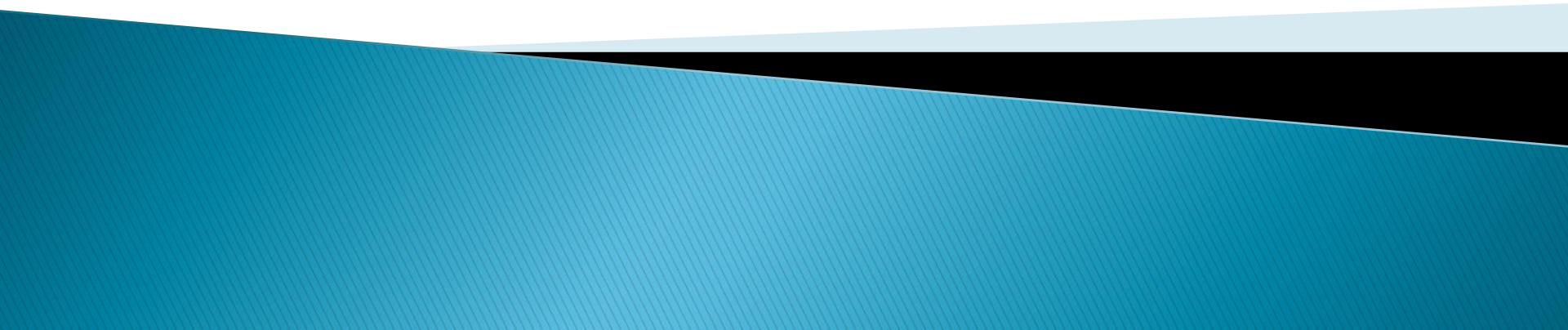


Capítulo 2–Projeto Lógico Combinacional H

Profa. Eliete Caldeira



Módulos padrão aritméticos

- ▶ Módulos–padrão aritméticos: comparadores, multiplicadores

Comparador de magnitude de 1 bit

▶ Comparando os bits A e B

- $A = B$ (*equal*) se:

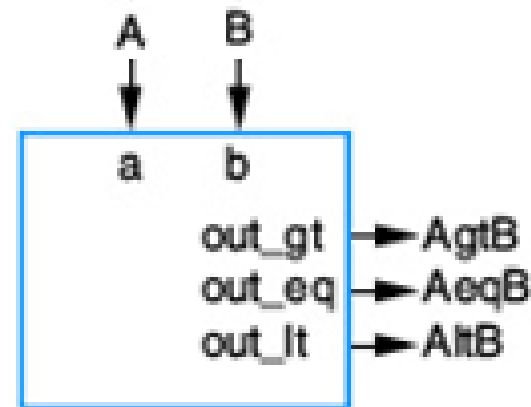
$$AeqB = A.B + A'.B' = A \text{ xnor } B$$

- $A > B$ (*greater than*) se :

$$AgtB = A.B'$$

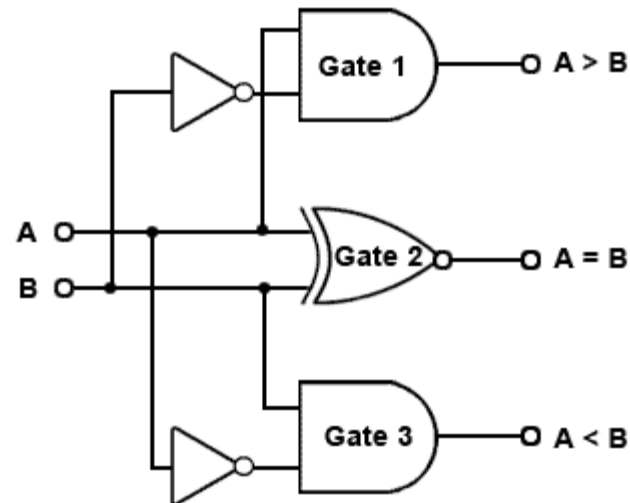
- $A < B$ (*less than*) se:

