

كلية العلوم

القسم : الدراسات

السنة : الثالثة



٩

المادة : جبر المنطق

المحاضرة : الثانية عشر / فظري / د. لمى سرور

{{{ A to Z مكتبة }}}}

مكتبة A to Z Facebook Group

كلية العلوم ، كلية الصيدلة ، الهندسة التقنية

4

يمكنكم طلب المحاضرات برسالة نصية (SMS) أو عبر (What's app-Telegram) على الرقم 0931497960



المنطق الكلاسيكي والمنطق الضبابي

Classical Logic & Fuzzy Logic

تاريخ ونشأة الضبابية : *Fuzziness*

**TO BE OR
NOT TO BE!**

بدأت الحكاية مع **المنطق الكلاسيكي** (البوليفاني Boolean) الذي يناقش احتمالين فقط، فإما الوجود 1 أو العدم 0، إما الصواب أو الخطأ، إما الأبيض أو الأسود...

لكن هذا المنطق لا يمثل دوماً التفكير البشري الفضفاض في خياراته. وعلى الرغم من أن الكثير من العلاقات تعتمد على المنطق الكلاسيكي، إلا أنه لا يمثل العلاقات التي قد تكون صحيحة جزئياً أو خاطئة جزئياً في نفس الوقت.



يُقصد بالضبابية أن القضية قد تكون صحيحة جزئياً و خاطئة جزئياً في الوقت نفسه.

وينص مبدأ الفموض على أن كل شيء نسبي.

FUZZY LOGIC

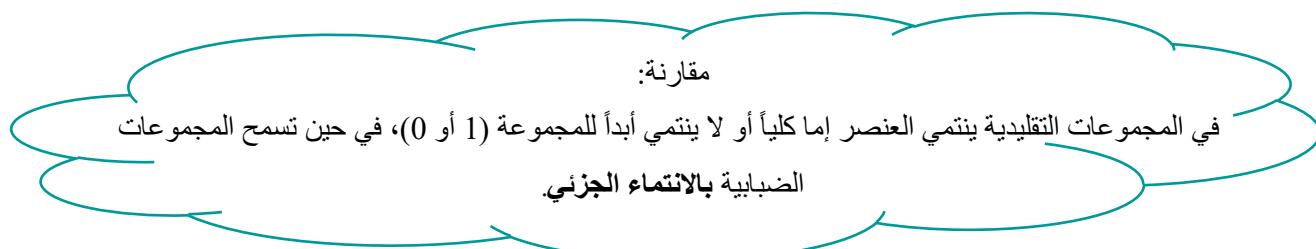


قام **المنطق الضبابي** على تعميم المنطق الكلاسيكي (التقليدي)، وذلك لاتخاذ قرارات أفضل في حالات عدم اليقين. يحاكي هذا المنطق الطريقة التي يفكر فيها البشر في اتخاذ القرار، والتي تأخذ بعين الاعتبار كل الاحتمالات الممكنة.

تطورت فكرة الضبابية مع الزمن بشكل تدريجي على يد العديد من العلماء والرياضيين. وفي عام 1965م، عرّف العالم الأذربيجاني لطفي زاده **المجموعات الضبابية** لأول مرة وأدخل مفاهيم جديدة إلى عالم الضبابية، نذكر أهمها باختصار:

- ♦ **المجموعة الضبابية M** هي مجموعة عناصرها تتبعها **نسبة معينة** تتراوح بين 0 و1، تسمى **درجة العضوية**.
- ♦ **تابع العضوية f** هو الدالة الرياضية التي تحدد درجة انتماء أي عنصر للمجموعة الضبابية M ،

$$f: M \mapsto [0,1]$$



$$f(x) \in [0, 1]$$

حيث:

$f(x) = 0$ عندما لا ينتمي العنصر x للمجموعة M .

$f(x) = 1$ عندما ينتمي العنصر x للمجموعة M بشكل كلي.

$f(x) \in]0, 1[$ عندما ينتمي العنصر x للمجموعة M بشكل جزئي.

EXAMPLE

فمثلاً عند التحدث عن أحوال الطقس، حين نعرف الطقس الحار على أن تبدأ درجة حرارته من 30° فما فوق،

فيما عدا ذلك فهو طقس بارد.

فهل درجة الحرارة 29° تدل أننا في طقس بارد؟!

بالتأكيد هذا غير منطقي، وهذا واحد من الأمثلة الواقعية التي تحوي ضبابية لا تتناسب تمثيلها بالمنطق الكلاسيكي.

حل المنطق الضبابي هذه الإشكالية حيث:

يمكن إدخال درجة عضوية لهذه الحرارة كأن نقول أن 29°

تمثل الطقس الحار بنسبة معينة ولكن 0.9 ، وهي درجة

العضوية التي تنتهي بها الدرجة 29° إلى الطقس الحار

$$f(29^{\circ}) = 0.9$$



يطبق المنطق الضبابي في مجالات عديدة، كالاقتصاد والصناعة وتكنولوجيا المعلومات والاستثمار والبيولوجيا والانترنت.

