

المحاضرة السادسة

تقويم العبارات المنطقية عن طريقة تحليل الأشجار

تمهيد :

المنطق الصوري المعاصر اختزل البرهان في الحساب المنطقي للقضايا و التحليل، و هذا الذي رأيناه إلى غاية هذه الصفحة، فطريقة الجداول الكلاسيكية منذ أن وضع (فريجة) أصولها كانت تبحث عن التوتولوجيا و الصيغ الأخرى كالعرض و التناقض. لكن بالرغم من أنّها كانت طريقة مضبوطة و فيها نوعا من اليقين، إلا أنّها صعبة أحيانا، عندما تكثر الذرات و الأعمدة و تتشابك الروابط و تزداد احتمالات الوقوع في الخطأ¹ ففكر المنطقة في طريقة أخرى تقوم على افتراض حالة أو حالتين في ذرات معدودة و التسليم بقواعد الرابط ثم الاستنباط. فقد رأينا أنها طريقة تمكننا من تحديد صيغ العبارات المنطقية، لكن هل تعتبر طريقة تحليلية؟

إنّ الفحص الجيد لطريقة جداول المختصرات يتجلى منه طابع الإحصاء و يُندر في عملياته طابع التحليل، وهذا لا يليق عند استعماله لتحليل النصوص و المعارف التي تبسطها العلوم للتحقيق و هذا هدف كل علم. و السرعة و الدقة هي أسمى الأهداف. إذ انصب تفكير المنطقة على هذين الميزتين فجاءوا بطريقة جديدة تساعد على معرفة الصيغ و تحلل العبارات بطريقة أسرع و بجهد أقل و بدقة كبيرة، و تتغلّب على المتغيرات القضية²، إنّها طريقة التحليل الشجري، أو طريقة صدق الأشجار Method of truth trees. فما هي طريقة التحليل الشجري و ما مراحل تحليل العبارة المنطقية و ما هي القواعد التي تضبط هذه الطريقة و ما قيمتها المنطقية و الفلسفية؟

- أولا : التعريف بطريقة التحليل الشجري: هي طريقة تقويم منطقية تحليلية تتناول تقويم العبارات المركبة، بحيث ينطلق من نفي العبارة المنطقية المراد تحليلها إذ يقتضي " التحليل بالنسبة إلى هذه الطريقة تحويل الرابط الرئيسي أولا ثمّ الروابط الثانوية الواردة في العبارة التي يطلب تحليلها بطريقة تنازلية إمّا إلى الوصل " ∧ " و إمّا إلى الفصل "

¹ - محمد محمد قاسم، نظريات المنطق الرمزي، مرجع سابق، ص 117

² - أسعد الجنابي، المنطق الرمزي المعاصر، مرجع سابق، ص 230

✓ " وفقا لقواعد التكافؤ بين الروابط. فنضع علامة x كلما وجدنا في الفرع تناقضا ولا نواصل فيه التحليل و ننتقل إلى فرع آخر فنعمل العمل الأول و نستمر حتى النهاية..

- ثانيا : كيفية تحديد صيغة العبارة المنطقية³ :

إذا نتج عن تحليل العبارة ~ أ تناقض في جميع الفروع فنقول : إنّ كل فروع الشجرة مغلقة أي أنّها متناقضة ، و بما أنّها ليست هي العبارة المطلوبة للتحليل ..وهي تناقض المغلقة فإنّ نقيض العبارة المتناقضة هي العبارة التكرارية (توتولوجيا) الصادقة في جميع الحالات. أمّا إذا كشف التحليل عن فروع العبارة ~ أ بأنّها كلها مفتوحة أي لا وجود لأي تناقض بين القضايا في أي فرع من الفروع ، فنقول : أن فروع الشجرة المفتوحة تدل على أن العبارة محلّلة ~ أ خالية من التناقض. أي تكرارية و منه نستنتج بأنّ العبارة أ عبارة متناقضة . contradictory .

أمّا إذا أظهر التحليل للعبارة ~ أ ، أن بعض من فروعها مفتوحا و بعضا مغلقا فنقول : أن العبارة المنطقية عرضية ، و نقيض العرضية عرضية أ⁴.