$$AltB = A'.B$$

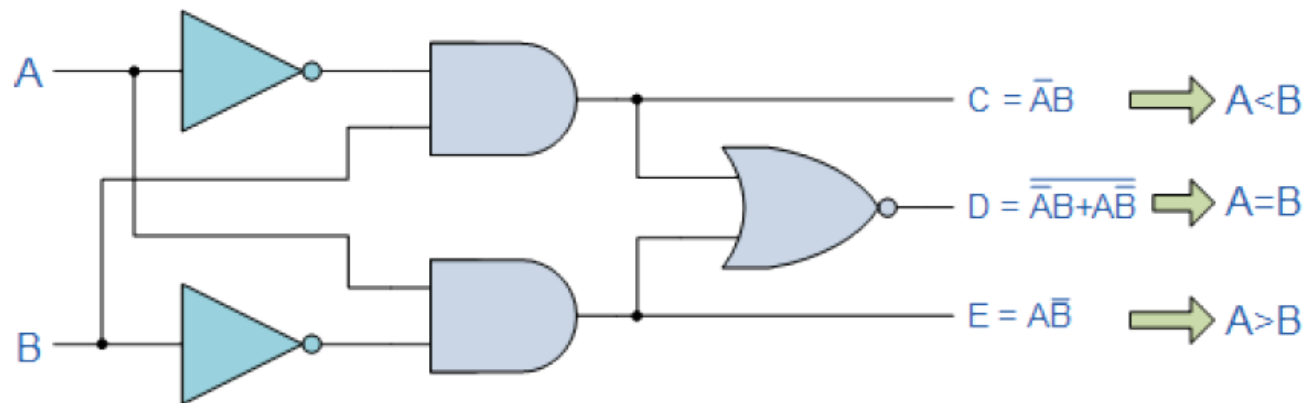


Comparador de magnitude de 1 bit

► Implementação



ou



Comparador de magnitude de 2 bits

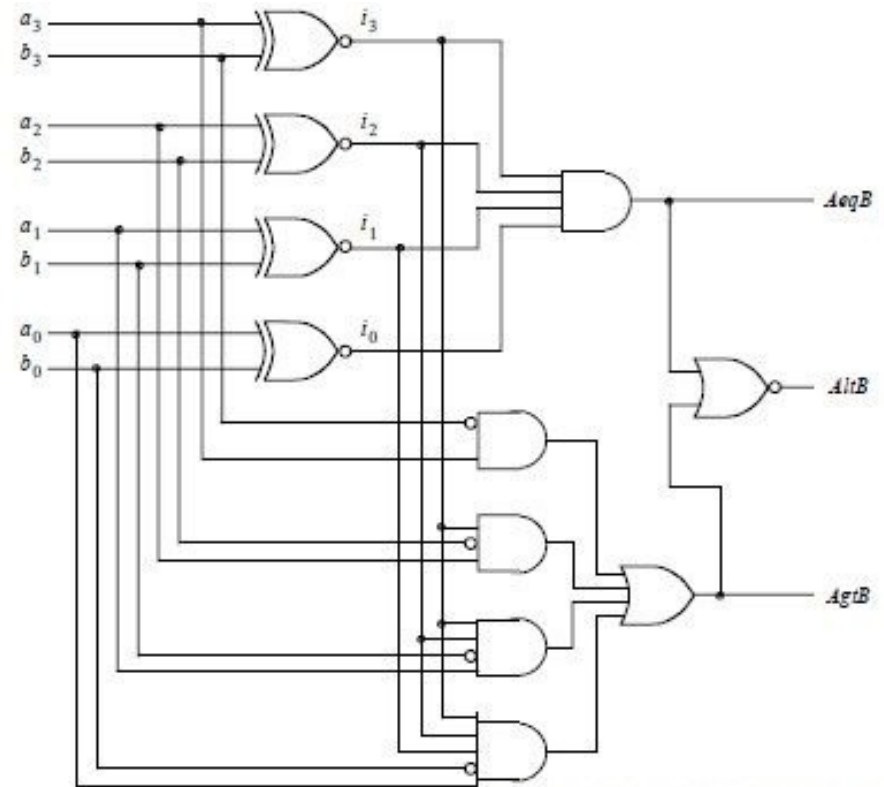
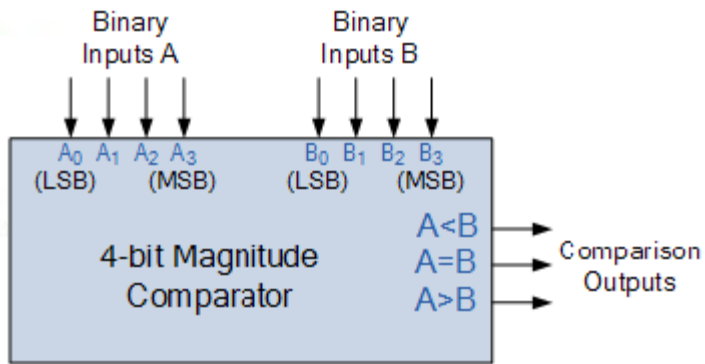
- ▶ Considere $A = A_1A_0$ e $B = B_1B_0$
- ▶ $A > B$ se:
 - $A_1 > B_1$ ou $A_1 = B_1$ e $A_0 > B_0$
 - $AgtB = A_1.B_1' + (A_1 \text{ xnor } B_1).A_0.B_0'$
- ▶ $A = B$ se:
 - $A_1 = B_1$ e $A_0 = B_0$
 - $AeqB = (A_1 \text{ xnor } B_1).(A_0 \text{ xnor } B_0)$
- ▶ $A < B$ se:
 - $A_1 < B_1$ ou $A_1 = B_1$ e $A_0 < B_0$
 - $AltB = A_1'.B_1 + (A_1 \text{ xnor } B_1).A_0'.B_0$

Comparador de magnitude de 4 bits

- ▶ Considere $A = A_3A_2A_1A_0$ e $B = B_3B_2B_1B_0$
- ▶ $A > B$ se:
 - $A_3 > B_3$ ou $A_3 = B_3$ e $A_2 > B_2$ ou $A_3 = B_3$ e $A_2 = B_2$ e $A_1 > B_1$ ou $A_3 = B_3$ e $A_2 = B_2$ e $A_1 = B_1$ e $A_0 > B_0$
 - $AgtB = A_3.B_3' + (A_3 \text{ xnor } B_3).A_2.B_2' + (A_3 \text{ xnor } B_3).(A_2 \text{ xnor } B_2).A_1.B_1' + (A_3 \text{ xnor } B_3).(A_2 \text{ xnor } B_2).(A_1 \text{ xnor } B_1).A_0.B_0'$
- ▶ $A = B$ se:
 - $A_3 = B_3$ e $A_2 = B_2$ e $A_1 = B_1$ e $A_0 = B_0$
 - $AeqB = (A_3 \text{ xnor } B_3).(A_2 \text{ xnor } B_2).(A_1 \text{ xnor } B_1).(A_0 \text{ xnor } B_0)$
- ▶ $A < B$ se:
 - $A_3 < B_3$ ou $A_3 = B_3$ e $A_2 < B_2$ ou $A_3 = B_3$ e $A_2 = B_2$ e $A_1 < B_1$ ou $A_3 = B_3$ e $A_2 = B_2$ e $A_1 = B_1$ e $A_0 < B_0$
 - $AltB = A_3'.B_3' + (A_3 \text{ xnor } B_3).A_2'.B_2 + (A_3 \text{ xnor } B_3).(A_2 \text{ xnor } B_2).A_1'.B_1 + (A_3 \text{ xnor } B_3).(A_2 \text{ xnor } B_2).(A_1 \text{ xnor } B_1).A_0'.B_0$

Comparador de magnitude de 4 bits

► Circuito



Comparador de mais bits

- ▶ Como comparar números com mais bits?

