

- حبر دحل یک ساختار صوری است که با یک مجموعه A در عمل با تیری '+' و '0' توفی شور.

- مجموعه A نسبت به عمل \square بسته است اگر $\forall a, b \in A$ if $c = a \square b \Rightarrow c \in A$

مثلاً مجموعه اعداد طبیعی نسبت به جمع بسته است، دی نسبت به تفریق بسته نیست.

اصول حاکم در حبر دحل

(1) ترتیب تیری (associativity)
 $\forall a, b, c \in A$
 $a + (b + c) = (a + b) + c$
 $a \cdot (b \cdot c) = (a \cdot b) \cdot c$

(2) تایی (Commutativity)
 $\forall a, b \in A$
 $a + b = b + a$
 $a \cdot b = b \cdot a$

(3) وجود عنصر خنثی:
 $\forall a \in A$
 $a + 0 = a$
 $a \cdot 1 = a$

(4) بخشش (Distributivity)
 $\forall a, b, c \in A$
 $a + (b \cdot c) = (a + b) \cdot (a + c)$
 $a \cdot (b + c) = a \cdot b + a \cdot c$

(5) وجود عنصر معکوس
 $\forall a \in A$ $\exists \bar{a} \in A$
 $a + \bar{a} = 0$
 $a \cdot \bar{a} = 1$

نکته - بعضی خواصی که برای حبر دحل بیان شد به خواص حبر جمع می است، بعضی مختار است.

اصل دuality (duality)

اگر یک گزاره در جبر بولس درست باشد، دوگان آن نیز درست است
 دوگان یک عبارت، تبدیل '+' به '.' و '.' به '+' و همچنین یک را به 0 و 0 را به 1

$$a + (b \cdot c) = (a + b) \cdot (a + c)$$

مثال

↓ Duality

$$a \cdot (b + c) = (a \cdot b) + (a \cdot c)$$

نکته - برای اثبات یک قضیه می توان دوگان آن را اثبات کرد

$$\text{if } x=0, y=0 \Rightarrow x+y=0$$

↓ Dual

$$\text{if } x=1, y=1 \Rightarrow x \cdot y=1$$

- بیان عملهای '+' و '.' با استفاده از جدول حقیقی (Truth table)

'+' → OR

'.' → AND

a	b	a.b	a+b	\bar{a}
0	0	0	0	1
0	1	0	1	1
1	0	0	1	0
1	1	1	1	0

در واقع $f_1(a,b) = a+b$ یک تابع منطقی درستی است / $f_2(a,b) = a \cdot b$ نیز یک تابع درستی است

$$a \text{ --- } b \text{ --- } \bigcap \text{ --- } f_2(a,b) = a \cdot b$$

$$a \text{ --- } b \text{ --- } \bigcup \text{ --- } f_1(a,b) = a + b$$

الف) $a + a = a$

(۱)

ب) $a \cdot a = a$

اثبات الف) $a + a = (a + a)(1) = (a + a)(a + \bar{a}) = a + (a \cdot \bar{a}) = a + 0 = a$

اثبات ب) $a \cdot a = (a \cdot a) + (0) = (a \cdot a) + (a \cdot \bar{a}) = a \cdot (a + \bar{a}) = a \cdot 1 = a$

الف) $a + 1 = 1$ اثبات به کمک دالاندر

(۲)

ب) $a \cdot 0 = 0$ (اثبات به کمک دالاندر)

$\bar{\bar{a}} = a$

(۳)

(۴) قضیه جذب (absorption)

الف) $a + ab = a$

ب) $a \cdot (a + b) = a$

اثبات الف) $a + ab = a \cdot 1 + ab = a(1 + b) = a \cdot 1 = a$

اثبات ب) \rightarrow به کمک دالاندر

مثال: با توجه به قضیه جذب، درستی عبارت‌های زیر را بررسی کنید.

