (٢) بالفعل حدث أن قابلت محمود ولم أقابل أحمد.

(٣) بالفعل حدث أن قابلت أحمد وقابلت محموداً. ويأخذ قيمة الصدق ٠ في حالة واحدة عندما لا أقابل كلا من أحمد ومحمود. حرف الفصل "أو" بهذا المعنى يسمى حرف الإباحة ، أي : يبيح حدوث ما قبله وما بعده في الجملة في نفس الوقت، وهذا هو المعنى المعمول به والمتفق عليه بين الرياضيين.

على ما تقدم نقول إذا ارتبط التقريران  $A$  ،  $B$  بواسطة دالة الفصل "أو" سوف نحصل على تقرير مركب، سنرمز له بالرمز  $A \vee B$  ويقرأ :  $A$  أو  $B$ ، ويأخذ قيمة الصدق ١ إذا كانت قيمة الصدق للتقرير واحد على الأقل من التقريرين  $A$  ،  $B$  تساوي ١. ويأخذ قيمة الصدق ٠ إذا كانت قيمة الصدق لكل من التقريرين  $A$  ،  $B$  صفرًا ، ويمكن تعليم ذلك على تقرير مركب من أكثر من تقريرين بسيطين ، حيث يأخذ التقرير المركب قيمة الصدق ١ إذا كان أحد التقارير البسيطة المكونة له يأخذ قيمة الصدق ١، كما يأخذ التقرير المركب قيمة الصدق ٠ إذا كانت قيم الصدق لكل التقارير البسيطة أصفاراً. نستطيع الآن أن نكون جدول الصدق للتقرير المركب  $A \vee B$  كما هو مبين بجدول (٥) وعلى النحو التالي :

$A$	$B$	$A \vee B$
1	1	1
1	0	1
0	1	1
0	0	0

جدول (٥)

#### ٤ - دالة الإلزام الشرطية : Conditional function

إن دالة الإلزام الشرطية والتي تسمى أحياناً دالة الاقتضاء هي بمعنى "إذا كان  $A$  فإن  $B$ " أو بمعنى أوضح "تحقيق  $A$  يقتضي تحقيق  $B$ ". فإذا ارتبط التقريران  $A$  ،  $B$  بواسطة دالة الاقتضاء فإننا نحصل على تقرير مركب، يرمز له بالرمز  $B \rightarrow A$  يؤدي إلى  $B$  ، ويتضمن جدول (٦) قيم الصدق للتقرير المركب  $. A \rightarrow B$

$A$	$B$	$A \rightarrow B$
1	1	1
1	0	0
0	1	1
0	0	1

جدول (٦)

لا شك أن قيم الصدق لهذه الدالة أحياناً تثير الجدل، ولا سيما في الحالة التي تكون قيمة الصدق للتقرير  $B \rightarrow A$  تساوي 1 عندما تكون قيمة الصدق للتقرير  $A$  تساوي 0 ، وقيمة الصدق للتقرير  $B$  تساوي 1، ولكن يجب ملاحظة أن دالة الاقتضاء تعني أن التقرير  $B$  لابد من صدقه إذا ما صدق  $A$  ، ولكن إن لم يصدق التقرير  $A$  فليس هناك من قيود على التقرير  $B$ ، بل يجوز أن يكون صادقاً ويحوز أن يكون كاذباً.

إن بناء جدول الصدق لدالة الاقتضاء ليس بالسهولة التي قد تتسم بها جداول الصدق لبعض الدوال الأخرى، إلا أنه ومن حسن الحظ قد أمكن بناء جدول الصدق لدالة الاقتضاء اعتماداً على دوال الصدق ( $\wedge$  ,  $\vee$  ,  $\neg$ )، ويتبين

ذلك من المثال التالي بعد الأخذ في الاعتبار أن التكافؤ المنطقي لتقريرين مركبين يعني تساوي قيم الصدق المتناظرة لهما.

### مثال ٤-١ :

للتقرير المركب "إذا أخلصت في مذاكرتك بتحت بتفوق"، نعتبر أن  $A$  هو تقرير الإخلاص في المذاكرة، وأن  $B$  هو تقرير النجاح بتفوق، فإن التقرير المركب  $A \rightarrow B$  يمكن إعادة صياغته دون أدنى تغيير في المعنى من خلال الصياغتين الآتيتين :

(أ) "إما لا تخلص في المذاكرة أو ستحقق بتفوق" أي  $\sim A \vee B$

(ب) "لا يقبل أن تذاكر بإخلاص ولا تنجح بتفوق"

أي  $(A \wedge \sim B) \sim$ ، وسوف يبين الجدول الآتي مدى تطابق التقارير

الثلاثة:  $(A \wedge \sim B) \sim$ ،  $\sim A \vee B$ ،  $A \rightarrow B$ ، وللاختصار سوف

نرمز للتقرير المركب  $A \rightarrow B$  بالرمز  $\alpha$ ، وللتقرير المركب  $\sim A \vee B$

بالرمز  $\beta$ ، وللتقرير المركب  $(A \wedge \sim B) \sim$  بالرمز  $\gamma$ .

