

Operações lógicas



- As operações lógicas são estudadas pela álgebra de boole (George Boole)
- A álgebra de Boole trabalha com apenas duas grandezas: **falso** ou **verdadeiro**.
- As duas grandezas são representadas por **0** (falso) e **1** (verdadeiro).
- Nos circuitos lógicos do computador, os sinais binários são representados por níveis de tensão.

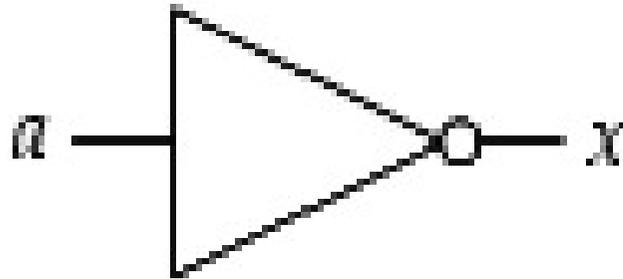
Portas lógicas



- As portas lógicas são os elementos mais básicos e elementares de um sistema de computação.
- Elas são responsáveis por realizar as operações lógicas sobre os bits.
- Os valores de entrada e saída são números binários.
- Cada porta lógica realiza uma tarefa trivial.

Portas lógicas

- **NOT:** inverte a entrada.

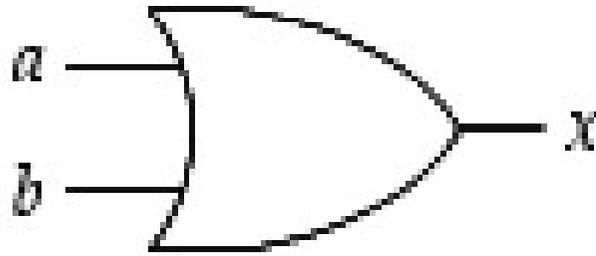


NOT	
<i>a</i>	<i>x</i>
0	1
1	0

Expressão: $x = a'$ ou $x = a^{-}$

Portas lógicas

- **OR**: retorna 1 se uma das entradas é 1.

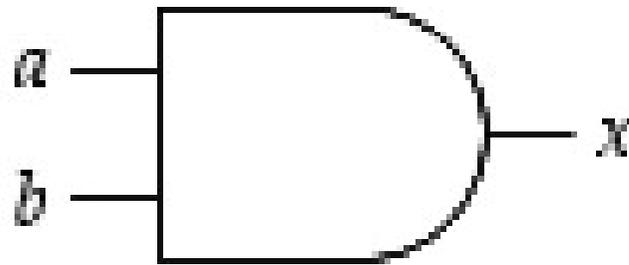


OR		
<i>a</i>	<i>b</i>	<i>x</i>
0	0	0
1	0	1
0	1	1
1	1	1

Expressão: $x = a + b$

Portas lógicas

- **AND**: retorna 1 se ambas as entradas são 1.

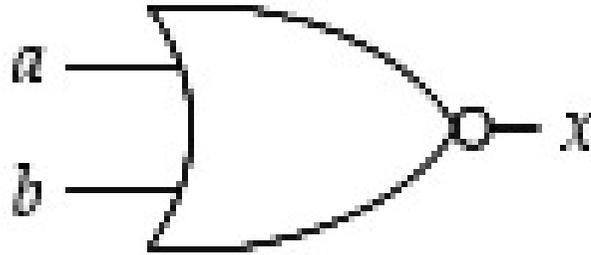


AND		
<i>a</i>	<i>b</i>	<i>x</i>
0	0	0
1	0	0
0	1	0
1	1	1

Expressão: $x = a \times b$

Portas lógicas

- **NOR:** é uma porta OR e uma porta NOT combinadas. O resultado é exatamente o inverso da porta OR.