Comparador de mais bits

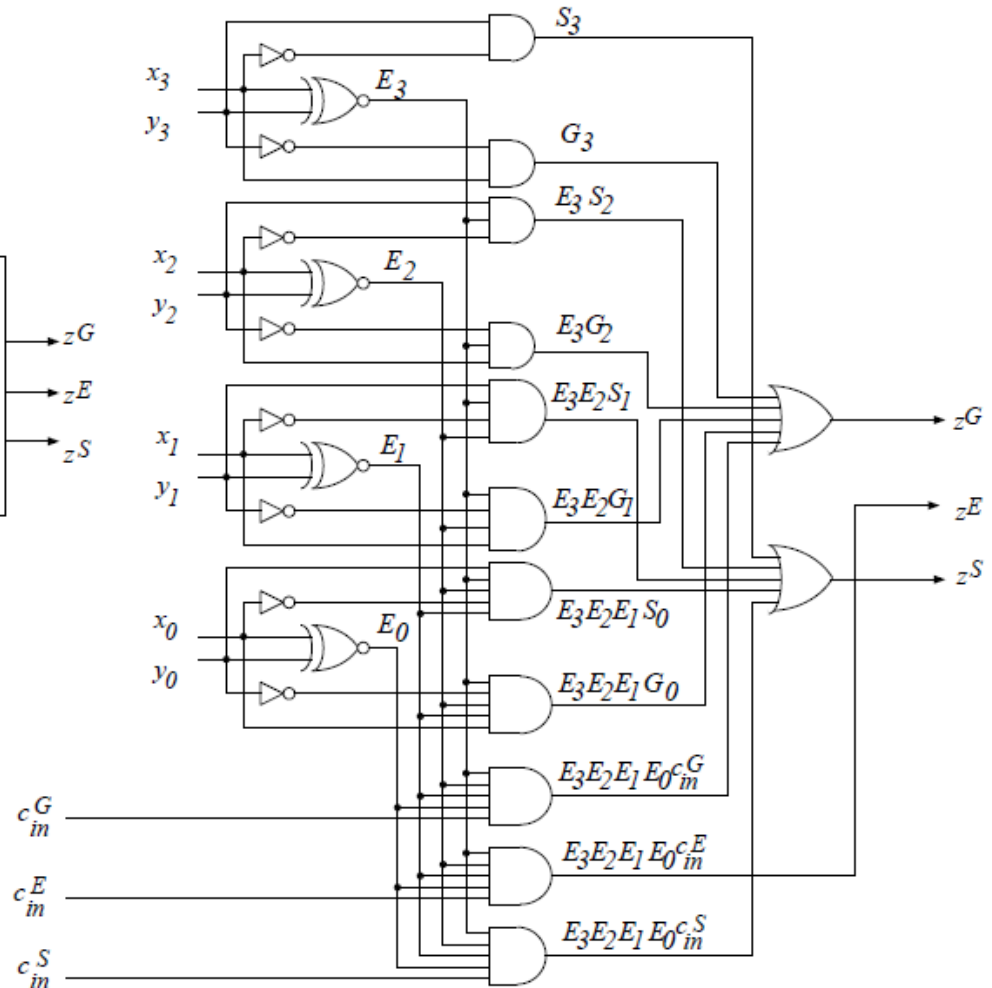
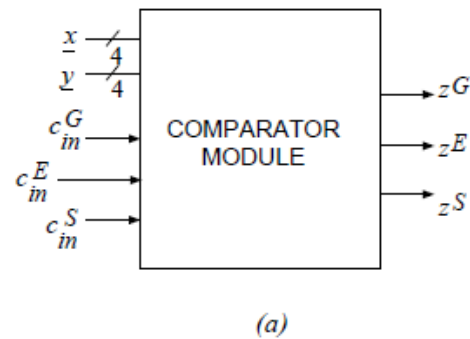
- ▶ Como comparar números com mais bits?
- ▶ Comparador encadeado, com entradas de bit superior ou de bit inferior

Comparador de magnitude de 4 bits com entradas de bit inferior

- ▶ Considere $x = x_3x_2x_1x_0$ e $y = y_3y_2y_1y_0$
- ▶ Para i de 0 a 3 seja
 - $E_i = x_i \text{ xnor } y_i$ (equal)
 - $G_i = A_i.B_i'$ (greater than)
 - $S_i = A_i'.B_i$ (smaller than)
- ▶ E sejam C_{in}^G , C_{in}^E e C_{in}^S entradas de bit inferior
- ▶
$$z^G = G_3 + E_3.G_2 + E_3.E_2.G_1 + E_3.E_2.E_1.G_0 + E_3.E_2.E_1.E_0.C_{in}^G$$
- ▶
$$z^E = E_3.E_2.E_1.E_0.C_{in}^E$$
- ▶
$$z^S = S_3 + E_3.S_2 + E_3.E_2.S_1 + E_3.E_2.E_1.S_0 + E_3.E_2.E_1.E_0.C_{in}^S$$

