



كلية العلوم

القسم : الرياضيات

السنة : الثالثة

المادة : جبر المنطق

المحاضرة : الثانية عشر / نظري / د. لمي مرزوق

{{ مكتبة A to Z }}

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 *Classical* (البولياني Boolean) الذي يناقش احتمالين فقط، إما الوجود 1 أو عدمه 0، إما الصواب أو الخطأ، إما الأبيض أو الأسود...

لكن هذا المنطق لا يمثل دوماً التفكير البشري الففاض 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 وخاطئة جزئياً في الوقت نفسه.

وينص مبدأ الغموض 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 تنتمي إليها **بنسبة معينة** تتراوح بين 0 و 1، تسمى **درجة العضوية**.

♦ **تابع العضوية** f هو الدالة الرياضية التي تحدد **درجة انتماء** أي عنصر للمجموعة الضبابية M ,

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

مقارنة:

في المجموعات التقليدية ينتمي العنصر إما كلياً أو لا ينتمي أبداً للمجموعة (1 أو 0)، في حين تسمح المجموعات الضبابية بالانتماء الجزئي.

ونقول أنّ العنصر x ينتمي للمجموعة M بدرجة:

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

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 نعرّف **الطقس الحار** على أن تبدأ درجة حرارته من 30° فما فوق،
فبما عدا ذلك فهو **طقس بارد**.



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

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



حلّ المنطق الضبابي هذه الإشكالية حيث:

يمكن إدخال درجة عضوية لهذه الحرارة كأن نقول أن 29°

تمثل الطقس الحار بنسبة معينة ولتكن 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=الثنائي، لتتعرف 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 بجبر بول.

هذا التحول هو ما مهد الطريق للعصر الرقمي الذي نعيشه اليوم، حيث أصبحت أفكار أرسطو المنطقية هي نفسها التي تدير حواسيبنا وهواتفنا 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:

$$\diamond \text{ و } = \wedge = \text{AND} = . = *$$

$$\diamond \text{ أو } = \vee = \text{OR} = + .$$

رياضياً:

تعريف : جبر بول هو مجموعة B غير خالية و عملية جمع يرمز لها + و عملية ضرب يرمز

لها * بحيث تتحقق الشروط الآتية :

B_0 : قانون الانغلاق Closure law

$$\text{لكل } a, b \in B \text{ فإن } a + b \in B, \quad a * b \in B$$

B_1 : قانون الإبدال Commutative law

$$\text{لكل } a, b \in B \text{ فإن}$$

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

B_2 : قانون التجميع Associative law

$$\text{لكل } a, b, c \in B \text{ فإن}$$

$$(a + b) + c = a + (b + c), \quad (a * b) * c = a * (b * c)$$

B₃ : قانون التوزيع Distributive law

لكل $a, b, c \in B$ فإن

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

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

B₄ : قانون الوحدة Identity law

المجموعة B تحتوى على العنصر المحايد الجمعى ويرمز له بالرمز O وتحتوى على

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

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

B₅ : قانون المكمل Complement law

لكل $a \in B$ يوجد $a' \in B$ يسمى مكمل a بحيث أن

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

ونظام جبر بول يرمز له بالثلاثية $(B, +, *)$.

ونلاحظ من قانون التوزيع B_3 أن المتطابقة الأولى

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

لا تمثل متطابقة في الجبر العادى بينما المتطابقة الثانية

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

تمثل متطابقة في الجبر العادى. وعملية المكمل لها الأسبقية على عملية الضرب وكذلك عملية

الضرب لها الأسبقية على عملية الجمع فمثلا

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

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

وفى كثير من الأحيان يمكن الاستغناء عن الرمز $*$ ونستخدم التجاور بدلا من ذلك، فمثلا

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

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

مثال ١ : نفرض $B = \{0, 1\}$ وعملتي الجمع والضرب معرفتان بالنسبة إلى B بالجدولين الآتيين

+	0	1
0	0	1
1	1	1

*	0	1
0	0	0
1	0	1

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

الحل :

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

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

B_1 : قانون الإبدال متحقق بالنسبة لعملتي الجمع والضرب وهذا واضح من التماثل في

كل جدول، أي إن لكل $a, b \in B$ فإن

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

B_2 : قانون التجميع متحقق على الأعداد.

B_3 : قانون التوزيع متحقق على الأعداد.

B_4 : قانون الوحدة متحقق ومن الجدولين واضح أن

العنصر المحايد الجمعي O بالنسبة لعملية الجمع هو 0

العنصر المحايد الضربي U بالنسبة لعملية الضرب هو 1

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

$$a + a' = U , \quad a * a' = O \quad \text{بحيث أن } a' \in B \text{ المكملة}$$

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

النظام $(B, +, *)$ يكون جبر بول .

مثال : نفرض أن B مجموعة من الافتراضات التي تتولد من القضايا p, q, \dots . النظام (B, \vee, \wedge) يكون جبر بوول حيث \vee, \wedge هي أدوات الربط المنطقية (أداة الوصل وأداة الفصل).

الحل :

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

$$p, q \in B$$

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

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

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

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

B_2 : قانون التجميع متحقق على الافتراضات، حيث أنه لأي $p, q, r \in B$ 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 لأي $p, q, r \in B$ 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 المحايد الجمعي O بالنسبة لأداة الوصل \vee هو

قضية خاطئة منطقياً F في مجموعة الافتراضات B ويحقق

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

والعنصر المحايد الضربي U بالنسبة لأداة الفصل \wedge هو قضية صحيحة منطقياً T في

مجموعة الافتراضات B ويحقق

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

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

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

أي أن النفي يمثل المكاملة . فالنظام (B, \vee, \wedge) يكون جبر بوول.

ملاحظة لمعلومات حديثة:

من أهم توسيعات extensions الأعداد الحقيقية:

(1) مجموعة الأعداد العقدية Complex numbers

$$C = \{x + yj ; j^2 = -1, x, y \in R\}$$

(2) مجموعة الأعداد الثنائية/ المزدوجة Dual numbers

$$D = \{x + yj ; j^2 = 0, x, y \in R\}$$

(3) مجموعة الأعداد العقدية المنقسمة Split-Complex numbers

$$S = \{x + yj ; j^2 = 1, x, y \in R\}$$

وقد تم اكتشاف مجموعة جديدة من توسيعات الأعداد الحقيقية مع بداية عام 2023 هي

(4) "مجموعة الأعداد المركبة الضبابية الضعيفة Weak Fuzzy Complex":

$$F_J = \{x_0 + x_1 J ; x_0, x_1 \in R, J^2 = t \in]0, 1[\}$$

- أتمنى لكم كل التوفيق والنجاح -

أزودكم بحبة في قلوبكم، والخوف في عقولكم
فخر بكم، و بالعلم بكم، و بالعلم بكم، و بالعلم بكم