هذا، و مادام المنطق الصوري المعاصر يرسم و يصوّر ولا يقرأ فقط فإنّه من الضروري عرض هذه الأشجار و فروعها معرفة تقنيات التفريع و التحليل ، فنتساءل عن مراحل هذا التحليل؟

- ثالثا : خطوات طريقة الأشجار

لخصّ لنا الدكتور موساوي احمد - أستاذ المنطق بجامعة الجزائر - والدكتور (نجيب الحصادي) الخطوات الرئيسية المعتمدة في تحليل العبارات المنطقية عن طريق الأشجار و هي كما يلي:

1 - إدخال النفي على العبارة المنطقية التي يُطلب تحليلها، فإذا كنا بصدد تحليل العبارة " أ " أو أيّة عبارة أخرى يجب أن ننفيها أولا فنحوّلها إلى " ~ أ " ، وإذا كانت لدينا العبارة " ~ أ " و يطلب تحليلها فيجب أن نحوّلها إلى العبارة " ~ ~ أ " بحيث تصبح " أ "

³ - Marc Peeters . Sébastien Richard . Logique formelle . édition Mardaga Belgique 2009. p 54-55

⁴ - أسعد الجنابي، المنطق الرمزي المعاصر ، ص 232 و ما بعدها ، و انظر أحمد موساوي، مدخل جديد للمنطق المعاصر ، ص 152 .

2 - تحويل الرابط الرئيسي الحاصل بعد عملية النفي إلى وصل أو فصل، إذا كان غير ذلك ، و إلاّ فتحذف الخطوة ثمّ تواصل العملية مع الروابط الثانوية الأخرى إلى نهاية التحليل.

3 - نبدأ التحليل برابط الوصل قبل رابط الفصل، لأن الوصل عمودي يساعد أمّا الفصل فمتفرع .

4 - إذا ظهر في نفس الفرع تناقض، أي وجود قضية و نفيها فنضع العلامة " x " في ذلك الفرع و لا نواصل فيه التحليل، بل ننتقل إلى فرع آخر ليس فيه تناقض. و هكذا ، كلما ظهر تناقض في فرع من الفروع الشجرة نضع العلامة السابقة و ننتقل إلى فرع آخر إلى نهاية التحليل.

5 - إذا انتهت عملية تحليل القضية المنفية إلى عدم وجود أي تناقض في أي فرع من فروع الشجرة فنقول : أنّ كل فروع الشجرة مفتوحة أي خالة من التناقض، و هذا يعني أن القضية الأصلية كاذبة في كل الحالات أي أنها متناقضة contradictory. أمّا إذا ظهر تناقض في بعض الفروع و لم يظهر في غيرها، كانت العبارة عرضية contingent." ⁵ .

- رابعا : قواعد الروابط المنطقية في الإثبات و النفي و تمثيلها الشجري.

الدارس للمنطق الرمزي يستطيع أن يكتشف طابع الصورنة و التمثيل الحسي البصري في مجال اللغة المنطقية المصطنعة و أشكالها. لهذا نزولا عند شرط التفهيم نحاول أن نقدم لكل رابط منطقي قاعدته في النفي و الإثبات و الصورة أو الشكل الذي يُعبّر عنه في الشجرة بعد تحليل العبارة المنطقية :

أ - قاعدة النفي : الإثبات : $Q \sim Q$

النفي : $Q \sim Q$ هي Q

نفي النفي (النفي المزدوج) هو إثبات، و هذه العلاقة نجدها أيضا في الرياضيات ، لكن المنطقة الحدسانيين يرفضونها.