$A$	$B$	$\sim A$	$\sim B$	$A \wedge \sim B$	$\alpha$	$\beta$	$\gamma$
1	1	0	0	0	1	1	1
1	0	0	1	1	0	0	0
0	1	1	0	0	1	1	1
0	0	1	1	0	1	1	1

جدول (٧)

نلحظ تطابق قيم الصدق المتناظرة في الأعمدة الثلاثة الأخيرة بالجدول وهذا يعني أن التقارير الثلاثة  $(A \wedge \sim B) \sim$ ،  $\sim A \vee B$ ،  $A \rightarrow B$  متكافئة منطقياً.

## ٥ - الدالة الشرطية المزدوجة Biconditional function

الدالة الشرطية المزدوجة أو دالة التكافؤ تستعمل في تكوين تقرير مركب من التقريرين  $A$  ،  $B$  على النحو التالي "يكون  $A$  إذا وفقط إذا كان  $B$ " وتقرأ أحياناً "يتحقق  $A$  إذا وفقط إذا تحقق  $B$ " وتقرأ كذلك "أن تحقيق  $A$  هو الشرط الضروري والكافي لتحقيق  $B$  ، وهذا يعني "إذا كان  $A$  فإن  $B$  وإذا كان فإن  $A$ " ، أي أن  $A \rightarrow B \wedge B \rightarrow A$  ويرمز للدالة الشرطية المزدوجة بالرمز  $A \Leftrightarrow B$  ، وعلى ما تقدم يمكن بناء جدول الصدق للدالة الشرطية المزدوجة على النحو التالي :

$A$	$B$	$A \rightarrow B$	$B \rightarrow A$	$(A \rightarrow B) \wedge (B \rightarrow A)$	$A \Leftrightarrow B$
1	1	1	1	1	1
1	0	0	1	0	0
0	1	1	0	0	0
0	0	1	1	1	1

جدول (٨)

نلحظ من جدول الصدق السابق أن التقرير المركب  $A \Leftrightarrow B$  يأخذ قيمة الصدق 1 عند تساوي قيمتي الصدق للتقريرين  $A$  ،  $B$  ويأخذ قيمة الصدق 0 عند اختلاف قيمتي الصدق للتقريرين  $A$  ،  $B$ .

## ٦ - القانون والتناقض والتكافؤ المنطقي

### تعريف ١\_٥\_١ :

القانون المنطقي هو تقرير مركب من تقارير بسيطة مرتبطة بعضها البعض بواسطة بعض بعض دوال الصدق ( $\rightarrow, \Leftrightarrow, \wedge, \vee, \neg$ ) ، ويأخذ دائماً قيمة الصدق 1 مهما كانت قيم الصدق للتقارير البسيطة المكونة له.

مثال ١-٥-١

أثبت أن كلا من التقارير المركبة الآتية قانوناً منطقياً :

$$A \vee \sim A \quad (ج) \quad \sim(A \wedge \sim A) \quad (ب) \quad A \Leftrightarrow A \quad (أ)$$

الحل :

(أ) نكون جدول الصدق للتقرير المركب  $A \Leftrightarrow A$  ، كما هو مبين بالجدول الآتي :

$A$	$\sim A$	$A \Leftrightarrow A$
1	1	1
0	0	1

جدول (٩)

واضح من الجدول أن قيم الصدق للتقرير المركب  $A \Leftrightarrow A$  دائماً تأخذ القيمة الصدق 1 ، وبالتالي هو قانون مع ملاحظة أن هذا القانون هو أحد مبادئ علم المنطق (المبدأ الأول) ونسمى "  $A$  " بـ " مبدأ الذاتية ".

(ب) جدول الصدق للتقرير المركب  $\sim(A \wedge \sim A)$  هو على النحو التالي:

$A$	$\sim A$	$A \wedge \sim A$	$\sim(A \wedge \sim A)$
1	0	0	1
0	1	0	1

جدول (١٠)

من خلال الجدول يتضح أن التقرير المركب  $\sim(A \wedge \sim A)$  يأخذ دائماً قيمة الصدق 1 وبالتالي فهو قانون، والجدير بالإشارة أن هذا القانون هو أحد مبادئ علم المنطق الرياضي (المبدأ الثاني) والذي ينص على : " من الخطأ أن يكون  $A$  ونفي  $A$  في آن واحد " ، ويسمى مبدأ عدم التناقض .

(جـ) جدول الصدق للتقرير المركب  $A \sim A \vee \sim A$  هو كما يلي.