Comparador de magnitude de 4 bits

► Circuito



$$S_i = x'_i y_i$$

$$E_i = (x_i \oplus y_i)', \quad i = 0, \dots, 3$$

$$G_i = x_i y'_i$$

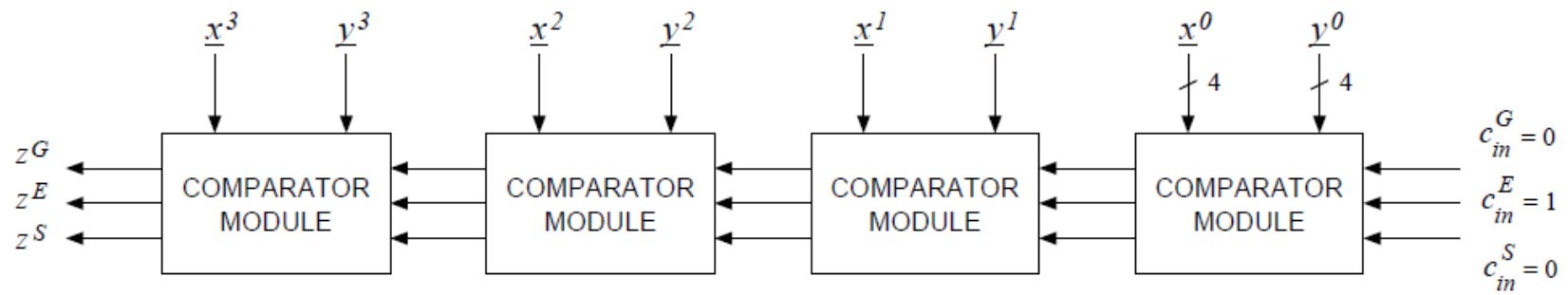
$$z^G = G_3 + E_3 G_2 + E_3 E_2 G_1 + E_3 E_2 E_1 G_0 + E_3 E_2 E_1 E_0 c_{in}^G$$

$$z^E = E_3 E_2 E_1 E_0 c_{in}^E$$

$$z^S = S_3 + E_3 S_2 + E_3 E_2 S_1 + E_3 E_2 E_1 S_0 + E_3 E_2 E_1 E_0 c_{in}^S$$

Comparadores de magnitude de 4 bits encadeados

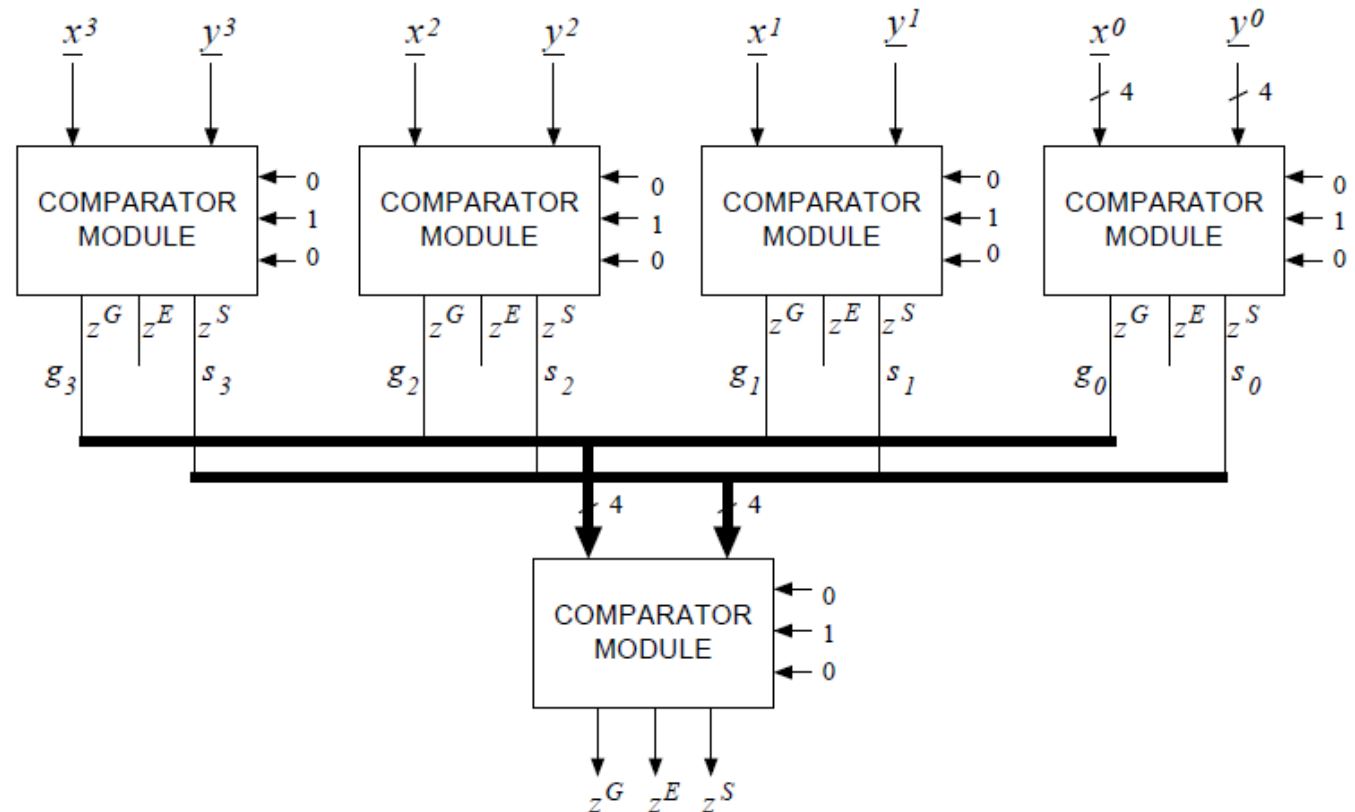
- ▶ $\underline{x}^3 = x_{15}x_{14}x_{13}x_{12}$ $\underline{x}^2 = x_{11}x_{10}x_9x_8$ $\underline{x}^1 = x_7x_6x_5x_4$
 $\underline{x}^0 = x_3x_2x_1x_0$



- ▶ A informação dos bits inferiores é propagada entre os módulos gerando atraso

Comparadores de magnitude de 16 bits em árvore

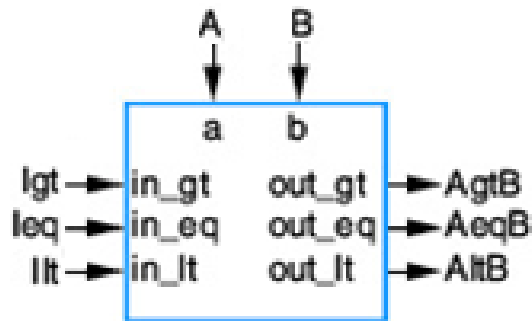
- $\underline{x}^3 = x_{15}x_{14}x_{13}x_{12}$ $\underline{x}^2 = x_{11}x_{10}x_9x_8$ $\underline{x}^1 = x_7x_6x_5x_4$
 $\underline{x}^0 = x_3x_2x_1x_0$