- قاعدة الوصل conjunction

- الإثبات : $(Q \wedge K)$ - النفي $\sim (Q \wedge K)$

⁵ - أحمد موساوي، مدخل جديد إلى المنطق المعاصر، ص 151-152. و انظر ، نجيب الحصادي، أسس المنطق الرمزي مرجع سابق، ص 118-119

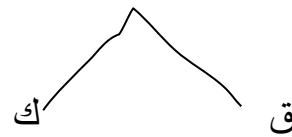


Negation of conjunction

$$\sim (ق \wedge ك) \equiv (\sim ق \vee \sim ك)$$

- قاعدة الفصل : (ق $\vee$ ك)

- الإثبات



- النفي : (ق $\vee$ ك)



negation disjunction

$$\sim (ق \vee ك) \equiv (\sim ق \wedge \sim ك)$$

- قاعدة الشرط و الاستلزام conditional

- الإثبات : (ق $\supset$ ك)



- النفي : (ق $\supset$ ك)



$$(\sim ق \wedge ك) \equiv (\sim ق \vee ك) \equiv (ق \supset ك)$$

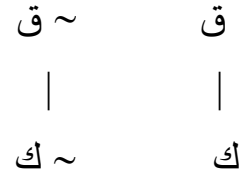
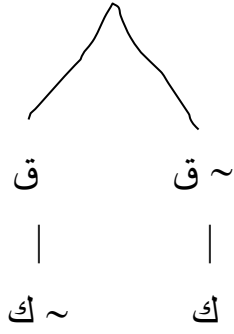
$$(\sim ق \vee ك) \equiv (\sim ق \wedge ك) \equiv (ق \supset ك)$$

- قاعدة التشارط (التكافؤ) Equivalence

- التشارط المثبت : (ق $\equiv$ ك)

- التشارط المنفي : (ق $\equiv$ ك)





بالتعريف : $(ق \equiv ك) \equiv (ق \wedge ك) \vee (ق \sim \wedge ك \sim)$

و $(ق \equiv ك) \sim \equiv (ق \wedge ك \sim) \vee (ق \sim \wedge ك)$

- استنتاج : هذه القواعد التي استعرضنا حالها في الإثبات و النفي ، و التحويلات التي تترتب عنها هي التي نعتمدها في تحليل الأشجار و تحديد صيغها، إذ إن الرابطين الوصل و الفصل هما أساسان للعملية، و لا ننتظر دائما العبارة المنطقية أن تأتي جاهزة متوفرة عليهما. و يتضح عملنا أكثر عند بسط الأمثلة النموذجية .

- المثال الأول :

حل العبارة المنطقية التالية بواسطة طريقة الأشجار :

$$\beta = ((ق < ك) \wedge (ك < ق)) \subset (ق \equiv ك)$$

الخطوة الأولى نقوم بنفي β فنحصل على :

$$\beta \sim = ((ق < ك) \wedge (ك < ق)) \sim \wedge (ق \equiv ك) \sim$$

بما أن الوصل $\wedge$ في الطرف الثاني هو الرابط الرئيسي فستأخذ الشجرة الشكل التالي :

$$\beta \sim = ((ق < ك) \wedge (ك < ق)) \sim \wedge (ق \equiv ك) \sim$$

|

$$((ق < ك) \wedge (ك < ق)) \sim \text{ الطرف الأيمن من الرابط الرئيسي}$$

|

$$(ق \equiv ك) \sim \text{ الطرف الأيسر من الرابط الرئيسي } (\wedge)$$

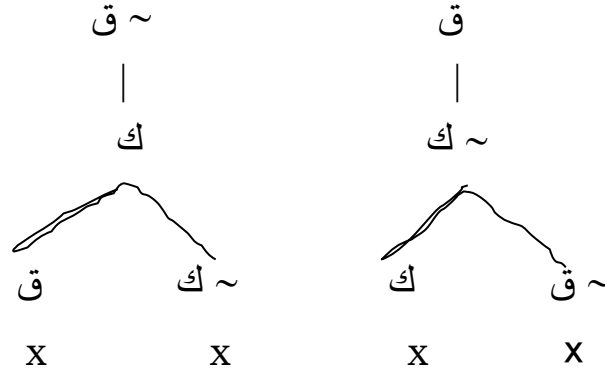
|

$$(ق < ك) \text{ الجزء الأول من الطرف الأول}$$

|

$$(ك < ق) \text{ الجزء الثاني من الطرف الأول}$$





نلاحظ أنه بعد إدخال النفي على العبارة المنطقية β ، و صارت $\sim \beta$ ، و لما كان الاستلزام $\subset$ هو الرابط الرئيسي قبل إدخال النفي على العبارة ، تحول الرابط الرئيسي إلى وصل $\wedge$ ، و اعتمدنا على قاعدة تحويل $\sim \subset$ ، فنفينا التالي و أثبتنا المقدم فصارت العبارة

