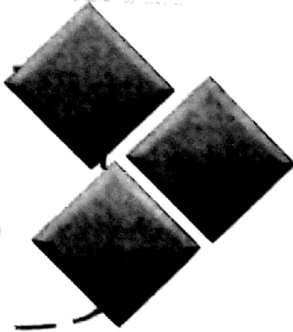


◀ دكتور المادّة: محمد جمال الدين

◀ عنوان المحاضرة: المؤثر المنطقي

<input checked="" type="checkbox"/>	نظري
<input type="checkbox"/>	عملي



قوامس المؤثر المنطقي NOR : يعرف أن $(\beta, +, \times, -)$ بهيراً بوليانياً

عندئذ:

(1) المؤثر «↓» تبديلي أي $a \downarrow b = b \downarrow a$

(2) المؤثر «↓» ليس تجميعي

(3) يمكن التعبير عن العمليات الأساسية الثلاثة $+, \times, -$ في أي بهير

بولياني بدلالة المؤثر «↓» وذلك كما يلي:

$$* a + b = \overline{\overline{a + b}} = \overline{\overline{(a + b)(a + b)}} = \overline{(a + b)(a + b)}$$

فاصلة الاخرى للعنبر

$$= \overline{(a + b) + (a + b)} = (a \downarrow b) \downarrow (a \downarrow b)$$

$$\Rightarrow a + b = (a \downarrow b) \downarrow (a \downarrow b)$$

$$* a \cdot b = \overline{\overline{a \cdot b}} = \overline{\overline{a + b}} = \overline{(a \cdot a) + (b \cdot b)} = \overline{(a + a) + (b + b)}$$

$$= (a \downarrow a) \downarrow (b \downarrow b) \Rightarrow a \cdot b = (a \downarrow a) \downarrow (b \downarrow b)$$

$$* \bar{a} = \overline{a + a} = (a \downarrow a) \Rightarrow \bar{a} = (a \downarrow a)$$

قوامس المؤثر المنطقي NAND : يعرف أن $(\beta, +, \times, -)$ بهيراً بوليانياً

(1) المؤثر «↑» تبديلي أي $a \uparrow b = b \uparrow a$

(2) المؤثر «↑» ليس تجميعي

(3) يمكن التعبير عن العمليات الأساسية الثلاثة $+, \times, -$ في أي بهير

بولياني بدلالة المؤثر «↑» وذلك كما يلي:

$$* a + b = \overline{\overline{a + b}} = \overline{\overline{(a \cdot a) + (b \cdot b)}} = \overline{(a \cdot a) + (b \cdot b)} = \overline{(a \cdot a) \cdot (b \cdot b)}$$

$$= (a \uparrow a) \uparrow (b \uparrow b) \Rightarrow a + b = (a \uparrow a) \uparrow (b \uparrow b)$$

$$* a \cdot b = \overline{\overline{a \cdot b}} = \overline{\overline{(a \cdot b)(a \cdot b)}} = \overline{(a \uparrow b) \uparrow (a \uparrow b)}$$

* $\bar{a} = \overline{a \cdot a} = (a \uparrow a)$

تسمية $a \uparrow b \uparrow c \neq (a \uparrow b) \uparrow c$ أي يجب الانتباه ههنا لأن الأقواس

تسمية الدالة البولانية Maj : تعني أن $(-, \cdot, \oplus, \otimes)$ ههنا بوليانياً

عندما نأخذ دالة الـ M في دالة بولانية متناظرة (أي إذا غيرت المتغيرات

في دالة Maj سوف تبقى ذاتها) وذاتية الثنائية (أي تكونتها مع نفسها)

وتعطى بالملاحة $Maj(a, b, c) = ab + bc + ca$

للدائرة $\bar{a} \cdot \bar{b}$ ثنوية مؤثر NAND هو مؤثر NOR

* كل عبارة بولانية يمكن التعبير عنها بشكل دارة المنطق NAND

وهي من القول بنفس الشكل ثنوية NAND وهو مؤثر NOR

أضلة: أكتب كل من الدوال البولانية التالية بدلالة مؤثر الـ \uparrow فقط.