- Reduz atraso a dois módulos

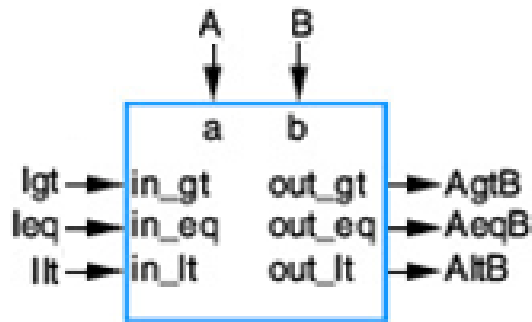
Comparador de magnitude de 4 bits com entradas de bit superior

- ▶ Se as entradas vêm de bit superior, como devem ser as equações do módulo?



Comparador de magnitude de 4 bits com entradas de bit superior

- ▶ Se as entradas vêm de bit superior, como devem ser as equações do módulo?



- ▶ $AgtB = lgt \text{ ou } A > B$
 $= lgt + A.B'$
- ▶ $AeqB = leq \text{ e } A = B$
 $= leq.(A \text{ xnor } B)$
- ▶ $AltB = lft \text{ ou } A > B$
 $= lft + A'.B$

Comparador de magnitude de 4 bits com entradas de bit superior

- Se as entradas vêm de bit superior, como devem ser as equações do módulo?

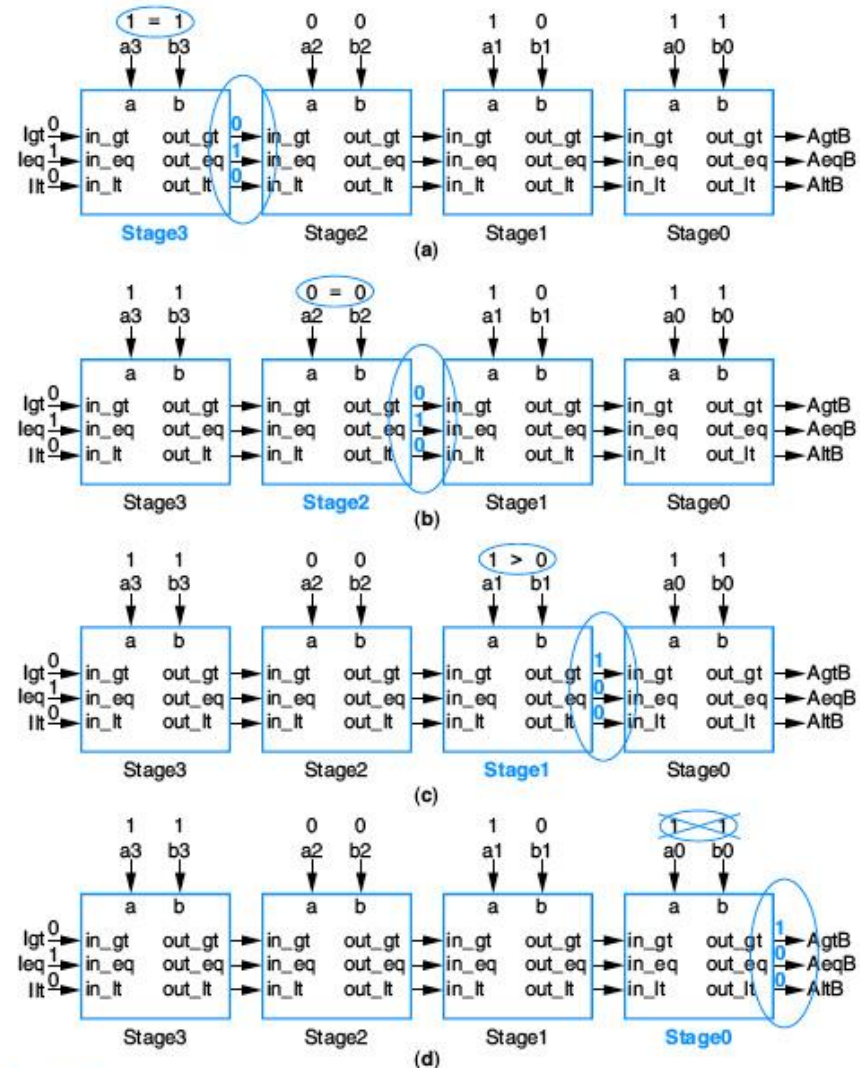
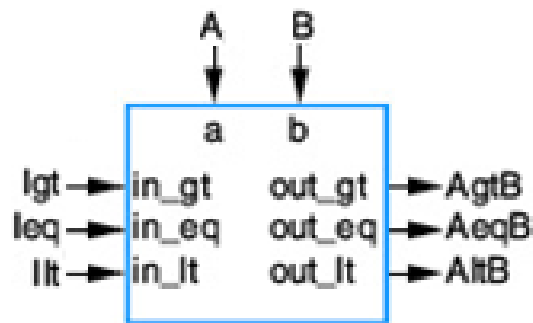


Figure 4.45 The "rippling" within a magnitude comparator.