$x + y + (x + y)z = x + y$

$A\bar{B}C + C = C$

الف) $a + \bar{a}b = a + b$

(۵) قضیه جذب

ب) $a \cdot (\bar{a} + b) = a \cdot b$

اثبات الف) $a + \bar{a}b = (a + \bar{a}) \cdot (a + b) = 1 \cdot (a + b) = a + b$ به کمک دالاندر (اثبات ب)

باز هم به تفسیر قبل، درستی عبارت های زیر ~~صحیح~~ بدیهی است.

$$(\overline{x+y})(x+y+c) = (\overline{x+y}) \cdot c$$

$$\overline{x}(x+y+c) = \overline{x} \cdot (y+c)$$

$$b + c\overline{a}b = b + ac$$

$$ab + a\overline{b} = a$$

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

اثبات به روش
الگبر

تفسیر:

مثال: درستی عبارت زیر را نشان دهید.

$$(\overline{a} + \overline{b} + \overline{c} + \overline{d})(\overline{a} + \overline{b} + \overline{c} + d)(\overline{a} + \overline{b} + c + \overline{d})(\overline{a} + \overline{b} + c + d) = \overline{a} + \overline{b}$$

$$\overline{a} + \overline{b} + \overline{c} + (\overline{d} \cdot d)$$

$$\overline{a} + \overline{b} + c + (\overline{d} \cdot d)$$

$$\text{مثال: } (\overline{a} + \overline{b} + \overline{c})(\overline{a} + \overline{b} + c) = (\overline{a} + \overline{b}) + (\overline{c} \cdot c) = \overline{a} + \overline{b} \quad \checkmark$$

مثال: درستی عبارت زیر را نشان دهید.

$$ab + \overline{a}c + bc = ab + \overline{a}c$$

$$\text{اثبات: } ab + \overline{a}c + bc(a + \overline{a}) = \underbrace{ab}_{\uparrow} + \underbrace{\overline{a}c}_{\uparrow} + \underbrace{abc}_{\uparrow} + \underbrace{\overline{a}bc}_{\uparrow}$$

$$ab(1+c) + \overline{a}c(1+b) = ab + \overline{a}c \quad \checkmark$$

$$ab + a\overline{b}c = ab + ac$$

تفسیر:

$$\text{مثال: } ab + a\overline{b}c = a(b + \overline{b}c) = a(b + c) = ab + ac$$

الف) $\overline{a+b} = \bar{a} \cdot \bar{b}$

ب) $\overline{ab} = \bar{a} + \bar{b}$

تفسیر دربرهان

اثبات ۱) از جدول درستی می‌گیریم دو صحت‌های ممکن ط ۱۱ را بررسی می‌کنیم

(اثبات الف)

a	b	$\overline{a+b}$	\bar{a}	\bar{b}	$\bar{a} \cdot \bar{b}$
۰	۰	۱	۱	۱	۱
۰	۱	۰	۱	۰	۰
۱	۰	۰	۰	۱	۰
۱	۱	۰	۰	۰	۰

اثبات ۲) برای اثبات تفسیر دربرهان از تفسیر رابطه استناد می‌کنیم

if $a+b=1$, $a \cdot b=0 \Rightarrow a=\bar{b}$

$\underbrace{a+b}_{a_{new}}$, $\underbrace{\bar{a} \cdot \bar{b}}_{b_{new}}$ ^{استفاده از تفسیر} $\Rightarrow (a+b) + (\bar{a} \cdot \bar{b}) = 1$ کافی است نشان دهیم
 $(a+b) \cdot (\bar{a} \cdot \bar{b}) = 0$

$$\left. \begin{aligned} (a+b) + (\bar{a} \cdot \bar{b}) &= (\underbrace{a+b}_{1} + \underbrace{\bar{a}}_{1}) \cdot (\underbrace{a+b}_{1} + \underbrace{\bar{b}}_{1}) = 1 \checkmark \\ (a+b) \cdot (\bar{a} \cdot \bar{b}) &= \bar{a} b b + \bar{a} \bar{b} a = 0 \checkmark \end{aligned} \right\} \Rightarrow a+b = \bar{a} \cdot \bar{b}$$

$\therefore \overline{a+b} = \bar{a} \cdot \bar{b}$

$\overline{(a+b+c+\dots+z)} = \bar{a} \cdot \bar{b} \cdot \bar{c} \cdot \dots \cdot \bar{z}$

$\overline{(ab\dots z)} = \bar{a} + \bar{b} + \dots + \bar{z}$

تعمیم تفسیر دربرهان:

$\overline{a+bc} = \bar{a} \cdot \overline{bc} = \bar{a} \cdot (\bar{b} + \bar{c})$

