

## دانشگاه تهران

## دانشکده ریاضی، آمار و علوم کامپیوتر

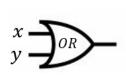
نیمسال دوم تحصیلی سال ۱۴۰۱–۱۴۰۰

مطالب تكميلى اصول سيستمهاى كامپيوترى

## مطالب فصل دوم مدار منطقى:

- معرفی گیتهای منطقی:
- یت R: در عبارات، با علامت "+" نشان داده میشود و جدول درستی عملکرد و مدار آن به صورت زیر است:

$\boldsymbol{x}$	y	x + y
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1



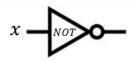
گیت AND: در عبارات معمولا با علامت " • " نشان داده می شود. در برخی موارد نیز ممکن است علامتی گذاشته نشود. جدول
 درستی عملکرد و مدار آن به صورت زیر است:

х	y	xy
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

$$y$$
  $AND$ 

 $^{\circ}$  گیت NOT: در عبارات با علامت  $^{''}$  نشان داده می شود. جدول درستی عملکرد و مدار آن به صورت زیر است:

$$\begin{array}{c|c} x & x' \\ \hline 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{array}$$



$$(x)' = x'$$

یت XOR: در عبارات با علامت "  $\bigoplus$  " نشان داده می شود. جدول درستی عملکرد و مدار آن به صورت زیر است:

$\chi$	y	$x \oplus y$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0



$$x \oplus y = xy' + x'y$$

است. جدول درستی عملکرد و مدار آن به صورت زیر است: AND است. جدول درستی عملکرد و مدار آن به صورت زیر است:

$\chi$	y	(xy)'		
0	0	1	x	
0	0 1 0	1	NAND D	(xy)' = x' + y'
1	0	1		(xy) = x + y
1	1	Λ		

است. جدول درستی عملکرد و مدار آن به صورت زیر است: OR گیت OR: نقیض

		(x+y)'		
0	0	1 0 0	$x \rightarrow$	
0	1	0	NOR	(x+y)'=x'y'
1	0	0		
1	1	<b>l</b> 0		

م گیت XNOR: نقیض XOR است. جدول درستی عملکرد و مدار آن به صورت زیر است:

$\chi$	у	$(x \oplus y)'$		
0	0	1 0 0 1	T	
0	1	0	X	$(x \oplus y)' = xy + x'y'$
1	0	0	y <b>-11</b>	
1	1	1		

- خواص جبر بول:
- بسته بودن
- ۵ شرکت پذیری
  - حابهجایی
  - توزیع پذیری
- وجود عضو خنثی جمع و ضرب
  - وجود عضو معكوس
- در تفسیر عبارات، تقدم عملگرها ابتدا با پرانتز، سپس با NOT، بعد از آن با AND و در نهایت با OR است.
- جدول درستی، لیستی از  $\cdot$  و ۱-ها میباشد، به طوری که برای n متغیر،  $2^n$  سطر داریم. ترتیب n متغیر برای ما اعداد  $\cdot$  تا  $2^n-1$  را تولید می کند.
  - پیادهسازی توابع با استفاده از گیتهای منطقی:

ابتدا بخشهای کوچکتر از تابع را با گیتها تشکیل میدهیم. سپس عبارت کلی را ایجاد میکنیم.

برای مثال فرض کنید میخواهیم تابع x'yz + xz' را با گیتهای منطقی رسم کنیم. برای این کار ابتدا مدار x'yz و مدار x'yz + xz' و مدار را به یک گیت x'yz ورودی میدهیم.

• در هنگام پیادهسازی توابع با استفاده از گیتهای منطقی، بهتر است ابتدا تابع را ساده کنیم سپس مدار آن را رسم کنیم.

- لیترال: به هر شیء منطقی یا نقیض آن در عبارات منطقی، لیترال گفته میشود. x, x', y, z برابر است با: x, x', y, z برابر است با:
  - در سادهسازی عبارات و توابع منطقی، هدف مینیمم کردن تعداد لیترالهاست.
- در هنگام متمم کردن، عملکرد AND به OR و عملگر OR به AND تبدیل می شود.
- محاسبه دوگان عبارت منطقی: تمام عملگرهای AND را به OR و تمام عملگرهای OR را به AND تبدیل می کنیم.
  - متمم کردن عبارات منطقی با استفاده از دوگان:

ابتدا دوگان عبارت را بدست می آوریم، سپس تمام لیترالها را نقیض می کنیم.