$A$	$\sim A$	$A \vee \sim A$
1	0	1
0	1	1

جدول (١١)

يتضح من الجدول أن التقرير المركب  $A \sim A \vee \sim A$  يأخذ دائمًا قيمة الصدق 1، وعلى ذلك فهو قانون، والجدير بالإشارة أن هذا القانون هو أحد مبادئ علم المنطق الرياضي (المبدأ الثالث)، والذي ينص على "الأول وإلا فالثاني".

### تعريف ٢-٥-١ :

التناقض المنطقي هو تقرير مركب من تقارير بسيطة مرتبطة بعضها البعض بواسطة بعض دوال الصدق الخمسة ( $\leftrightarrow, \rightarrow, \sim, \wedge, \vee$ )، ويأخذ دائمًا قيمة الصدق 0 مهما كانت قيم الصدق للتقارير البسيطة المكونة له.

### مثال ٢-٥-١ :

التقرير المركب  $A \sim A \wedge \sim A$  تناقض حيث يأخذ دائمًا قيمة الصدق 0 كما هو مبين بالعمود الثالث بجدول الصدق (١٠).

### ملحوظة :

إن لم يكن التقرير المركب قانوناً منطقياً أو تناقضاً منطقياً، فيقال إنه غير ذلك، أي لا هو قانون ولا هو تناقض، وهذا يحدث بالطبع عندما تكون قيم الصدق من بينها قيمة على الأقل تساوي 0، وقيمة على الأقل تساوي 1.

ملحوظة:

سوف نتناول فيما يلي دراسة بعض التقارير لمعرفة ما إذا كانت قانونا منطقيا أو تناقضاً منطقياً أو غير ذلك، مع ملاحظة أن المقصود بدراسة أي تقرير تعني توضيح ما إذا كان التقرير قانوناً منطقياً أم تناقضاً منطقياً أم غير ذلك.

مثال ٣-٥-١ :

ادرس التقارير المركبة الآتية :

$$(A \wedge (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \wedge B) \vee (A \wedge C)) - ١$$

$$\sim (A \wedge (B \vee C)) \Leftrightarrow (\sim A \vee (\sim B \wedge \sim C)) - ٢$$

$$(A \wedge \sim B) \rightarrow (\sim B \wedge \sim C) - ٣$$

الحل :

١ - للاختصار سوف نرمز للتقرير المركب  $A \wedge (B \vee C)$  بالرمز  $\alpha$

وللتقرير المركب  $(A \wedge B) \vee (A \wedge C)$  بالرمز  $\beta$ ، وللتقرير المركب

المطلوبة دراسته  $A \wedge (B \vee C) \Leftrightarrow (A \wedge B) \vee (A \wedge C)$  بالرمز  $\gamma$

وعلى ذلك يكون جدول الصدق للتقرير المركب كما يلي:

$A$	$B$	$C$	$A \wedge B$	$A \wedge C$	$B \vee C$	$\alpha$	$\beta$	$\gamma$
1	1	1	1	1	1	1	1	1
1	1	0	1	0	1	1	1	1
1	0	1	0	1	1	1	1	1
0	1	1	0	0	1	0	0	1
1	0	0	0	0	0	0	0	1
0	1	0	0	0	1	0	0	1
0	0	1	0	0	1	0	0	1
0	0	0	0	0	0	0	0	1

جدول (١٢)

قيم الصدق بالعمود الأخير من الجدول تبين أن التقرير المركب المعطى هو قانون منطقي حيث يأخذ دائماً قيمة الصدق ١ .

٢ - للاختصار سوف نرمز للتقرير المركب  $(\sim B \wedge C)$  بالرمز  $\alpha$  ، وللتقرير المركب  $(A \wedge (B \vee C))$  بالرمز  $\beta$  ، وللتقرير المركب  $(\sim A \vee (\sim B \wedge \sim C))$  بالرمز  $\gamma$  ، وللتقرير المركب  $(A \wedge (B \vee C)) \Leftrightarrow \sim A \vee (\sim B \wedge \sim C)$  بالرمز  $\delta$  ، (لاحظ أن التقرير المركب  $(A \wedge (B \vee C)) \sim$  سيكون  $\beta \sim$ ) ، وبذلك تكون جدول التقرير المركب  $(A \wedge (B \vee C)) \Leftrightarrow \sim A \vee (\sim B \wedge \sim C)$  ، على النحو التالي:

$A$	$B$	$C$	$\sim A$	$\sim B$	$\sim C$	$B \vee C$	$\alpha$	$\beta$	$\sim \beta$	$\gamma$	$\delta$
1	1	1	0	0	0	1	0	1	0	0	1
1	1	0	0	0	1	1	0	1	0	0	1
1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	0	1
0	1	1	1	0	0	1	0	0	1	1	1
1	0	0	0	1	1	0	1	0	1	1	1
0	1	0	1	0	1	1	0	0	1	1	1
0	0	1	1	1	0	1	0	0	1	1	1
0	0	0	1	1	1	0	1	0	1	1	1

جدول (١٣)

يتضح من قيم الصدق في العمود الأخير من الجدول أن التقرير المركب المعطى هو قانون منطقي ، حيث يأخذ دائماً قيمة الصدق ١ .