Comparador de igualdade

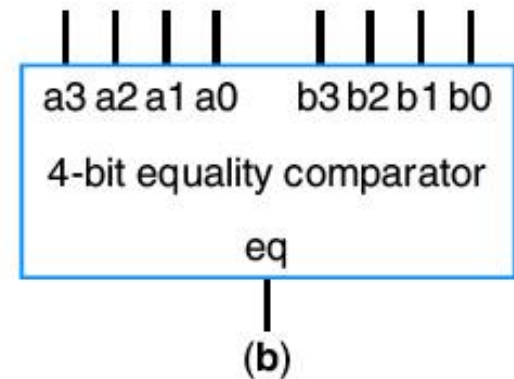
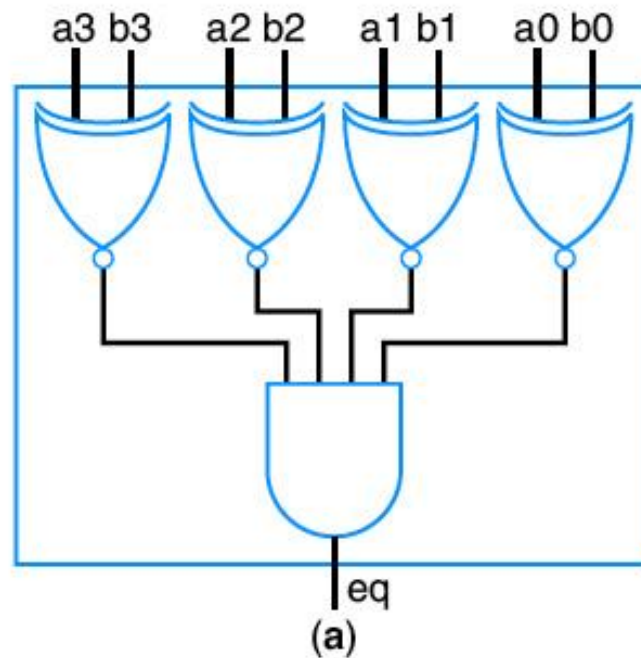


Figure 4.43 Equality comparator: (a) internal design, and (b) block symbol.

Multiplicadores

- ▶ Um multiplicador $N \times N$ é um componente de bloco operacional que:
- ▶ Multiplica dois números binários de N bits, A (o multiplicando) e B (o multiplicador), produzindo um resultado na saída de $(N+N)$ bits

Multiplicadores

► Operação feita à mão:

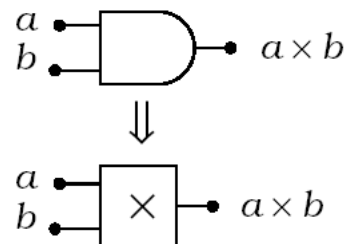
0110	(o número superior é chamado de <i>multiplicando</i>)
0011	(o número inferior é chamado de <i>multiplicador</i>)
----	(cada uma das linhas abaixo é chamada de <i>produto parcial</i>)
0110	(porque o bit mais à direita do multiplicador é 1, e $0110 * 1 = 0110$)
0110	(porque o segundo bit do multiplicador é 1, e $0110 * 1 = 0110$)
0000	(porque o terceiro bit do multiplicador é 0, e $0110 * 0 = 0000$)
+0000	(porque o bit mais à esquerda do multiplicador é 0, e $0110 * 0 = 0000$)

00010010	(o <i>produto</i> é a soma de todos os produtos parciais: 18, que é $6 * 3$)

Multiplicadores

- Usando variáveis para representar os bits dos operadores

$$\begin{array}{r}
 \begin{array}{cccc}
 & a_3 & a_2 & a_1 & a_0 \\
 \times & b_3 & b_2 & b_1 & b_0 \\
 \hline
 & & b_0a_3 & b_0a_2 & b_0a_1 & b_0a_0 & & (pp1) \\
 & & b_1a_3 & b_1a_2 & b_1a_1 & b_1a_0 & 0 & (pp2) \\
 & & b_2a_3 & b_2a_2 & b_2a_1 & b_2a_0 & 0 & 0 & (pp3) \\
 + & b_3a_3 & b_3a_2 & b_3a_1 & b_3a_0 & 0 & 0 & 0 & (pp4) \\
 \hline
 p_7 & p_6 & p_5 & p_4 & p_3 & p_2 & p_1 & p_0
 \end{array}
 \end{array}$$



a	b	$a \times b$
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Multiplicadores