مثال: فرض کنید میخواهیم با استفاده از دوگان متمم عبارت x'yz' + x'y'z را بدست آوریم.

دوگان عبارت فوق برابر (x'+y'+z')(x'+y'+z) است. حال اگر هر لیترال را نقیض کنیم به عبارت زیر میرسیم که متمم عبارت داده (x+y'+z)(x'+y'+z)

- معرفی فرمهای استاندارد و متعارف:
- ست.  $M_i$  است. ها: به صورت  $M_i$  نشان داده می شود به طوری که عملگرهای میان لیترالها  $M_i$  یا همان  $M_i$
- ست. " سترمها: به صورت  $m_i$  نشان داده می شود به طوری که عملگرهای میان لیترالها  $M_i$  یا همان  $m_i$  است.

برای مثال، برای ۳ متغیر، ماکسترمها و مینترمها به صورت جدول زیر است.

		مينترمها		لترمها	ماکس
y	Z	جمله	علامت	جمله	علامت
0	0	x'y'z'	$m_0$	x + y + z	$M_0$
0	1	x'y'z	$m_1$	x + y + z'	$M_1$
1	0	x'yz'	$m_2$	x + y' + z	$M_2$
1	1	x'yz	$m_3$	x + y' + z'	$M_3$
0	0	xy'z'	$m_4$	x' + y + z	$M_4$
0	1	xy'z	$m_5$	x' + y + z'	$M_5$
1	0	xyz'	$m_6$	x' + y' + z	$M_6$
1	1	xyz	$m_7$	x' + y' + z'	$M_7$
	0 0 1 1 0 0	0 0 0 1 1 0 1 0 0 0 1 1 1 0 0 1 1 1 0 0 1 1 1 0 1	y     Z       0     0 $x'y'z'$ 0     1 $x'y'z'$ 1     0 $x'yz'$ 1     1 $x'yz$ 0     0 $xy'z'$ 0     1 $xy'z$ 1     0 $xyz'$	$egin{array}{ c c c c c c c c c c c c c c c c c c c$	y     Z     حمله     علامت     عمله       0     0 $x'y'z'$ $m_0$ $x+y+z$ 0     1 $x'y'z$ $m_1$ $x+y+z'$ 1     0 $x'yz'$ $m_2$ $x+y'+z$ 1     1 $x'yz$ $m_3$ $x+y'+z'$ 0     0 $xy'z'$ $m_4$ $x'+y+z$ 0     1 $xy'z$ $m_5$ $x'+y+z'$ 1     0 $xyz'$ $m_6$ $x'+y'+z$

• نوشتن توابع و عبارات منطقی با استفاده از مینترمها و ماکسترمها:

به این صورت عمل می کنیم اگه اگر متغیری در بخشهای عبارت ظاهر نشده بود، به نوعی آن را ایجاد کنیم. برای فهم بهتر به مثال توجه کنید. مثال: تابع F = A + B'C را به صورت جمع مینترمها و ضرب ماکسترمها بنویسید.

میدانیم حاصل x+x' همواره برابر ۱ است. همچنین میدانیم حاصل x نیز همواره برابر x است. بنابراین میتوانیم متغیرهایی که در بخشهای تابع داده شده ظاهر نشده اند را در عبارت ایجاد کنیم.

برای این کار داریم:

$$F = A(B + B')(C + C') + B'C(A + A')$$

$$\rightarrow F = ABC + ABC' + AB'C + AB'C' + AB'C + A'B'C$$

$$\rightarrow F = ABC + ABC' + AB'C + AB'C' + A'B'C$$

$$F = \sum (1,4,5,6,7)$$

همچنین توجه کنید که ایندکسهایی که در جمع مینترمها و ضرب ماکسترمها میآیند، همواره مکمل یکدیگرند. بنابراین:

$$F = \prod (0,2,3)$$

- xy + x' :فرم SOP در این فرم، عبارت را به صورت جمع حاصل ضربها می نویسند. مثال: •
- (x')(x+y+z')(z) فرم POS فرم POS