٣ - نكون جدول التقرير المركب  $(A \wedge \sim B) \rightarrow (\sim B \wedge \sim C)$  ، آخذين في الاعتبار أننا سوف نرمز للتقرير له بالرمز  $\alpha$  .

$A$	$B$	$C$	$\sim B$	$\sim C$	$A \wedge \sim B$	$\sim B \wedge \sim C$	$\alpha$
1	1	1	0	0	0	0	1
1	1	0	0	1	0	0	1
1	0	1	1	0	1	0	0
0	1	1	0	0	0	0	1
1	0	0	1	1	1	1	1
0	1	0	0	1	0	0	1
0	0	1	1	0	0	0	1
0	0	0	1	1	0	1	1

جدول ( ١٤ )

هذا التقرير لا هو قانون منطقي ولا هو تناقض منطقي، حيث لا يخلو من إحدى قيم الصدق التي تساوي صفرًا، وأيضاً لا يخلو من إحدى قيم الصدق التي تساوي 1.

عند دراسة أي تقرير مركب معتمداً على بعض الشروط فإننا نعتبر هذه الشروط مبادئ وأساساً اتفق عليها من لهم علاقة بهذا التقرير . كما أن تلك الشروط قد تيسر الحصول على قيمة (قيم) الصدق للتقرير مباشرة أو عن طريق جدول بسيط ، وسوف يتضح ذلك من خلال الأمثلة الآتية :

مثال ١-٥-٤:

إذا علمت أن قيمة الصدق للتقرير المركب  $A \vee B$  تساوي صفرًا أو جد قيمة الصدق للتقرير المركب :  $. A \vee \sim B :$

الحل :

من معرفتنا لدالة الفصل "  $\vee$ " يتضح أن التقرير المركب  $A \vee B$  يأخذ قيمة الصدق 0 في حالة واحدة فقط، ألا وهي عندما تكون قيمة الصدق للتقرير  $A$

تساوي 0 ، وقيمة الصدق للتقرير  $B$  تساوي 0 ، وعليه فإن قيمة الصدق للتقرير  $B \sim$  تساوي 1، وبذلك تكون قيمة الصدق للتقرير المركب  $B \sim A \vee B \sim$  تساوي 1. أي أن التقرير المركب  $A \vee B \sim$  تحت الشرط المعطى تعد قانوناً منطقياً رغم أنه في الحالة العامة غير ذلك .

سؤال ٥-١:

بفرض أن قيمة الصدق للتقرير المركب  $(B \vee \sim C) \rightarrow A$  تساوي صفرأً. أوجد قيمة الصدق للتقرير المركب  $(A \vee B) \Leftrightarrow (B \wedge C)$ .

المحل :

قيمة الصدق للتقرير المركب  $(B \vee \sim C) \rightarrow A$  تساوي صفرأً تعني أن قيمة الصدق للطرف الأيسر (التقرير  $A$ ) تساوي 1 ، وقيمة الصدق للطرف الأيمن (التقرير  $\sim C$ ) تساوي صفرأً في الوقت نفسه. والأخير لا يتحقق إلا إذا كانت قيمة الصدق لكل من التقريرين  $B$  ،  $C \sim$  تساوي صفرأً، وذلك من طبيعة دالة الربط "  $\vee$ " وهذا يؤدي إلى أن قيمة الصدق للتقرير  $B$  تساوي صفرأً، وقيمة الصدق للتقرير  $C$  تساوي 1. من الاستنتاجات السابقة يكون المطلوب إيجاد قيمة الصدق للتقرير المركب  $(A \vee B) \Leftrightarrow (B \wedge C)$  عندما تكون قيمة الصدق للتقرير  $A$  تساوي 1 ، وقيمة الصدق للتقرير  $B$  تساوي صفرأً ، وقيمة الصدق للتقرير  $C$  تساوي 1، بالتعويض المباشر نجد أن قيمة الصدق المطلوبة تساوي 0، أي أن هذا التقرير المركب تحت الشروط المذكورة أصبح تناقضاً منطقياً رغم أنه ليس كذلك في الصورة العامة، أي بدون الشروط المذكورة.

مثال ٦٥:

إذا علمت أن قيمة الصدق للتقرير المركب  $(A \vee B) \Leftrightarrow (\sim B \wedge A)$  تساوي 1، أوجد قيمة (قيم) الصدق للتقرير المركب  $(A \rightarrow \sim B) \rightarrow (\sim B \rightarrow \sim A)$ .