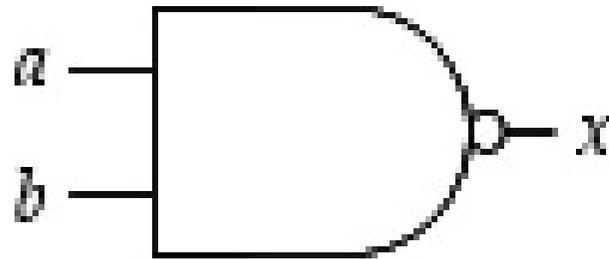


NOR		
<i>a</i>	<i>b</i>	<i>x</i>
0	0	1
1	0	0
0	1	0
1	1	0

Expressão: $x = (a + b)'$

Portas lógicas

- **NAND:** é uma porta AND e uma porta NOT combinadas. O resultado é exatamente o inverso da porta AND.

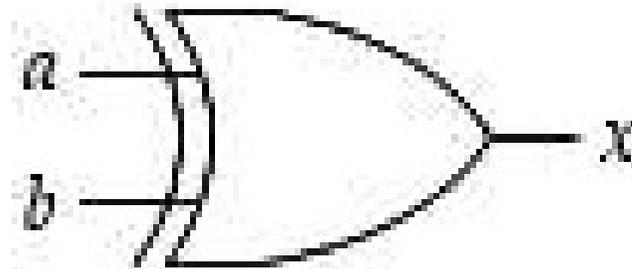


Expressão: $x = (a \times b)'$

NAND		
<i>a</i>	<i>b</i>	<i>x</i>
0	0	1
1	0	1
0	1	1
1	1	0

Portas lógicas

- **XOR**: retorna 1 somente se uma das entradas é 1.

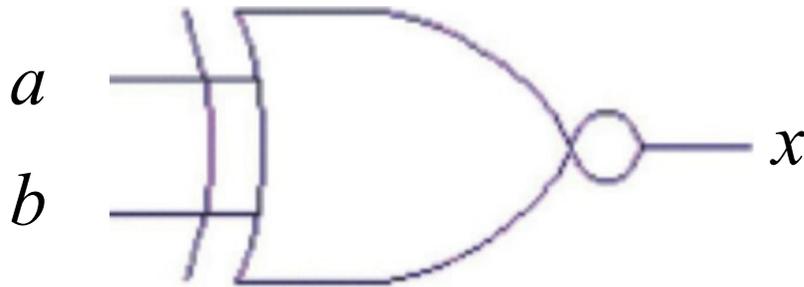


Expressão: $x = a \oplus b$

XOR		
<i>a</i>	<i>b</i>	<i>x</i>
0	0	0
1	0	1
0	1	1
1	1	0

Portas lógicas

- **NXOR**: é uma porta XOR e uma porta NOT combinadas. O resultado é exatamente o inverso da porta XOR.