* $S = a \oplus b = a \cdot \bar{b} + \bar{a} \cdot b$ « دالة التفاضل »

$S = \overline{a \bar{b} + \bar{a} b} = (\overline{a \bar{b}}) (\overline{\bar{a} b}) = (a \uparrow (b \uparrow b)) \uparrow ((a \uparrow a) \uparrow b)$

* $S = a \otimes b = a \cdot b + \bar{a} \bar{b}$ « دالة التماثل »

$S = \overline{a \bar{b} + \bar{a} b} = (\overline{a \cdot b}) (\overline{\bar{a} \cdot \bar{b}}) = (a \uparrow b) \uparrow ((a \uparrow a) \uparrow (b \uparrow b))$

قاعدة هانتي: كل عبارة بولانية في الشكل $(\sum \Pi)$ يمكن تبسيطها

تحويل هدين على الأقل وكل هدمها مؤلف من هدين بسطين على الأقل

تبعاً ماوية لنظرها ولا تتغير عند إجراء التحويلات الآتيةين

(1) نضع كل هدين هدم الهمخرج. بين هوسين

(2) نبدل كل استالارات «+» وكل استالارات « \cdot » في العبارة $\sum \Pi$

بالاستالارة « \uparrow ».

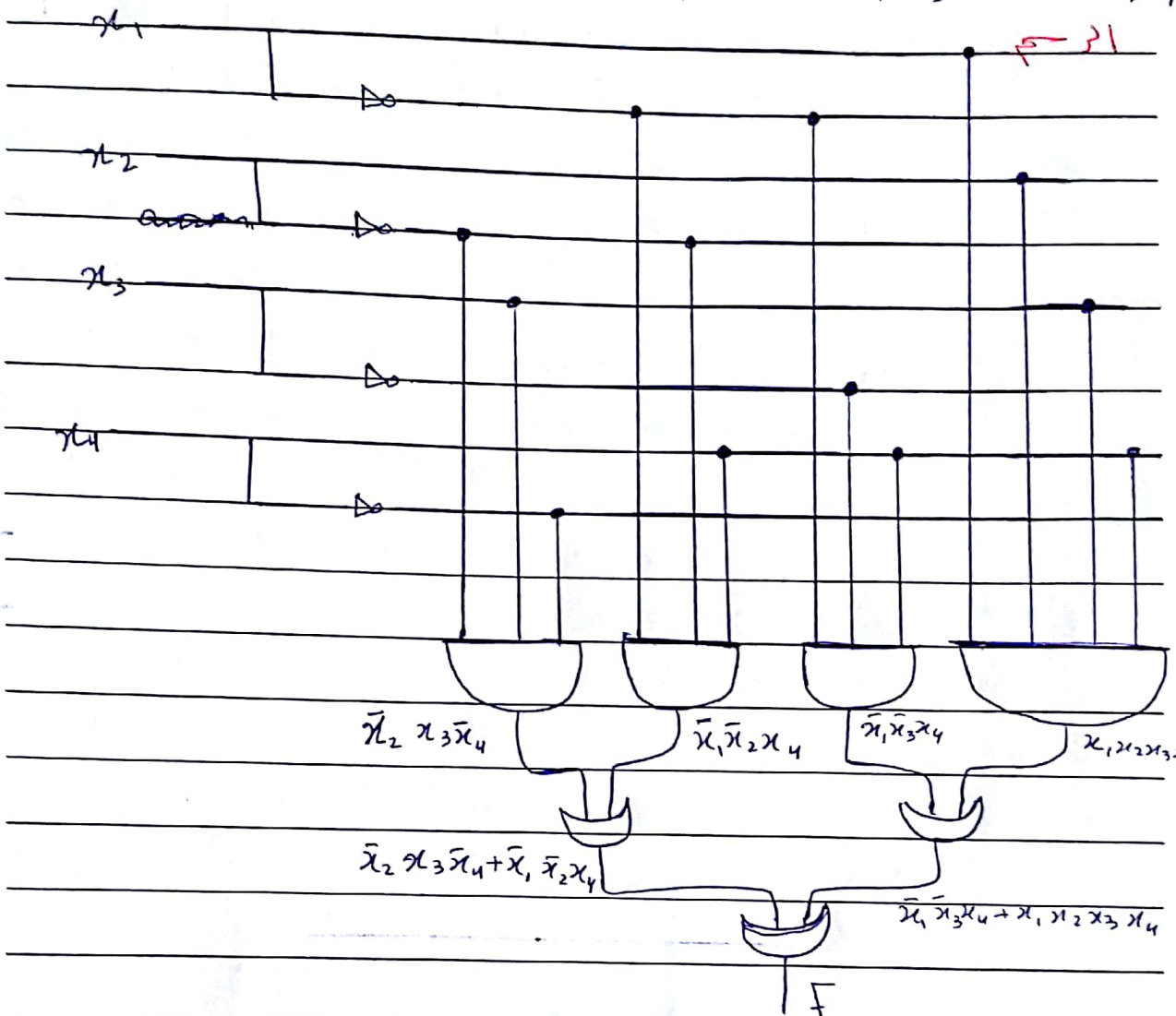
أمثلة: أكتب كل من الدوال البولانية التالية بدلالة مؤثر الـ \uparrow فقط.