الحل :

التقرير المركب  $(A \vee B) \Leftrightarrow (\sim B \wedge A)$  يأخذ قيمة الصدق 1 في حالتين هما:

(أ) قيمة الصدق للتقرير  $A \vee B$  تساوي 1، وعليه فإن قيمة الصدق لأحد التقريرين أو كليهما تساوي 1 ، وفي الوقت نفسه تكون قيمة الصدق للتقرير المركب  $\sim B \wedge A$  تساوي 1 وعليه فإن قيمة الصدق لـ كل من التقريرين  $B \sim$  ،  $A$  تساوي 1 ، أي أن قيمة الصدق للتقرير  $A$  تساوي 1، وقيمة الصدق للتقرير  $B \sim$  تساوي 1 والتي تؤدي إلى أن قيمة الصدق للتقرير  $B$  تساوي صفرًا، وطالما أن قيمة الصدق للتقرير  $B$  تساوي 0 ، فلابد أن قيمة الصدق للتقرير  $A$  تساوي 1 في التقرير المركب  $A \vee B$  .

(ب) قيمة الصدق للتقرير المركب  $A \vee B$  تساوي صفرًا ، وقيمة الصدق للتقرير المركب  $\sim B \wedge A$  تساوي صفرًا ، وهذا يؤدي إلى أن قيمة الصدق للتقرير  $A$  تساوي 0 ، وقيمة الصدق للتقرير  $B$  تساوي 0 .  
 ( تختار القيم التي تتحقق طرفي التقرير المركب  $(A \vee B) \Leftrightarrow (\sim B \wedge A)$  ).

ما تقدم يكون المطلوب هو إيجاد قيمة الصدق للتقرير المركب

:  $(\sim B \rightarrow \sim A) \rightarrow (\sim A \rightarrow \sim B)$  في الحالتين الآتى :

(١) قيمة الصدق للتقرير  $A$  تساوى ١، وقيمة الصدق للتقرير  $B$  تساوى ٠.

(٢) فيه الصدق للتقرير  $A$  تساوى ٠، وقيمة الصدق للتقرير  $B$  تساوى ٠.

وبالتعويض المباشر في التقرير المركب نحصل على الآتى :

في الحالة (١) تكون قيمة الصدق للتقرير المركب المعطى هي ٠ ، وفي

الحالة (٢) تكون قيمة الصدق للتقرير المركب المعطى مساوية ١ ، أي أن

التقرير المعطى تحت الشروط المذكورة لا هو قانون ولا هو تناقض.

### حل آخر :

يمكن الاعتماد في الحل على جداول الصدق، مع الأخذ في الاعتبار

فقط قيم الصدق المستنيرة من الشروط المعطاة، أي حساب قيمة الصدق

لتقرير المركب  $(\sim B \rightarrow \sim A) \rightarrow (\sim A \rightarrow \sim B)$  في الحالتين الآتى :

(١) عندما تكون قيمتي الصدق للتقريرين  $A$  ،  $B$  هما ١ ، ٠ على الترتيب.

(٢) عندما تكون قيمتي الصدق للتقريرين  $A$  ،  $B$  هما ٠ ، ٠ على الترتيب.

وللاختصار سوف نرمز للتقرير المركب  $(\sim B \rightarrow \sim A) \rightarrow (\sim A \rightarrow \sim B)$

بالرمز  $\alpha$ .

$A$	$B$	$\sim A$	$\sim B$	$A \vee B$	$\sim B \wedge A$	$A \rightarrow \sim B$	$\sim B \rightarrow \sim A$	$\alpha$
1	0	0	1	1	1	1	0	0
0	0	1	1	0	0	1	1	1

جدول (١٥)

يتضح لنا من قيم الصدق بالعمود الأخير بالجدول أن التقرير لا هو قانون ولا هو تناقض ، مع ملاحظة أن الشروط المعطاة استبعدت احتمالين آخرين لقيم الصدق ، حيث أخذت فقط الحالات التي تتفق مع الشرط المعطى.

مثال ١-٥:

إذا علِمَ أن التقرير  $B \leftrightarrow \sim A$  هو قانون منطقي ، أوجد قيم الصدق للتقرير المركب  $(A \wedge \sim B) \leftrightarrow (\sim A \wedge B)$ .

الحل :

$\sim B$  هي إما ١ وإما صفرًا في الوقت نفسه ، إذن قيمة الصدق لكل من التقريرين  $A$  ،  $B$  هي إما ١ ، ٠ وإما ٠ ، ١ على الترتيب، على ذلك تكون جدول الصدق للتقرير المركب  $\sim(A \wedge \sim B) \leftrightarrow \sim A \wedge B$  (والذي سنرمز له بالرمز  $\alpha$ ) كما يلي :

$A$	$B$	$\sim A$	$\sim B$	$A \wedge \sim B$	$\sim(A \wedge \sim B)$	$\sim A \wedge B$	$\alpha$
1	0	0	1	1	0	0	1
0	1	1	0	0	1	1	1

جدول (١٦)

يتضح من العمود الأخير بالجدول أن التقرير يأخذ دائمًا قيمة الصدق ١ في الحالتين السابقتين ، وعلى ذلك فهو قانون منطقي تحت الشرط المعطى رغم أنه غير ذلك عام.