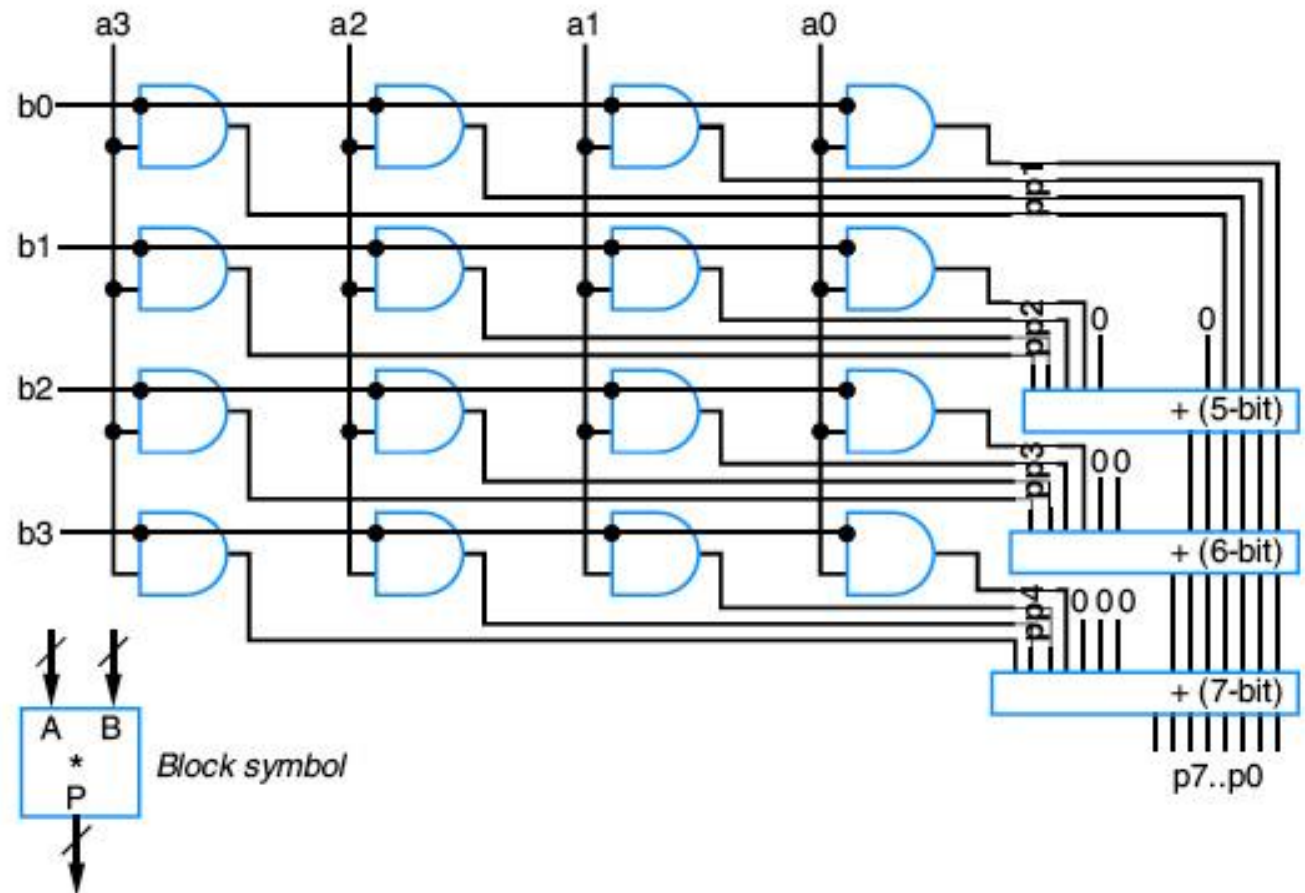


Figure 4.63 Internal design of a 4-bit by 4-bit array-style multiplier.

Multiplicadores

- ▶ Outra implementação...

Multiplicadores

- ▶ Se x tem n bits e y tem m bits:
 - $0 \leq x \leq 2^n - 1$ (multiplicando)
 - $0 \leq y \leq 2^m - 1$ (multiplicador)
 - $0 \leq z \leq (2^n - 1)(2^m - 1)$ (produto)
- ▶ A função em alto nível é:
 - $z = x.y$

Multiplicadores

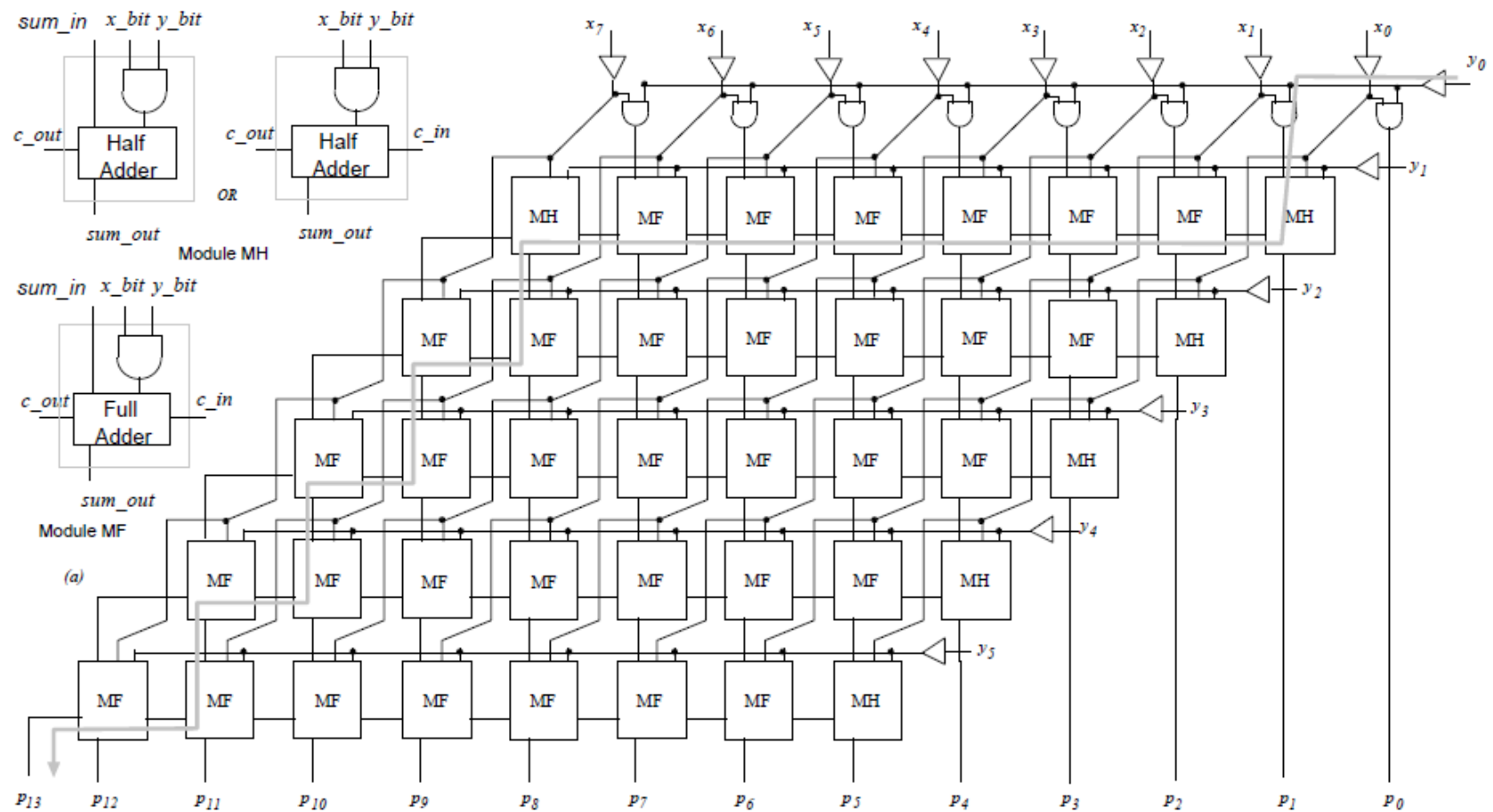
- ▶ Multiplicar cada bit de y por x resulta em