مثال:

$$\overline{a(b + z(x + \bar{a}))} = \bar{a} + [\bar{b} \cdot (\bar{z} + (\bar{x} \cdot a))] = \bar{a} + \bar{b}\bar{z} + \bar{b}x a = \bar{a} + \bar{b}\bar{x} + \bar{b}z$$

مثال: ساده کنید

$$= \bar{a} + \bar{b}\bar{z} + \bar{b}x a = \bar{a} + \bar{b}\bar{x} + \bar{b}z$$

$$= \bar{a} + \bar{b}(\bar{x} + z)$$

مثال: درستی رابطه زیر را بررسی کنید

$$ABC + \bar{A}D + \bar{B}D + CD = ABC + \bar{A}D + \bar{B}D$$

if $CD=0 \Rightarrow$ صدای 0 را است

- برای به هم زدن رابطه

if $CD=1 \Rightarrow C=1, D=1 \Rightarrow$ طرف راست $= ABC + \bar{A} + \bar{B} = \bar{A} + B + \bar{B} = 1$
 طرف چپ $= 1 + 1 = 1$

- اثبات سریع

- اینگونه‌های OR، AND، اینی نون - دید یک تابع در مقیاس 2-تری

$$f(a,b) = a.b$$

- در غیر معیاری، اینهاست تابع در مقیاس 2-تری و در هر دو حالت 1 و 0

بیت‌های ورودی را می‌توانیم به شکل 2-تری در نظر بگیریم

a	b	f_0	f_1	f_2	f_3	f_4	f_5	f_6	f_7	f_8	f_9	f_{10}	f_{11}	f_{12}	f_{13}	f_{14}	f_{15}
0	0	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1
0	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
1	0	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1

$$f_0(a,b) = 0$$

NOR

XOR

NAND

AND

XNOR

OR

نکته: در حالت کلی، برای n متغیر، 2ⁿ حالت است

$$f_1 = \bar{a} \cdot \bar{b}$$

$$f_v = \bar{a}\bar{b} + \bar{a}b + a\bar{b} = \bar{a} \cdot b$$

به عنوان مثال:

$$\Rightarrow \text{NOR} = f_1$$

$$\Rightarrow \text{XNOR} = f_9(a,b)$$

$$\Rightarrow \text{OR} = f_{14}(a,b)$$

$$\Rightarrow \text{XOR} = f_6$$

$$\Rightarrow \text{NAND} = f_5$$

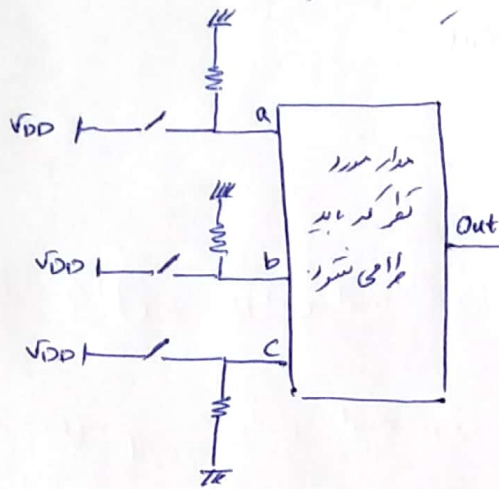
$$\Rightarrow \text{AND} = f_4$$

$$f_{12}(a,b) = a$$

$$f_2(a,b) = \bar{a}$$

این مثال طراحی ساده. یک مدار برای نوری برای سه ترانزیستور طراحی کنید.

- برای هر شخص یک مدار در نظر بگیرید. • ضایعه نور اشعه مست باشد، طبعاً برای فشار در دروغ این صورت طبعاً برای حالت