Expressão: $x = a \otimes b$

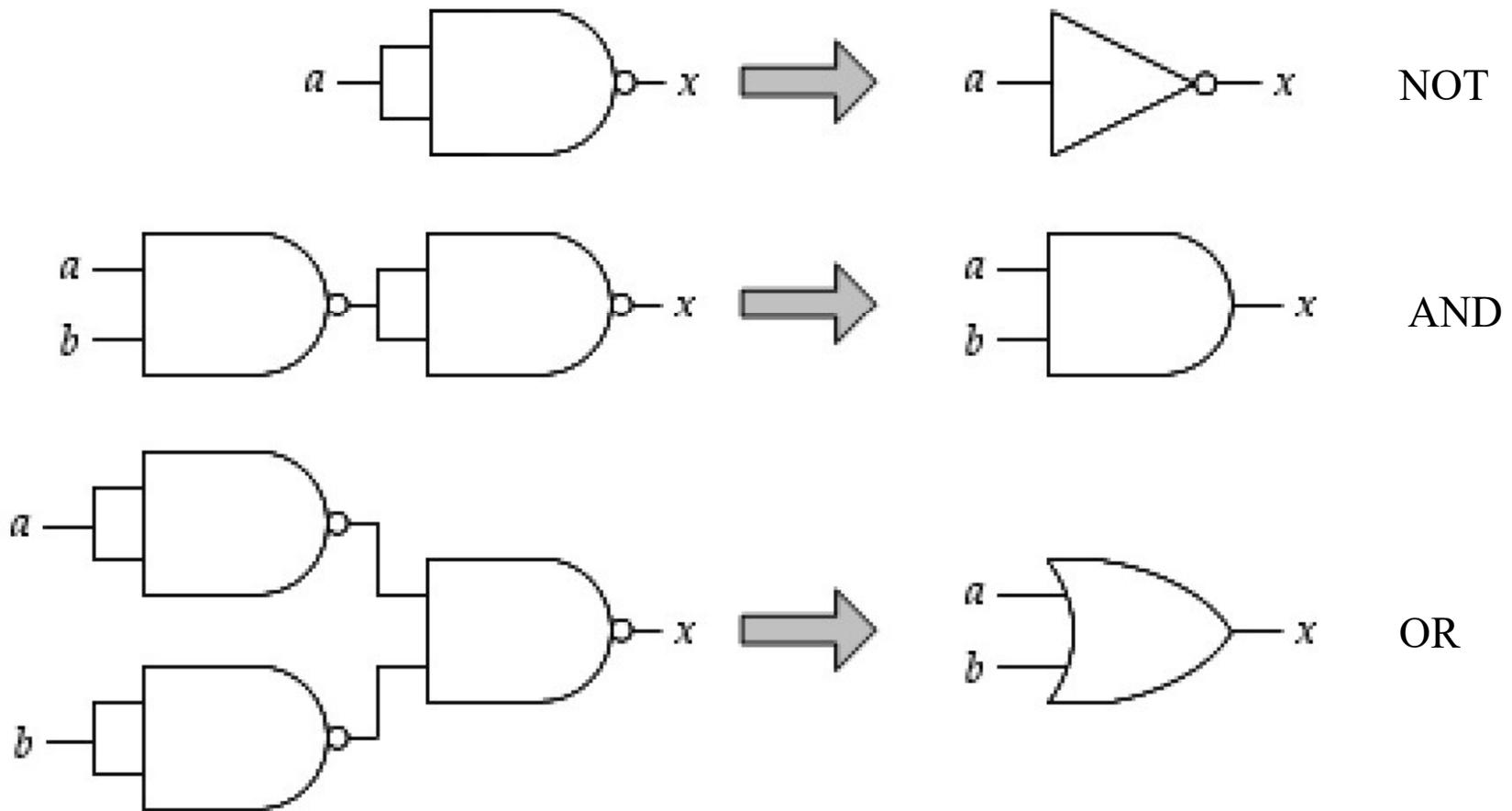
NXOR		
a	b	x
0	0	1
1	0	0
0	1	0
1	1	1

Portas lógicas



- Combinações de portas NAND podem ser usadas para simular todas as outras.
- Por este motivo, a porta NAND é considerada uma **porta universal**.
- Isso significa que qualquer circuito pode ser expresso pela combinação de portas NAND.