تعريف ١\_٣-٥ :

يقال لتقريرين مركبين إنما متكافئان منطقياً إذا وفقط إذا كانت قيم الصدق المتناظرة لهما متساوية .

مثال ١\_٨-٥ :

بفرض أن  $A, B$  تقريران بسيطان فإن التقريرين المركبين  $A \Leftrightarrow B$  ،  $(A \rightarrow B) \Leftrightarrow (B \rightarrow A)$  متكافئان منطقياً (انظر جدول (١٧)).

$A$	$B$	$A \rightarrow B$	$B \rightarrow A$	$(A \rightarrow B) \Leftrightarrow (B \rightarrow A)$	$A \Leftrightarrow B$
1	1	1	1	1	1
1	0	0	1	0	0
0	1	1	0	0	0
0	0	1	1	1	1

جدول (١٧)

من قيم الصدق المتناظرة والمتساوية بالعمودين الأخير وقبل الأخير بالجدول يتضح أن التقريرين  $A \Leftrightarrow B$  ،  $(A \rightarrow B) \Leftrightarrow (B \rightarrow A)$  متكافئان منطقياً.

نظرية ١\_٥-١ :

لأي ثلاثة تقارير  $A, B, C$  يكون :

$$(1) \quad A \vee A \Leftrightarrow A, \quad A \Leftrightarrow A \wedge A$$

قانون اللامو (idempotent law )

$$(2) \quad A \vee B \Leftrightarrow B \vee A, \quad A \wedge B \Leftrightarrow B \wedge A$$

قانون الإبدال (commutative law )

$$(3) \quad A \wedge (B \wedge C) \Leftrightarrow (A \wedge B) \wedge C,$$

$$A \vee (B \vee C) \Leftrightarrow (A \vee B) \vee C$$

**قانون التجميع أو الدمج ( associative law )**

$$(4) \quad (A \wedge (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \wedge B) \vee (A \wedge C)),$$

$$\therefore (A \vee (B \wedge C)) \Leftrightarrow ((A \vee B) \wedge (A \vee C))$$

**قانون التوزيع ( distributive law )**

البرهان :

سوف نقوم ببرهان العلاقات الآتتين:

$$(i) \quad (A \wedge (B \wedge C)) \Leftrightarrow ((A \wedge B) \wedge C)$$

$$(ii) \quad (A \wedge (B \vee C)) \Leftrightarrow ((A \wedge B) \vee (A \wedge C))$$

ونترك الباقي كتمرين للطالب .

وللإجابة على الفقرتين السابقتين نفرض أن  $\alpha$  ترمز للتقرير المركب

$A \wedge (B \wedge C)$  ، و  $\beta$  ترمز للتقرير المركب  $(A \wedge B) \wedge C$  ، و  $\gamma$  ترمز

لتقرير المركب  $(A \wedge B) \vee (A \wedge C)$  ، و  $\delta$  ترمز للتقرير المركب

$(A \wedge B) \vee (A \wedge C)$  ونكون جدول الصدق على النحو التالي:

$A$	$B$	$C$	$A \wedge B$	$A \wedge C$	$B \vee C$	$B \wedge C$	$\alpha$	$\beta$	$\gamma$	$\delta$
1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
1	1	0	1	0	1	0	0	0	1	1
1	0	1	0	1	1	0	0	0	1	1
0	1	1	0	0	1	1	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
0	1	0	0	0	1	0	0	0	0	0
0	0	1	0	0	1	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0

جدول (١٨)

وبالنظر إلى العمودين الأخير وقبل الأخير بالجدول نلحظ تطابق قيم الصدق

$$(A \wedge B) \vee (A \wedge C), A \wedge (B \vee C)$$

أي أن

$$A \wedge (B \vee C) \Leftrightarrow (A \wedge B) \vee (A \wedge C)$$

وبفحص العمودين قبل الأخيرين من الجدول سوف يتضح لنا أن :

$$A \wedge (B \wedge C) \Leftrightarrow (A \wedge B) \wedge C$$

### نظريّة ١\_٥\_١ :

(١) دالة الاقتضاء  $\rightarrow$  ليست إبدالية وليس لها تجمعيّة .

(٢) دالة الفصل  $\vee$  توزيعية على دالة الاقتضاء .