ذكرنا في بداية المحاضرة أن ((المنطق البولياني)) كمرادف للمنطق الكلاسيكي=التقليدي=الأرسطي=الثائي، لنتعرف عليه أكثر:

المنطق البولياني : Boolean Logic

لقد أخذ جورج بول (1850 م) المبادئ والمفاهيم الفلسفية للمنطق الأرسطي (حوالي 350 ق.م) وحولها إلى نظام جبري يعتمد على متغيرات ذات قيمتين فقط: صواب (True/1) وخطأ (False/0) ، ويستخدم العمليات المنطقية الأساسية للتعامل مع هذه القيم، وقد دُعي بـ **جبر بول**.

هذا التحول هو ما مهد الطريق للعصر الرقمي الذي نعيشه اليوم، حيث أصبحت أفكار أرسطو المنطقية هي نفسها التي تدير حواسينا و هو اتفنا وأنظمتنا الإلكترونية المعقدة.

باختصار: **المنطق البولياني** هو اللغة الرياضية التي تكتب بها الحواسيب أفكار المنطق الكلاسيكي.

جبر بول: هو أحد أشكال المنطق الرمزي الذي يبين كيفية عمل أدوات الربط المنطقية:

\wedge = \cdot = **AND** ◆

\vee = $+$ = **OR** ◆

رياضياً:

تعريف : جبر بول هو مجموعة **B** غير خالية وعملية جمع يرمز لها $+$ وعملية ضرب يرمز

لها $*$ بحيث تتحقق الشروط الآتية :

Closure law : قانون الانغلاق B_0

$a + b \in B$ ، $a * b \in B$ فإن $a, b \in B$ لكل

Commutative law : قانون الإبدال B_1

لكل $a, b \in B$ فإن

$a + b = b + a$ ، $a * b = b * a$

Associative law : قانون التجميع B_2

لكل $a, b, c \in B$ فإن

$(a + b) + c = a + (b + c)$ ، $(a * b) * c = a * (b * c)$

B₃ : قانون التوزيعلكل $a, b, c \in B$ فإن

$$a + (b * c) = (a + b) * (a + c)$$

$$a * (b + c) = (a * b) + (a * c)$$

B₄ : قانون الوحدة

المجموعة B تحتوى على العنصر المايد الجمدى ويرمز له بالرمز O وتحتوى على

العنصر المايد للضرب ويرمز له بالرمز U بحيث أن لكل $a \in B$ فإن

$$a + O = a, \quad a * U = a$$

B₅ : قانون المكملةلكل $a \in B$ يوجد $a' \in B$ يسمى مكملة a بحيث أن

$$a + a' = U, \quad a * a' = O$$

ونظام جبر بول يرمز له باللاتيرية $(B, +, *)$.ونلاحظ من قانون التوزيع B₃ أن المطابقة الأولى

$$a + (b * c) = (a + b) * (a + c)$$

لا تقبل مطابقة في الجبر العادى بينما المطابقة الثانية

$$a * (b + c) = (a * b) + (a * c)$$

تقبل مطابقة في الجبر العادى. وعملية المكملة لها الأسبقية على عملية الضرب وكذلك عملية الضرب لها الأسبقية على عملية الجمع فمثلا

$$(a + b) * c \quad \text{وليس} \quad a + (b * c) \quad \text{أو} \quad a + b * c$$

$$(a * b)' \quad \text{وليس} \quad a * (b') \quad \text{أو} \quad a * b'$$

وفي كثير من الأحيان يمكن الاستغناء عن الرمز * ونستخدم التجاوز بدلاً من ذلك، فمثلا

$$a * b = b * a \quad \text{قانون الابدال}$$

$$a b = b a \quad \text{يمكن التعبير عنه بالصورة}$$

مثال 1 : نفرض $\{0, 1\} = B$ وعمليّي الجمع والضرب معرفتان بالنسبة إلى B بالجدولين الآتيين

+	0	1
0	0	1
1	1	1

*	0	1
0	0	0
1	0	1

البت أن النظام $(B, +, *)$ يكون جبر بول.

الحل :

B_0 : قانون الانغلاق متحقق لأن جميع العناصر داخل كل جدول تنتمي في المجموعة B ،

أى إن لكل $a, b \in B$ ، $a * b \in B$ فإن $a, b \in B$

B_1 : قانون الإبادال متحقق بالنسبة لعمليّي الجمع والضرب وهذا واضح من التمايز في

كل جدول، أى إن لكل $a, b \in B$ فإن $a * b = b * a$

$$a + b = b + a , \quad a * b = b * a$$

B_2 : قانون التجميع متحقق على الأعداد.

B_3 : قانون التوزيع متحقق على الأعداد.