$$\sim \beta = ((\beta \subset \alpha) \wedge (\alpha \subset \beta)) \wedge \sim (\beta \equiv \alpha)$$

وبعد ترتيب العبارات من اليسار إلى اليمين ، حللنا عبارة نفي التشارط $\sim (\beta \equiv \alpha)$ إلى فرعين ، (وصلين منفصلين) حسب تعريف رابط نفي التشارط :

$$\sim (\beta \equiv \alpha) \equiv (\beta \wedge \sim \alpha) \vee (\alpha \wedge \sim \beta)$$

بعدها حللنا عبارة المقدم أو الطرف الأول الذي يتألف من وصل بين استلزامين :

$$((\beta \subset \alpha) \wedge (\alpha \subset \beta)) \text{ الذين فرعاهما إلى فصلين حسب تعريف الاستلزام:}$$

$$((\beta \subset \alpha) \wedge (\alpha \subset \beta)) \equiv ((\beta \wedge \alpha) \supset \beta) \wedge ((\alpha \wedge \beta) \supset \alpha)$$

بما أن كل الفروع مغلقة و بالتالي القضية $\sim \beta$ متناقضة ، إذن فالقضية β تكرارية" ⁶.

- المثال الثاني :

قوّم العبارة المنطقية التالية بواسطة طريقة التحليل الصدقي الشجري :

$$(\alpha \wedge \sim \beta) \sim \equiv (\alpha \vee \sim \beta) = \alpha$$

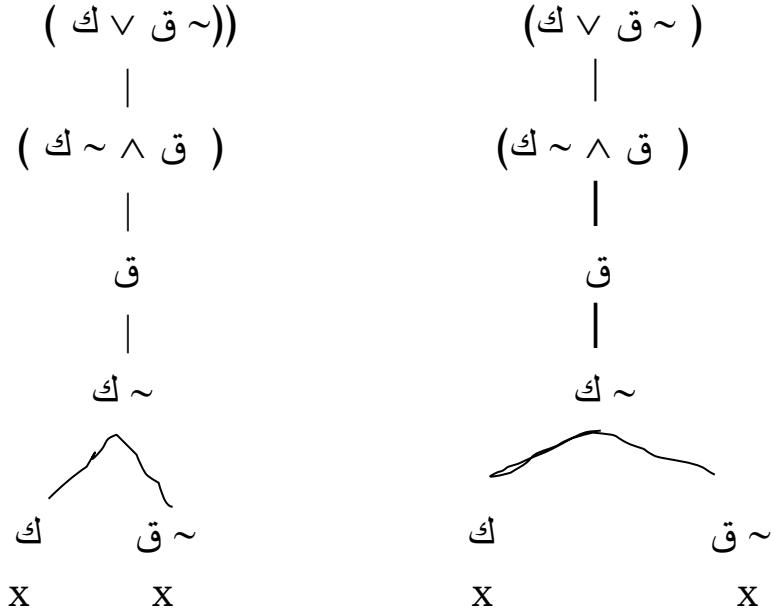
$$(\alpha \wedge \sim \beta) \sim \equiv (\alpha \vee \sim \beta) = \alpha \sim \quad /1$$

$$((\alpha \wedge \sim \beta) \sim) \equiv ((\alpha \vee \sim \beta)) \sim =$$

$$((\alpha \wedge \sim \beta) \sim) \vee ((\alpha \vee \sim \beta)) \sim \vee ((\alpha \wedge \sim \beta) \sim) \sim \wedge ((\alpha \vee \sim \beta)) =$$

$$((\alpha \wedge \sim \beta) \wedge ((\alpha \vee \sim \beta)) \vee ((\alpha \wedge \sim \beta) \wedge ((\alpha \vee \sim \beta)) \sim) =$$