$$\begin{array}{cccccccc} & & & & x_7y_0 & x_6y_0 & x_5y_0 & x_4y_0 & x_3y_0 & x_2y_0 & x_1y_0 & x_0y_0 \\ & & & & x_7y_1 & x_6y_1 & x_5y_1 & x_4y_1 & x_3y_1 & x_2y_1 & x_1y_1 & x_0y_1 \\ & & & & x_7y_2 & x_6y_2 & x_5y_2 & x_4y_2 & x_3y_2 & x_2y_2 & x_1y_2 & x_0y_2 \\ & & & & x_7y_3 & x_6y_3 & x_5y_3 & x_4y_3 & x_3y_3 & x_2y_3 & x_1y_3 & x_0y_3 \\ & & & & x_7y_4 & x_6y_4 & x_5y_4 & x_4y_4 & x_3y_4 & x_2y_4 & x_1y_4 & x_0y_4 \\ & & & & x_7y_5 & x_6y_5 & x_5y_5 & x_4y_5 & x_3y_5 & x_2y_5 & x_1y_5 & x_0y_5 \end{array}$$

onde cada operação é um AND

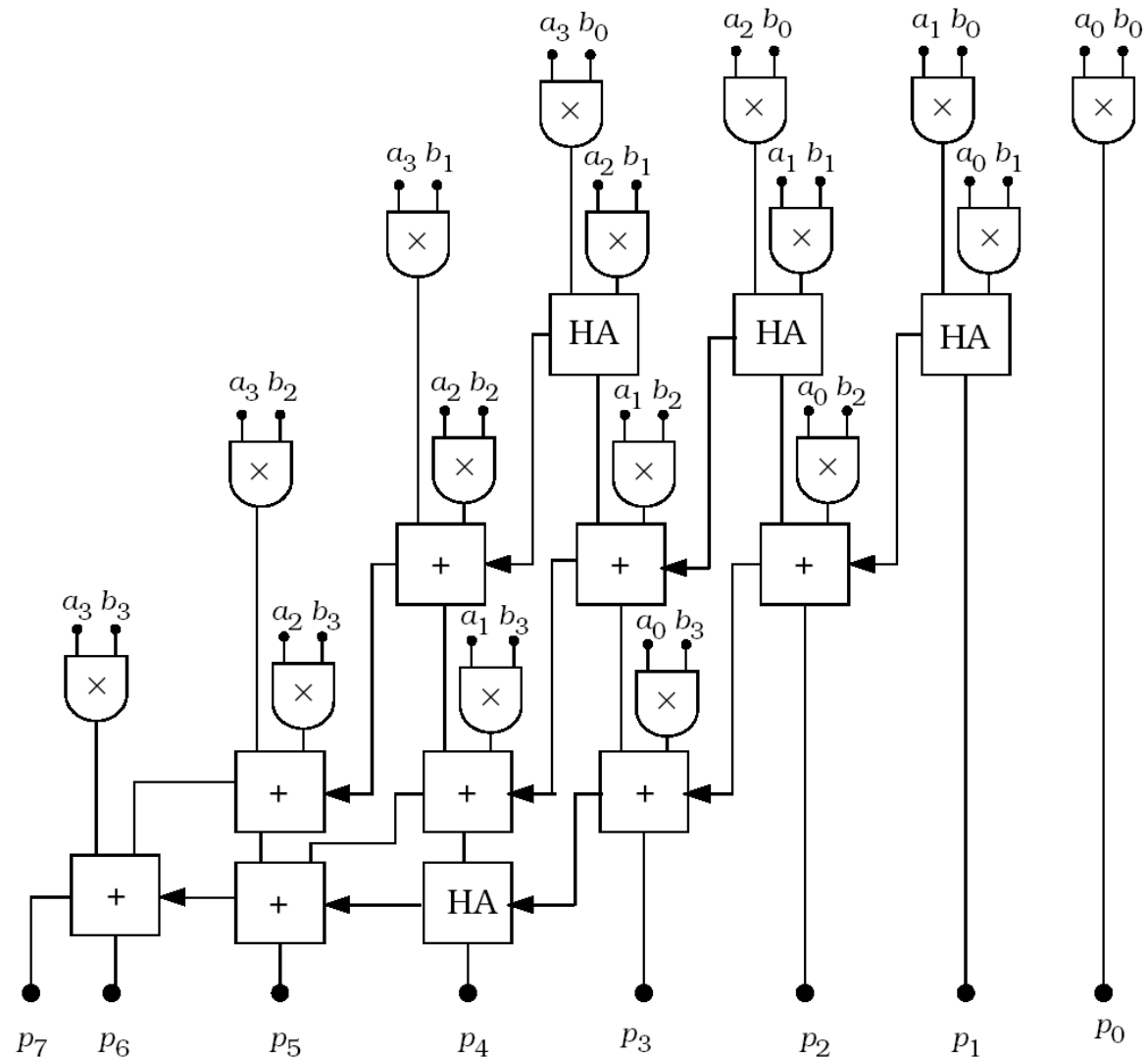
- ▶ Após é preciso somar usando somadores binários

Multiplicador com carry propagado



Multiplicador com atraso reduzido

- 4x4 bits



Para ser continuado...