Portas lógicas



Exercícios: Faça as operações lógicas AND, OR e XOR para a seguinte tabela

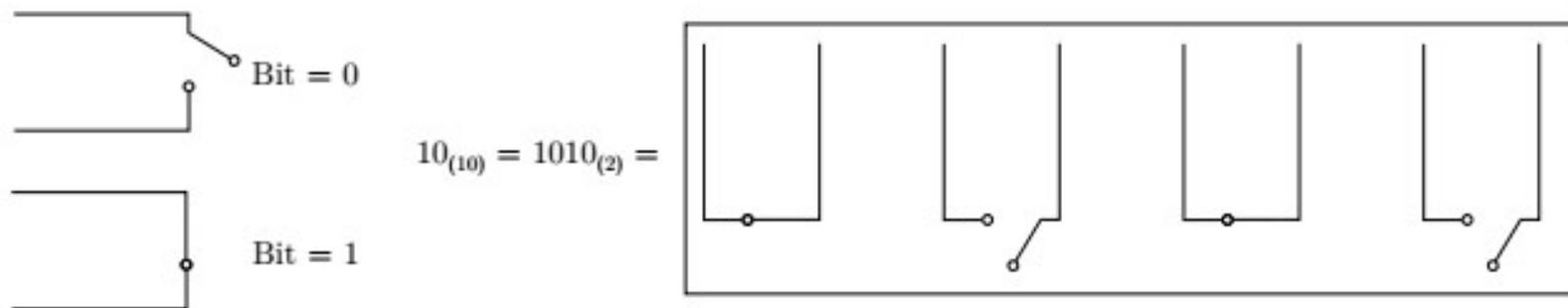
Op1	Op2	AND	OR	XOR
00011100	11110000			
11100011	10101010			
10101010	00110111			
11110000	10001000			
00001111	01010101			
11001100	11111111			
11101110	00100100			
10001000	00010001			

Computadores e Números

- Computadores modernos são, em sua enorme maioria, dispositivos digitais
 - ▶ Representam sinais como conjuntos de símbolos discretos
- Mais que isso, computadores são normalmente binários
 - ▶ Dois estados: tensão baixa ou tensão alta.
- Nas últimas aulas, vimos como números podem ser representados em base 2
 - ▶ Base numérica composta por dois símbolos (algarismos), os **bits**.

Computadores e Números (II)

- Com uma sequência ordenada de bits, podemos representar números quaisquer
 - ▶ Desde que o **número de bits** disponível seja **grande o suficiente**.



Computadores e Números (III)

- Note que por se tratar de circuitos eletrônicos, computadores usam um número fixo de bits para representar números:
 - ▶ 8 bits, 16 bits ou 32 bits.
- Se um número tem menos algarismos binários, ele é complementado com zeros à esquerda.
- Exemplos com 8 bits:
 - ▶ $200_{(10)} = 11001000_{(2)}$.
 - ▶ $100_{(10)} = 01100100_{(2)}$.
 - ▶ $50_{(10)} = 00110010_{(2)}$.
- Por outro lado, isso **limita o conjunto de números que podem ser representados**.

Computadores e Números (IV)

- Há necessidade de representação não somente de números inteiros positivos
 - ▶ O que fazer com os números **negativos**?
 - ▶ E com os números com parte **fracionária** não-nula?
- Devem ser definidos os **esquemas de representação**

Esquemas de Representação

- Maneira padronizada de codificar informações usando apenas bits
 - ▶ Valor que assume dois estados
- Esquemas:
 - ▶ Sinal e Magnitude
 - ▶ Representação em Excesso
 - ▶ Complemento a Um
 - ▶ **Complemento a Dois**
 - ▶ Representação em Ponto Fixo
 - ▶ **Representação em Ponto Flutuante**

Sinal e Magnitude

- A representação por Sinal e Magnitude é a mais intuitiva capaz de representar apenas números inteiros:
 - ▶ Mas tanto positivos, quanto negativos.

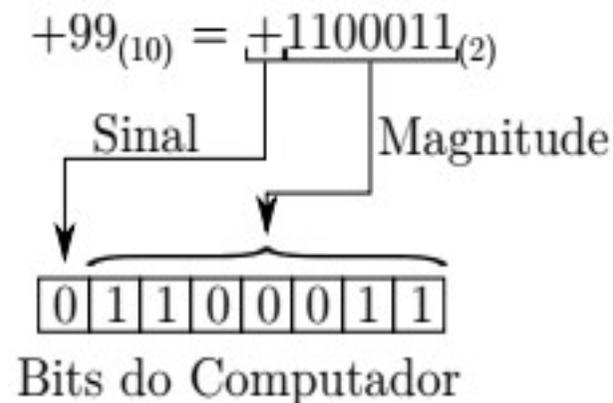
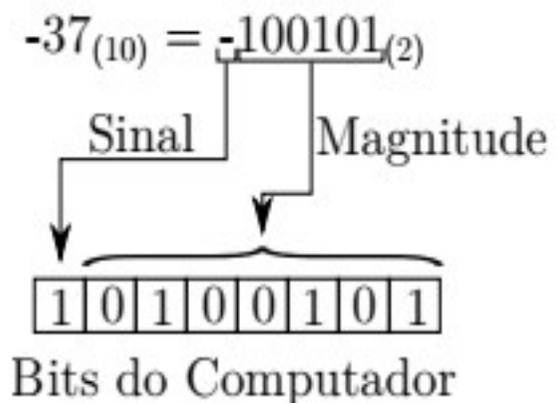
- Números são separados em duas componentes:
 - ▶ **Sinal**
 - ★ Como o sinal assume dois estados (negativo e positivo) – um bit para representá-lo
 - ▶ **Magnitude** (ou módulo, ou valor absoluto)
 - ★ Como se o número fosse positivo

