

مبادئ في المنطق

العبارة

العبارة هي كل نص رياضي صحيح لغويا و معناه يمكن أن يكون صحيحا أو خاطئا و لا يمكن أن يكون صحيحا و خاطئا في نفس الوقت

الدالة العبارة

هي كل نص رياضي يحتوي على متغير ينتمي إلى مجموعة معينة و يصبح عبارة كلما عوضنا هذا المتغير بعنصر محدد من هذه المجموعة

المكمات

المكتم الكوني

لتكن $x \in E; P(x)$
العبارة $P(x): (\forall x \in E)$ تقرأ مهما يكن x من E لدينا $P(x)$ أو تقرأ لكل x من E لدينا $P(x)$ و هي تعني أن جميع عناصر المجموعة E تحقق $P(x)$
الرمز \forall يسمى المكتم الكوني

المكتم الوجودي

لتكن $x \in E; P(x)$
العبارة $P(x): (\exists x \in E)$ تعني يوجد عنصر x على الأقل من E يحقق $P(x)$
الرمز \exists يسمى المكتم الوجودي
العبارة $P(x): (\exists! x \in E)$ تعني يوجد عنصر وحيد x من E يحقق $P(x)$
الرمز $\exists!$ يسمى المكتم الوجودي بالوحدانية

إذا كانت المكمات من نفس الطبيعة فترتيبها غير مهم أما إذا كانت من طبيعتين مختلفتين فترتيبها مهم





العمليات المنطقية

نفي عبارة

نفي عبارة P هي عبارة نرمز لها ب \overline{P} أو $nonP$
 \overline{P} تكون صحيحة إذا كانت P خاطئة و تكون خاطئة إذا كانت P صحيحة

P	\overline{P}
1	0
0	1

نفي عبارات مكممة

نفي العبارة: $(\forall x \in E): P(x)$ هي العبارة: $(\exists x \in E): \overline{P(x)}$ 
 نفي العبارة: $(\exists x \in E): P(x)$ هي العبارة: $(\forall x \in E): \overline{P(x)}$ 
 نفي العبارة: $(\forall x \in E)(\forall y \in F): P(x, y)$ هي العبارة: $(\exists x \in E)(\exists y \in F): \overline{P(x, y)}$ 
 نفي العبارة: $(\exists x \in E)(\forall y \in F): P(x, y)$ هي العبارة: $(\forall x \in E)(\exists y \in F): \overline{P(x, y)}$ 

الإستدلال بالمثال المضاد:

✓ للبرهنة على أن عبارة ما P خاطئة يكفي أن نبرهن أن نفيها \overline{P} صحيح
 ✓ للبرهنة على أن العبارة $(\forall x \in E): P(x)$ خاطئة يكفي إيجاد على الأقل عنصر x من E بحيث تكون $\overline{P(x)}$ صحيحة

الفصل المنطقي

نرمز لفصل عبارتين P و Q بالرمز: $(P \vee Q)$ أو $(P \text{ أو } Q)$ و هو عبارة تكون صحيحة إذا كانت على الأقل إحدى العبارتين P و Q صحيحة.

P	Q	$(P \vee Q)$
1	1	1
1	0	1
0	1	1
0	0	0

العطف المنطقي

نرمز لعطف عبارتين P و Q بالرمز: $(P \wedge Q)$ أو $(P \text{ و } Q)$ و هو عبارة تكون صحيحة فقط في حالة إذا كانت العبارتين P و Q صحيحتين معا.

P	Q	$(P \wedge Q)$
1	1	1

	1	0	0
	0	1	0
	0	0	0

الإستلزام

نرمز لإستلزام عبارتين P و Q بالرمز $P \Rightarrow Q$ و نقرأ P تستلزم Q أو إذا كان P فإن Q و هو يكون خاطئاً في حالة واحدة هي أن تكون P صحيحة و Q خاطئة

P	Q	$P \Rightarrow Q$
1	1	1
1	0	0
0	1	1
0	0	1

التكافؤ المنطقي

نرمز لتكافؤ عبارتين P و Q بالرمز $P \Leftrightarrow Q$ و نقرأ $(P$ تكافئ $Q)$ أو $(P$ تعني $Q)$ أو $(P$ إذا وفقط إذا كان $Q)$ و هو يعني $(P \Rightarrow Q$ و $Q \Rightarrow P)$ ويكون التكافؤ صحيحاً إذا كانت P و Q نفس قيم الحقيقية

P	Q	$P \Leftrightarrow Q$
1	1	1
1	0	0
0	1	0
0	0	1

القوانين المنطقية

قوانين مورغان

لتكن P و Q عبارتين ، لدينا :

$$\overline{(P \wedge Q)} \Leftrightarrow \overline{P} \vee \overline{Q}$$

$$\overline{(P \vee Q)} \Leftrightarrow \overline{P} \wedge \overline{Q}$$

لتكن P و Q و R ثلاث عبارات ، لدينا :

$$P \vee (Q \wedge R) \Leftrightarrow (P \vee Q) \wedge (P \vee R)$$

$$P \wedge (Q \vee R) \Leftrightarrow (P \wedge Q) \vee (P \wedge R)$$

قانون التكافؤ المتتالية

العبارة $(P \Leftrightarrow Q) \wedge (Q \Leftrightarrow R) \Rightarrow (P \Leftrightarrow R)$ قانون منطقي

قانون الإستلزام المضاد للعكس

العبارة $(P \Rightarrow Q) \Leftrightarrow (\bar{Q} \Rightarrow \bar{P})$ قانون منطقي

قانون الخلف

العبارة $(\bar{P} \Rightarrow \bar{Q}) \wedge (\bar{P} \Rightarrow Q) \Rightarrow P$ قانون منطقي

قانون فصل الحالات

العبارة $(P \Rightarrow Q) \wedge (Q \Rightarrow R) \Rightarrow [(P \vee Q) \Rightarrow R]$ قانون منطقي

مبدأ التراجع

لتكن $P(n)$ خاصية لمتغير صحيح طبيعي n
❖ إذا كان يوجد عدد صحيح طبيعي n_0 بحيث تكون $P(n_0)$ صحيحة
❖ إذا كانت العبارة $P(n) \Rightarrow P(n+1)$ صحيحة $(\forall n \geq n_0)$
فإن العبارة $P(n)$ صحيحة $(\forall n \geq n_0)$