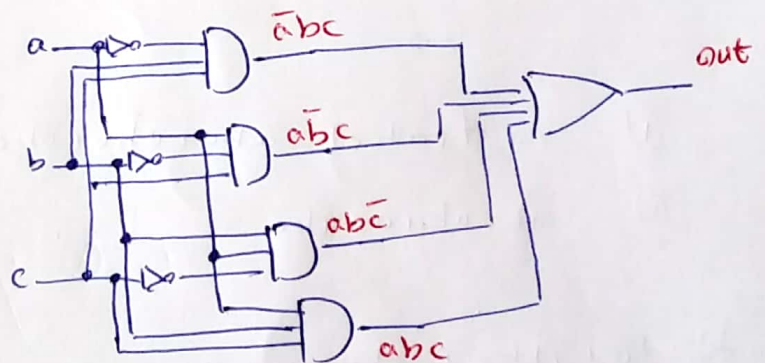


- خودی برای نوری توسط LED نشان داده می شود

- اگر LED روشن شد یعنی نور الکتریکی مست در دروغ این صورت واضحاً حالتی برای حالت

a	b	c	خروجی out
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1

$$out = \bar{a}bc + a\bar{b}c + ab\bar{c} + abc \quad (1)$$



$$out = \bar{a}bc + a\bar{b}c + ab\bar{c} + abc$$

$$ab(\bar{c} + c) = ab$$

$$= \bar{a}bc + a\bar{b}c + ab$$

$$a(b + \bar{b}c) = a(b + c)$$

تبدیل

$$= \bar{a}bc + ab + ac$$

$$b(a + \bar{a}c) = b(a + c)$$

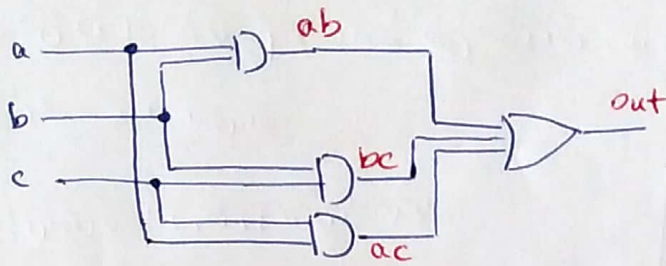
تبدیل

$$= ab + bc + ac$$

ساده سازی از طبقه 1 :

$$\Rightarrow \text{out} = ab + ac + bc$$

(۲)



پایه سازی اول: چهارگانه and و or و NOT و درستی و خطا

پایه سازی دوم: سه گانه and و or و خطا و درستی

سازماندهی
 هزینه کمتر
 توان کمتر
 سرعت بیشتر

①: $\text{out} = f(a, b, c) = \bar{a}bc + a\bar{b}c + ab\bar{c} + abc \rightarrow \text{Canonical sum of product}$

②: $\text{out} = ab + ac + bc \rightarrow \text{sum of product (sop)}$

نمایی که هر نرم Canonical sop بود همیشه نسبت وی به دست آوردن آن ساده است. در مقابل آنی که در رابطه ۲ بیان شده همیشه است وی ساده ساز می باشد.

بزرگترین رقم به سوال را می نویسد:

a	b	c	out	$\overline{\text{out}}$
0	0	0	0	1
0	0	1	0	1
0	1	0	0	1
0	1	1	1	0
1	0	0	0	1
1	0	1	1	0
1	1	0	1	0
1	1	1	1	0

$$\overline{\text{out}} = \overline{a}\overline{b}\overline{c} + \overline{a}\overline{b}c + \overline{a}b\overline{c} + a\overline{b}\overline{c}$$

$$\Rightarrow \text{out} = (a+b+c) \cdot (a+b+\overline{c}) \cdot (a+\overline{b}+c) \cdot (\overline{a}+b+c)$$

canonical
product of sum

← نمایش به صورت

ساده سازی ۲

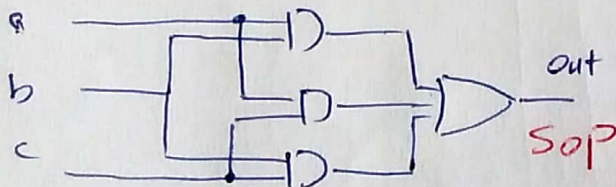
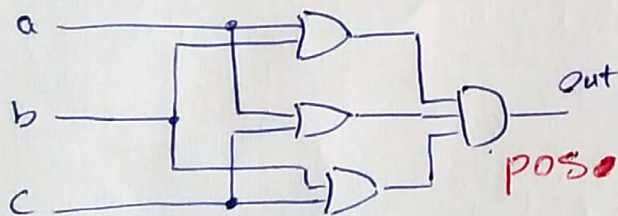
$$\text{out} = (a+b) \cdot (a+\overline{b}+c) \cdot (\overline{a}+b+c)$$

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

$b \cdot c$
نمایش به صورت

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

← نمایش به صورت
pos (product of sum)



نمایش به صورت های که تا الان دیدیم عبارتند از: (۱) جدول درستی (۲) نمایش به صورت sop (۳) pos