Convenções em Sinal e Magnitude

- Bit reservado para o sinal é sempre o mais significativo
 - ▶ *i.e.*, o mais à esquerda
 - Em números positivos, esse bit é 0
 - Em números negativos, esse bit é 1
-
- A magnitude é simplesmente representada em base 2 com $n - 1$ bits
 - ▶ Onde n é o número de bits usado pela máquina para representar números.

Exemplos de Representação

- Exemplos considerando 8 bits.

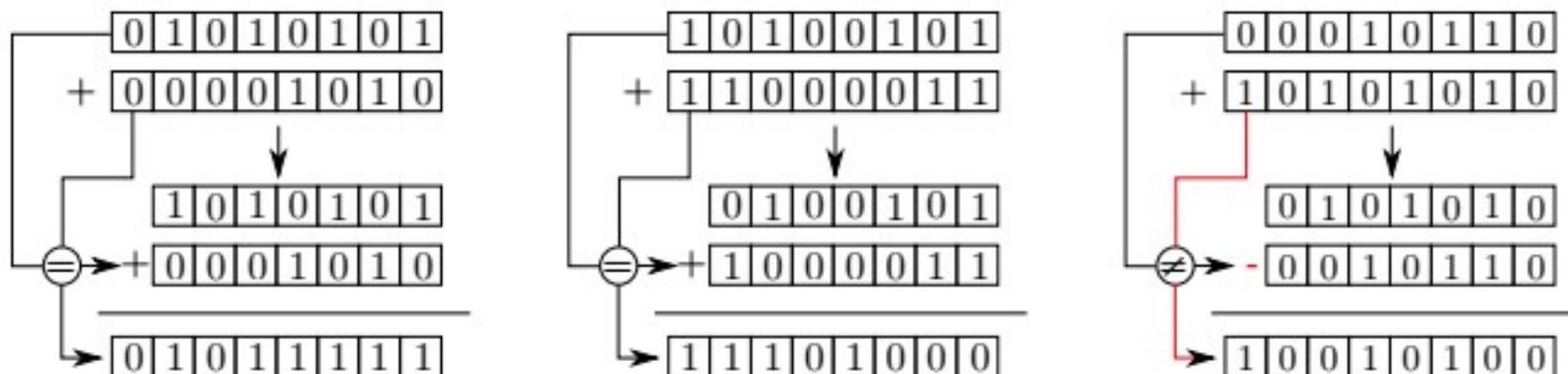


Fazendo Contas com Sinal e Magnitude

- Suponha que um computador deseje operar sobre dois números em Sinal e Magnitude.
 - ▶ Somar
 - ▶ Subtrair
 - ▶ Comparar
 - ▶ ...
- Como isso deve ser feito?
- Considere uma soma, por exemplo
 - ▶ Não podemos simplesmente somar os dois números algarismo a algarismo – um dos “algarismos” é o sinal

Fazendo Somas com Sinal e Magnitude

- Se os bits de sinal dos dois números são iguais
 - ▶ separe as magnitudes e as some
 - ▶ Bit de sinal do resultado é igual ao bit de sinal dos operandos.
- Caso contrário
 - ▶ isole as magnitudes e **subtraia** a menor da maior.
 - ▶ Bit de sinal do resultado é igual ao bit de sinal do operando de maior magnitude.