### البرهان :

(١) دالة الاقتضاء ليست إبدالية، حيث إن التقريرين  $(A \rightarrow B), (B \rightarrow A)$

غير متكافئين منطقياً وهذا يتضح من جدول الصدق الآتي:

$A$	$B$	$A \rightarrow B$	$B \rightarrow A$
1	1	1	1
1	0	0	1
0	1	1	0
0	0	1	1

جدول (١٩)

كما أن دالة الاقتضاء  $\rightarrow$  ليست تجمعيّة حيث إنه لأي ثلاثة تقارير  $A$

$C, B$  سوف يتضح لنا من جدول الصدق الآتي أن التقريرين

$(A \rightarrow B) \rightarrow C, A \rightarrow (B \rightarrow C)$  غير متكافئين منطقياً.

$A$	$B$	$C$	$A \rightarrow B$	$B \rightarrow C$	$A \rightarrow (B \rightarrow C)$	$(A \rightarrow B) \rightarrow C$
1	1	1	1	1	1	1
1	1	0	1	0	0	0
1	0	1	0	1	1	1
0	1	1	1	1	1	1
1	0	0	0	1	1	1
0	1	0	1	0	1	0
0	0	1	1	1	1	1
0	0	0	1	1	1	0

جدول (٢٠)

(٢) لأى ثلاثة تقارير  $A$  ،  $B$  ،  $C$  نعتبر أن  $\alpha$  ترمز للتقرير المركب  $(A \vee B) \rightarrow (A \vee C)$  ، و  $\beta$  ترمز للتقرير المركب  $A \vee (B \rightarrow C)$

وعليه تكون جدول الصدق الآتي:

$A$	$B$	$C$	$A \vee B$	$A \vee C$	$B \rightarrow C$	$\alpha$	$\beta$
1	1	1	1	1	1	1	1
1	1	0	1	1	0	1	1
1	0	1	1	1	1	1	1
0	1	1	1	1	1	1	1
1	0	0	1	1	1	1	1
0	1	0	1	0	0	0	0
0	0	1	0	1	1	1	1
0	0	0	0	0	1	1	1

جدول (٢١)

الجدول السابق يبين أن  $\vee$  توزيعية من ناحية اليسار  $\rightarrow$  ، أي أن

$$(A \vee (B \rightarrow C)) \Leftrightarrow ((A \vee B) \rightarrow (A \vee C))$$

وحيث إن  $\vee$  إبدالية فإن :

$$(A \vee (B \rightarrow C)) \Leftrightarrow ((B \rightarrow C) \vee A) \text{ (i)}$$

$$((A \vee B) \rightarrow (A \vee C)) \Leftrightarrow ((B \vee A) \rightarrow (C \vee A)) \text{ (ii)}$$

من (i) و (ii) نحصل على الآتي:

$$((B \rightarrow C) \vee A) \Leftrightarrow ((B \vee A) \rightarrow (C \vee A))$$

أي أن  $\vee$  توزيعية من ناحية اليمين على دالة الاقضاء  $\rightarrow$  وعلى ذلك فإن  $\vee$  توزيعية على  $\rightarrow$ .

### نظيرية ١\_٥

بفرض أن  $A, B$  تقريران ، إذن:

$$\text{(i)} \quad \sim(A \vee B) \Leftrightarrow (\sim A \wedge \sim B)$$

$$\text{(ii)} \quad \sim(A \wedge B) \Leftrightarrow (\sim A \vee \sim B)$$

البرهان :

نفرض أن  $\alpha$  ترمز للتقرير المركب  $(A \vee B) \sim$  ، و  $\beta$  ترمز للتقرير المركب  $B \sim A \wedge \sim B$  ، و  $\gamma$  ترمز للتقرير المركب  $(A \wedge B) \sim$  ، و  $\delta$  ترمز للتقرير  $\sim A \vee \sim B$  ~ وعليه تكون جدول الصدق الآتي :

$A$	$B$	$\sim A$	$\sim B$	$A \vee B$	$A \wedge B$	$\alpha$	$\beta$	$\gamma$	$\delta$
1	1	0	0	1	1	0	0	0	0
1	0	0	1	1	0	0	0	1	1
0	1	1	0	1	0	0	0	1	1
0	0	1	1	0	0	1	1	1	1

جدول (٢٢)

نلحظ من الجدول السابق، ومن خلال تطابق قيم الصدق المتناظرة بالعمودين الآخرين أن

$$\sim(A \vee B) \Leftrightarrow (\sim A \wedge \sim B)$$

كما نلحظ من تطابق قيم الصدق المتناظرة بالعمودين قبل الآخرين أن

$$\sim(A \wedge B) \Leftrightarrow (\sim A \vee \sim B)$$

## ٦-١ الدلالات والرموز :

يتضح لنا مما سبق أن تقريراً ما قد يتحقق في كل الحالات، وقد لا يتحقق في بعض أو كل الحالات . لذلك لو اعتبرنا أن  $P$  تقرير ما ، وأن  $X$  مجموعة غير خالية، فقد اتفق من أجل الاختصار في الكلام أن نعبر عن الحالات الآتية رمزاً كما يلي :

"لأي عنصر  $X \in x$  التقرير  $P$  محقق" بالرمز  $\forall x : P(x)$  .