1) $f(a, b, c) = a \cdot c + b \cdot c = (a \uparrow c) \uparrow (b \uparrow c)$

2) $f(a, b, c, d) = d = d + d = (d \cdot d) + (d \cdot d) = (d \uparrow d) \uparrow (d \uparrow d)$

3) $f(a, b, c, d) = (\bar{a} \bar{c} + a) + \bar{b} c$

الكلية ♥ تمثل x_1, x_2, x_3, x_4 ومنه نأخذ من الخلايا هو:



« إلى المقصود »

تكن a_1, a_2, \dots, a_n على μ ومقلدة من μ بوليان β
 تعريف: نقول μ من μ من μ إذا كان أكثر من الكود البسيطة

$f(a_1, \dots, a_n) = \mu$ أن مقتضى العبارة البوليانة $f(a_1, \dots, a_n)$
 إذا تحقق الشرط التالي:

$$\mu \leq f(a_1, \dots, a_n) \Leftrightarrow \mu \cdot f(a_1, \dots, a_n) = \mu$$

تعريف: نقول عن دقتين للعبارة البولائية $f(a, b \rightarrow a_n)$ أنه مقتني أولي في الخلية التاليتين (1) عندما يكون m هدراً بسيطاً.

(2) m ليس هدراً بسيطاً ولكن إذا انتزعنا منه أي شيء الكدر البسيط التي تكونه فإن الكد الناتج m لن يكون مقتنياً للعبارة $f(a, b \rightarrow a_n)$ **ملاحظة:** كل عبارة بولائية بالمعنى هو المقتني a_1, a_2, \dots, a_n وغير صلوة تكتب وبطريقة وهيدة كجوع لكافة الكدر المقتنية الأولية.

مثال: $f(a, b, c, d) = ab + bc + a\bar{c} + \bar{a}cd + \bar{a}\bar{b}\bar{d} + \bar{a}\bar{b}c$

* لشيء من الكدر ab مقتنياً وانذار لشيء من

$(ab) f(a, b, c, d) \stackrel{?}{=} (ab)$

$f_1 = (ab) (ab + bc + a\bar{c} + \bar{a}cd + \bar{a}\bar{b}\bar{d} + \bar{a}\bar{b}c)$

$= ab + abc + ab\bar{c} = ab = f_2$

← ab مقتني f . مضاعفات ab

* لشيء من الكدر $a\bar{c}$ مقتنياً f

$(a\bar{c}) f(a, b, c, d) = ab\bar{c} + a\bar{c} = a\bar{c} \Rightarrow$ $a\bar{c}$ مقتني

* a ليس مقتني f لأن

$a \cdot f(a, b, c, d) = ab + abc + a\bar{c} + 0 + 0 + 0 \neq a$

* \bar{c} ليس مقتني f

* $a\bar{c}$ مقتني أولي لأنه لو نزعنا الكدر البسيط a نتج لدينا الكدر \bar{c} وهو ليس

مقتني ولو نزعنا \bar{c} نتج لدينا الكدر a وهو ليس مقتني.

* \bar{a} ليس هدراً مقتني f * $a\bar{c}$ ليس أولياً.

* c مقتني f

* $a\bar{c}$ مقتني f لأن

$(a\bar{c}) f(a, b, c, d) = \bar{a}bc + \bar{a}cd + \bar{a}\bar{b}\bar{c}d + \bar{a}\bar{b}c = \bar{a}c \Rightarrow$ $a\bar{c}$ مقتني

جميع مضاعفات $a\bar{c}$

$\forall a, b \in \mathbb{R} : a \leq a + b$ (1) فاجدة

$\forall a, b, c, d \in \mathbb{R}$ (2) فاجدة

$a \leq b$
 $c \leq d \Rightarrow a + c \leq b + d$

اثبت ان (1) و (2) ~~تنتج~~

انتبه الى البرهان