Fazendo Contas com Sinal e Magnitude

- Outras operações podem ser realizadas de forma similar
 - ▶ Para subtração, pode-se trocar o sinal do subtraendo (inverter bit de sinal) e executar mesmos passos da soma
 - ▶ Para divisão e multiplicação, opera-se apenas sobre a magnitude
 - ★ Se operandos têm mesmo sinal, resultado terá bit de sinal 0.
 - ★ Se operandos têm sinal diferente, resultado terá bit de sinal 1.

Sinal e Magnitude: Limites

- Suponha 8 bits para representar um número em Sinal e Magnitude
- Qual o maior número (maior positivo) que pode ser representado?
 - ▶ Em Sinal e Magnitude, primeiro bit 0 e todos os outros iguais a 1.
 - ▶ Para 8 bits: $0\ 1111111_{(2)} = 127_{(10)}$.
- Qual o menor número (negativo) que pode ser representado?
 - ▶ Em Sinal e Magnitude, o primeiro bit é 1 e todos os outros iguais a 1.
 - ▶ Para 8 bits: $-1111111_{(2)} = -127_{(10)}$.

Sinal e Magnitude: Limites (II)

- De forma mais genérica, com uma quantidade n qualquer de bits:

- ▶ **Maior número:**

$$2^{(n-2)} + 2^{(n-3)} + \dots + 2^0 = \boxed{2^{(n-1)} - 1}$$

- ▶ **Menor número:**

$$-\left(2^{(n-2)} + 2^{(n-3)} + \dots + 2^0\right) = \boxed{-\left(2^{(n-1)} - 1\right)}$$

- Exemplos para alguns valores de n :

- ▶ Para $n = 4$: de -7 a 7.
- ▶ Para $n = 16$: de -32767 a 32767.
- ▶ Para $n = 32$: de -2147483647 a 2147483647

Sinal e Magnitude: Duplicidade do Valor 0

- Considere as seguintes sequências de bits:
 - ▶ 00000000 e 10000000.
- Assumindo que ambas são representações em Sinal e Magnitude com 8 bits, quais os valores representados?
- Vamos fazer a interpretação:
 - ▶ Primeiro número tem sinal positivo e magnitude 0.
 - ▶ Segundo número tem sinal negativo e magnitude 0.

- Conclusão: **ambos são 0**

Sinal e Magnitude: Usos

- Pela sua similaridade com a notação escrita, a representação em Sinal e Magnitude foi usada em alguns computadores antigos.
 - ▶ *e.g.*, IBM 7090 em 1959.
- Mas a duplicidade do valor 0 e a lógica “complicada” para certas operações matemáticas resultou em pouco popularidade.
 - ▶ Outras representações são mais simples.
 - ▶ **Note que a duplicidade do zero desperdiça bits.**
- Hoje, a maior importância desta representação é ser a base para a Representação em Ponto Flutuante.

Conceito de Complemento



- Uma das utilidades do conceito de complemento é a simplificação do processo de subtração:
 - ▶ Calculamos o complemento (uma subtração *fácil*)
 - ▶ Somamos com o complemento
 - ▶ Incrementamos de 1 (outra soma)
 - ▶ No final, ignoramos o algarismo mais significativo

Conceito de Complemento

- Exemplo: calcular $65_{(10)} - 37_{(10)}$

- ▶ Complemento a 9 (*i.e.*, na base 10) de $37_{(10)}$ é $62_{(10)}$

$$99_{(10)} - 37_{(10)} = 62_{(10)}$$

- ▶ Somando minuendo e complemento do subtraendo:

$$65_{(10)} + 62_{(10)} = 127_{(10)}$$

- ▶ Incrementando de um e ignorando o algarismo mais significativo, chegamos à resposta:

$$28_{(10)}$$

Representação de Números Inteiros Negativos

- Idealmente, precisamos de uma representação que permita tratarmos **uniformemente** números positivos e negativos.
 - ▶ números em uma representação uniforme não receberão **tratamento especial** para serem operados
 - ▶ principalmente **para somas**.
 - ★ Outras operações são mais complicadas
- Por exemplo, para somar em Sinal e Magnitude, precisamos **olhar para o primeiro bit**:
 - ▶ Se for 0, efetuamos a soma.
 - ▶ Se for 1, temos que efetuar uma subtração