"يتحقق التقرير  $P$  من أجل عنصر واحد على الأقل" بالرمز  $\exists x : P(x)$  .

"يوجد عنصر واحد على الأقل لا يتحقق التقرير  $P$ " بالرمز  $\exists x : \sim P(x)$  .

"لأي عنصر  $X \in x$  التقرير  $P$  غير متحقق" بالرمز  $\forall x : \sim P(x)$  .

ويجب ملاحظة أن:

$$\forall x : P(x) \rightarrow \exists x : P(x)$$

$$\sim(\forall x : P(x)) \Leftrightarrow \exists x : \sim P(x)$$

$$\sim(\exists x : P(x)) \Leftrightarrow \forall x : \sim P(x)$$

الرمز  $\forall$  يعني لكل أو لأي، والرمز  $\exists$  يعني يوجد، والرمز : يعني بحيث.

## تمارين (١)

(١) حدد التقارير من بين العبارات الآتية ثم أوجد قيمة الصدق لكل تقرير.

(ب) ١٢ عدد زوجي . (أ) ما أجمل التفوق .

(ج)  $X^2 < 0$  حيث  $X$  عدد حقيقي .

(٢) أوجد قيمة الصدق لكل تقرير من التقارير المركبة الآتية :

(a)  $(A \wedge B) \Leftrightarrow (\sim A \vee \sim B)$

(b)  $(A \vee B) \wedge (C \rightarrow \sim(A \wedge B))$

(c)  $(\sim A \wedge B) \vee (A \vee B)$

(d)  $(A \Leftrightarrow \sim B) \vee (B \rightarrow A)$

(e)  $(A \vee \sim B) \rightarrow (A \wedge B)$

(f)  $\sim(A \vee B) \rightarrow (B \Leftrightarrow C)$

(٣) ادرس التقارير المركبة الآتية :

(a)  $\sim(A \wedge(B \vee C)) \Leftrightarrow (\sim A \vee(\sim B \wedge \sim C))$

(b)  $A \Leftrightarrow (A \wedge \sim A)$

(c)  $((A \rightarrow B) \wedge (B \rightarrow C)) \rightarrow (A \rightarrow C)$

(d)  $A \vee B \Leftrightarrow (\sim(\sim A \wedge \sim B))$

(e)  $(A \wedge B) \Leftrightarrow (A \wedge \sim B)$

(٤) إذا كانت قيمة الصدق للتقرير المركب  $(A \vee B) \rightarrow (B \vee C)$  تسلوي

صفرًا، أوجد قيمة الصدق للتقارير الآتية :

(a)  $(A \rightarrow B) \Leftrightarrow ((A \wedge C) \wedge B)$

(b)  $(A \Leftrightarrow (A \rightarrow C)) \vee (A \rightarrow B)$

(c)  $(A \vee B \vee C) \Leftrightarrow [(A \rightarrow B) \wedge (B \rightarrow C)]$

(٥) إذا علم أن التقرير  $A \leftrightarrow B$  تناقض منطقي، فأوجد قيمة (قيم) الصدق للتقرير المركب الآتي :

$$\sim(A \wedge \sim B) \rightarrow (A \vee \sim B)$$

(٦) إذا علم أن قيمة الصدق للتقرير  $A$  تساوي 0 وقيمة الصدق للتقرير المركب  $B \Leftrightarrow (\sim C \vee A)$  تساوي 1 ، فادرس التقرير المركب الآتي:

$$[(A \rightarrow C) \Leftrightarrow A \wedge B] \Leftrightarrow ((\sim A \rightarrow C) \vee B)$$

(٧) إذا علم أن قيمة الصدق للتقرير المركب  $(A \rightarrow (B \vee A))$  تساوي صفرأً. أوجد قيم الصدق للتقرير المركب الآتي:

$$(A \rightarrow \sim B) \Leftrightarrow ((A \wedge C) \wedge B)$$

(٨) إذا علم أن قيمة الصدق للتقرير  $A \Leftrightarrow (B \vee C)$  تساوي 1، وقيمة الصدق للتقرير  $B \rightarrow A$  يساوي صفرأً، ادرس التقرير المركب الآتي :

$$[(A \wedge \sim C) \rightarrow \sim B] \Leftrightarrow (A \vee \sim B)$$

(٩) من خلال بناء جداول الصدق المناسبة، أجب عن الأسئلة الآتية :

(أ) هل دالة الاقضاء  $\rightarrow$  توزيعية على دالة الفصل  $\wedge$  ؟

(ب) هل دالة الاقضاء  $\rightarrow$  توزيعية على دالة الوصل  $\wedge$  ؟

(ج) هل دالة الوصل  $\wedge$  توزيعية على دالة الاقضاء  $\rightarrow$  ؟