بما أن كل فروع العبارة $\alpha \sim$ مغلقة فهي متناقضة ، إذن: العبارة α تكرارية توتولوجيا

- المثال الثالث :

قوم العبارة المنطقية التالية بطريقة أشجار الصدق، ثم ابرز صيغتها المنطقية.

$$((Q \subset L) \vee (Q \subset K)) \subset ((L \vee Q) \subset K) = \pi$$

صورة هذه العبارة المنطقية تبين أن الرابط الرئيسي هو الاستلزام كم تدل على ذلك

الأقواس. الطرف الأول : $((Q \subset K) \vee (L \subset Q))$

الطرف الثاني: $((L \vee Q) \subset K)$

1/ إدخال رابط النفي على كامل العبارة π

$$\sim \pi = ((Q \subset K) \vee (L \subset Q)) \subset ((L \vee Q) \subset K)$$

$$= ((Q \subset K) \vee (L \subset Q)) \wedge \sim ((L \vee Q) \subset K)$$

$$= ((Q \subset K) \vee (L \subset Q)) \wedge (\sim K \wedge (L \vee Q))$$

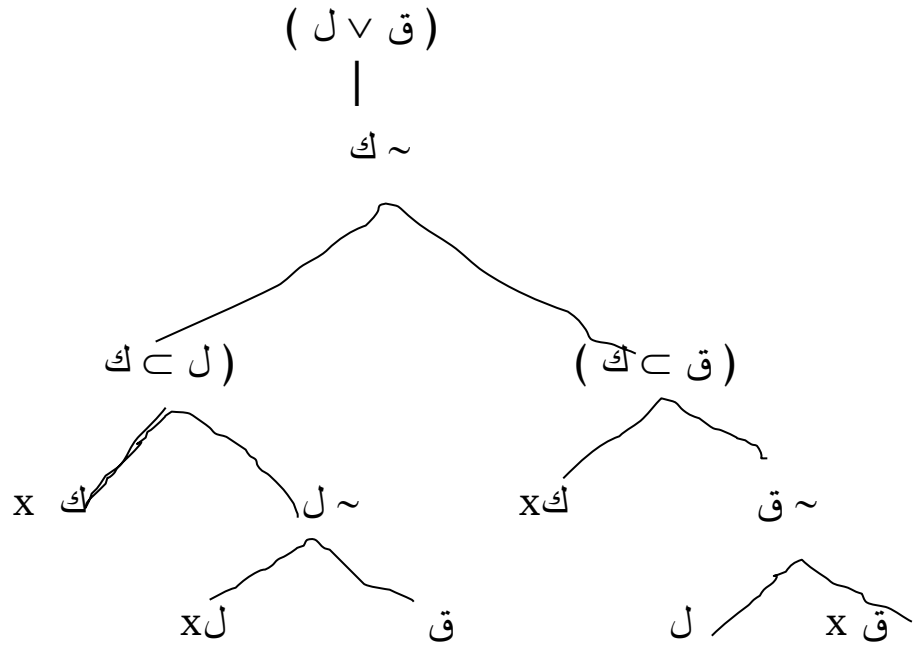
|

$$((Q \subset K) \vee (L \subset Q))$$

|

$$((L \vee Q) \wedge \sim K)$$

|



نلاحظ أن فروع الشجرة بعضها مغلق و بعضها مفتوح يعني أن العبارة $\pi \sim$ عرضية و
 منه نستخلص أن العبارة π عرضية لأن نقيض العرضية عرضية. **Contingent**