Complemento e os Números Negativos

- Voltando ao conceito de complemento, note que ele possui uma relação com números negativos:
- Isto é, para calcular $a_1 - a_2$ em uma base b qualquer podemos usar o método do complemento
 - ▶ Calculamos o complemento a $b - 1$ de a_2 e **transformamos a operação em uma soma**
 - ★ Embora ainda haja os detalhes do incremento e de ignorar o algarismo mais significativo do resultado

Complemento e os Números Negativos

- Para calcular $a - a$, por exemplo, somamos a com seu próprio complemento
- Calcular $63_{(10)} - 63_{(10)}$ usando o método de complemento a 9:
 - ▶ Complemento a 9 de $63_{(10)}$ é $36_{(10)}$
 - ▶ Fazendo a soma, obtemos $63_{(10)} + 36_{(10)} = 99_{(10)}$
 - ▶ Incrementando e ignorando o algarismo mais significativo, obtemos $0_{(10)}$
- De certa forma, podemos dizer que o complemento de um número é *similar* ao seu negativo.
 - ▶ Ao menos, exerce um papel **parecido**.

Representação por Complemento a Um: Ideia Básica

- Aproveitando esta proximidade dos números negativos com o complemento da magnitude, vejamos o seguinte um esquema de representação
- Na representação por complemento a 1, números negativos são representados pelo complemento a 1 da sua magnitude
 - ▶ Números positivos são representados normalmente em base 2.
- Exemplos
 - ▶ $5_{(10)}$ é representado com 5 bits como 00101
 - ▶ $-5_{(10)}$ é representado com 5 bits como 11010
 - ▶ $37_{(10)}$ é representado com 8 bits como 00100101
 - ▶ $-37_{(10)}$ é representado com 8 bits como 11011010

Representação por Complemento a Um: Detalhes

- Note que calcular o complemento a 1 de um número binário é muito simples.
 - ▶ Basta “inverter” os bits.
 - ★ 0 vira 1.
 - ★ 1 vira 0.
- Exemplos:
 - ▶ Se a tem representação 01101100, $-a$ tem representação 10010011.
 - ▶ Se a tem representação 1010, $-a$ tem representação 0101.



Representação por Complemento a Um: Unicidade

- Uma propriedade importante de um esquema de representação é a **unicidade**.
 - ▶ *i.e.*, uma dada sequência de bits deve representar **um único valor**
 - ▶ Exemplo: em Sinal e Magnitude, a sequência 01101 representa **apenas** o número $13_{(10)}$.
 - No entanto, vejamos representação por Complemento a Um
 - ▶ Vamos analisar alguns exemplos, considerando 5 bits:
 - $+19_{(10)}$ tem representação 10011
 - $-19_{(10)}$ tem representação 01100
 - $+12_{(10)}$ tem representação 01100
- { Mesmo Valor
- ▶ Conclusão: encontramos uma sequência de bits (01100) que representa **dois valores simultaneamente**.

Representação por Complemento a Um: Unicidade (II)

- Esse problema pode ser evitado:
 - ▶ Determinação dos **limites** para o uso da representação
- O problema ocorreu porque tentamos representar um número **positivo** que necessita do **bit mais significativo igual a 1**.
 - ▶ seu complemento (negativo) tenha o primeiro bit igual a 0
 - ▶ Mas esta representação já é utilizada por outro número positivo
- Então, seja a regra adicional:
 - ▶ O bit mais significativo determina o sinal do número:
 - ★ **0, para positivos**
 - ★ **1 para negativos**
 - ▶ Mesma lógica da representação por sinal e magnitude
 - ▶ problema da falta de unicidade resolvido

Representação por Complemento a Um: Realizando Contas

- A grande motivação para a exploração de outros esquemas de representação é a necessidade de simplificar operações aritméticas
- Até que ponto o Complemento a Um é bem sucedido?