B_4 : قانون الوحدة متحقق ومن الجدولين واضح أن

العنصر المحادي الجمعي O بالنسبة لعمليّة الجمع هو 0

العنصر المحادي الضري U بالنسبة لعمليّة الضرب هو 1

B_5 : قانون المكملة متحقق وفي الجدول الآتي نوضح أنه لكل $a \in B$ يوجد

$$a + a' = U , \quad a * a' = O$$

$a \in B$	$a' \in B$	$a + a'$	$a * a'$
0	1	1	0
1	0	1	0

النظام $(B, +, *)$ يكون جبر بول .

مثال . : نفرض ان B مجموعة من الافتراضات التي تولد من القضايا \dots, p, q . النظام (B, \vee, \wedge) يكون جبر بول حيث \wedge, \vee هى أدوات الربط المنطقية (أداة الوصل وأداة الفصل).

الحل :

B_0 : قانون الانغلاق متحقق حيث أن B تولد من القضايا \dots, p, q ولكل قضية $p, q \in B$

$$p \vee q \in B, \quad p \wedge q \in B \quad \text{فإن}$$

B_1 : قانون الإبدال متحقق على الافتراضات ، حيث أنه لأى $p, q \in B$ فإن

$$p \vee q \equiv q \vee p$$

$$p \wedge q \equiv q \wedge p$$

B_2 : قانون التجميع متحقق على الافتراضات، حيث أنه لأى $p, q, r \in B$ فإن

$$p \vee (q \vee r) \equiv (p \vee q) \vee r$$

$$p \wedge (q \wedge r) \equiv (p \wedge q) \wedge r$$

B_3 : قانون التوزيع متحقق على الافتراضات، حيث أنه لأى $p, q, r \in B$ فإن

$$p \vee (q \wedge r) \equiv (p \vee q) \wedge (p \vee r)$$

$$p \wedge (q \vee r) \equiv (p \wedge q) \vee (p \wedge r)$$

B_4 : قانون الوحدة متحقق و العنصر المعايد الجماعي O بالنسبة لأداة الوصل \vee هو

قضية خاطئة منطقياً F في مجموعة الافتراضات B وتحقق

$$p \in B \quad \text{لأى} \quad p \vee F \equiv p$$

والعنصر المعايد الضريبي U بالنسبة لأداة الفصل \wedge هو قضية صحيحة منطقياً T في

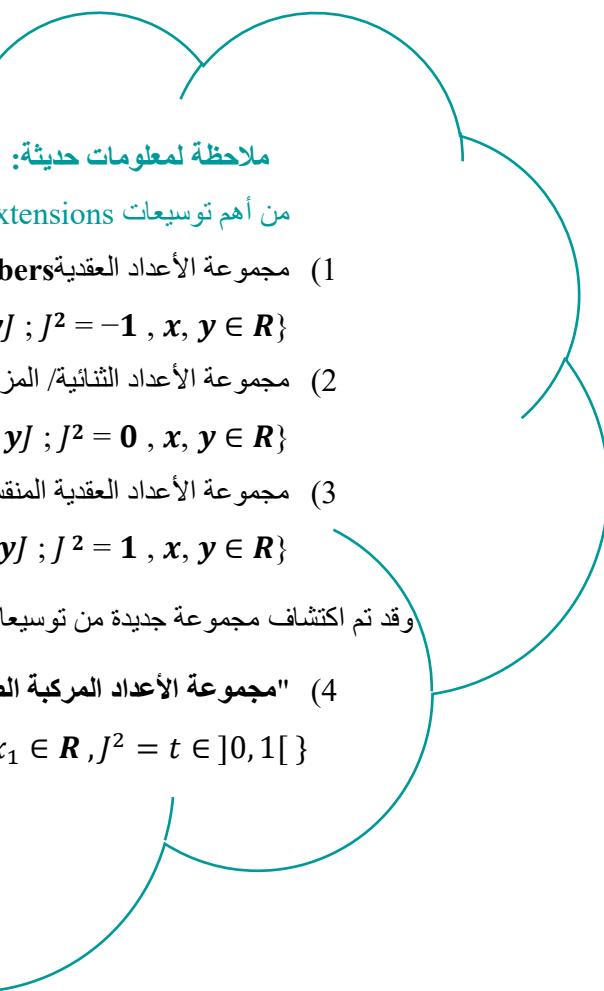
مجموعة الافتراضات B وتحقق

$$p \in B \quad \text{لأى} \quad p \wedge T \equiv p$$

B_5 : قانون المكملة متحقق لأنه لكل $p \in B$ يوجد $\sim p \in B$ بحيث أن

$$p \vee \sim p \equiv T, \quad p \wedge \sim p \equiv F$$

أى أن النفي يمثل المكملة . فالنظام (B, \vee, \wedge) يكون جبر بول.



- أتمنى لكم كل التوفيق والنجاح -