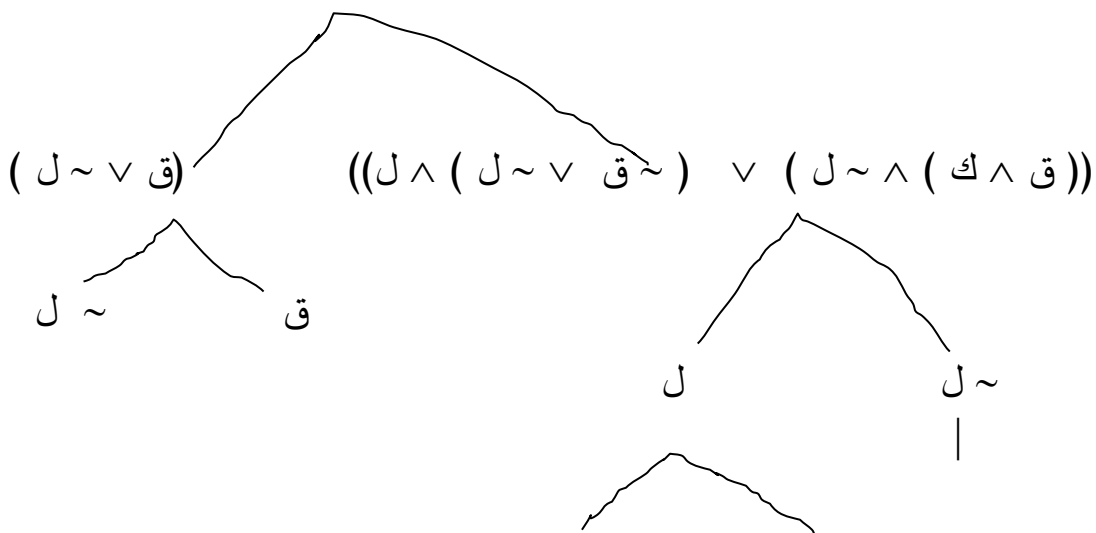
- المثال الرابع :

- قوم العبارة المنطقية التالية بطريقة أشجار الصدق، ثم ابرز صيغتها المنطقية.

أ = $((C \wedge K) \equiv L) \wedge (\sim C \wedge L)$ الرابط الرئيسي حسب الأقواس هو وصل

$\sim A = ((C \wedge K) \equiv L) \sim \vee (\sim C \wedge L) \sim$ الرابط الرئيسي تحول إلى فصل

$\sim A = ((C \wedge K) \equiv L) \sim \vee (\sim C \wedge L) \sim \vee ((\sim C \vee L) \wedge L) \vee ((\sim C \vee L) \wedge \sim L)$



$$\begin{array}{c} \text{ق} \\ | \\ \sim \text{ق} \quad \sim \text{ك} \\ \text{ك} \end{array}$$

نلاحظ أن شجرة الصدقي ($\sim \text{أ}$) جميع فروعها جاءت مفتوحة و لم نعثر على أي تناقض بين قضيتين ، لهذا نقول أن العبارة ($\sim \text{أ}$) تكرارية توتولوجية ، إذن نستنتج أن العبارة المطلوبة للتقويم (أ) قضية متناقضة **contradictory**

- تمارين تحصيلية :

قوّم العبارات التالية بطريقة التحليل الشجري و حدد صيغتها المنطقية

$$\text{أ} = ((\text{ق} \wedge \text{ك}) \vee (\sim \text{ق} \wedge \text{ل})) \subset (\text{ق} \vee \text{ل})$$

$$\text{ب} = ((\text{ق} \subset \text{ك}) \wedge (\sim \text{ك} \subset \sim \text{ق})) \equiv (\sim \text{ق} \vee \text{ك})$$

$$\text{ج} = ((\text{ق} \wedge \text{ك}) \subset (\text{ل} \vee \text{م})) \vee (\sim (\text{ق} \subset \text{ك}) \wedge \sim (\text{ل} \subset \text{م}))$$

$$\text{د} = (\text{ق} \equiv (\text{ق} \vee \text{ق}))$$

$$\text{و} = (\text{ق} \equiv \text{ك}) \equiv (\text{ق} \subset \text{ك}) \wedge (\text{ك} \subset \text{ق})$$

$$\text{ي} = (\text{ق} \vee \text{ك}) \wedge (\sim (\text{ق} \subset \text{ك}))$$