Complemento a Um: Realizando Contas

- Considere o exemplo da soma:
 - ▶ Soma de dois números positivos – trivial
 - ★ Suas representações são simplesmente as conversões para base 2
 - ★ Exemplo com 5 bits: $01010 + 00101 = 01111$.
 - ▶ Soma de um número positivo com outro negativo – mais complicada
 - ★ Se tentarmos a soma direta como para os positivos, teremos problemas:
 - ★ Exemplo com 5 bits: $01010 + 11010 = 100100$.
 - ★ O resultado esperado seria 00101.
 - ▶ Somas entre dois números negativos – também problemática

Complemento a Um: Realizando Contas

- Algoritmo simples de soma que funciona sempre:

- 1 Seja n o número de bits usados para a representação
- 2 Some os números normalmente, como se fossem positivos
- 3 Se a soma resultar no $n + 1$ -ésimo bit igual a 1
 - ★ ignore-o e incremente o resultado em uma unidade

- Exemplos com 5 bits (números representados em Complemento a Um):

$$\begin{array}{r} 01010 \\ + 00101 \\ \hline 01111 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 00101 \\ + 10101 \\ \hline 11010 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 01010 \\ + 11010 \\ \hline \boxed{1}00100 \\ + \text{.....} \rightarrow 1 \\ \hline 00101 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 10101 \\ + 11010 \\ \hline \boxed{1}01111 \\ + \text{.....} \rightarrow 1 \\ \hline 10000 \end{array}$$

Complemento a Um: Realizando Contas

- Se a soma é fácil, a subtração também é
- Basta lembrar que

$$a_1 - a_2 = a_1 + (-a_2)$$

- Trocar o sinal de um número é trivial:
 - ▶ Basta inverter todos os bits

-
- Algoritmo para subtração:
 - 1 Inverta os bits do subtraendo.
 - 2 Aplique o algoritmo de soma entre o resultado e o minuendo
-

Complemento a Um: Realizando Contas

- Exemplos com 5 bits (números representados em Complemento a Um):

$$\begin{array}{r} 01010 \\ - 00101 \\ \hline 01010 \\ + 11010 \\ \hline \boxed{1}00100 \\ + \begin{array}{c} \vdots \\ \rightarrow 1 \end{array} \\ \hline 00101 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 01010 \\ - 11010 \\ \hline 01010 \\ + 00101 \\ \hline 01111 \end{array}$$

Complemento a Um: Problemas

- O principal problema do Complemento a Um é o mesmo da representação por Sinal e Magnitude.
 - ▶ Existem duas representações para o 0.
- Podemos verificar isso com um exemplo:
 - ▶ Em uma representação com 5 bits, qual valor é representado pela sequência 11111?
 - ★ O valor deve ser negativo, já que o primeiro bit é 1.
 - ★ Para saber sua magnitude, invertamos todos os bits, obtendo 00000.
- Embora o exemplo tenha sido dado com 5 bits, o mesmo ocorre com qualquer número de bits
 - ▶ A sequência $11\dots 1$ é às vezes chamada de **zero negativo**.
 - ▶ Ocorre, por exemplo, quando somamos dois números de mesmo módulo, mas sinais opostos.
 - ★ *e.g.*, com 5 bits, $01010 + 10101 = 11111$.

Complemento a Um: Uso



- A existência de duas representações para o 0 é inconveniente
- Além disso, reduz o intervalo de números que podem ser representados com um dado número de bits
- Por conta disso, o Complemento a Um não é muito utilizado hoje

- Mas é a base para um esquema de representação melhor
 - ▶ **Complemento a Dois**