

1. BASES DE NUMERAÇÃO

1.1. NÚMEROS INTEIROS

1.1.1. Base Binária

1.1.2. Base Octal

1.1.3. Conversão base decimal / Outras bases.

1.2. NÚMEROS FRACIONÁRIOS

1.3. CONVENÇÃO SEMI-LOGARÍTMICA

2. OPERAÇÕES ARITMÉTICAS

2.1. Soma e Subtração

2.2. Representação em complementos

2.2.1. Complementos na base 10

2.2.2. Complementos na base 9

2.2.3. Base binária

2.2.4. Complemento de 2

2.2.5. Complemento de 1.

3. ALGEBRA DE BOOLE

3.1. Conceitos fundamentais

3.2. Diagramas de Venn

3.3. Funções E, OU, NÃO

1. BASES DE NUMERAÇÃO

1.1. Números Inteiros

Considere-se um número N escrito do modo que usualmente utilizamos (base 10).

$$\text{Ex. } 127 = 7 + 20 + 100$$

Este número poderá ser escrito na forma

$$a_0 \times 10^0 + a_1 \times 10^1 + a_2 \times 10^2$$

desde que se admira $a_i = 0, 1, 2, \dots, 9$ ou seja, que a_i pode tomar todos os valores entre zero e o valor da base de numeração menos um; ($10 - 1 = 9$).

$$127 = 7 \times 10^0 + 2 \times 10^1 + 1 \times 10^2$$

No caso geral de uma base b , qualquer número N poderá ser escrito nessa base sob a forma

$$N = \sum_{i=0}^n a_i b^i$$

em que $a_i = 0, 1, \dots, (b-1)$ e n depende da dimensão do nº.

As bases sobre as quais nos debruçaremos com mais atenção, serão a decimal, a binária e a octal.

1.1.1. Base binária

$$a_i = 0, 1$$

$$b = 2$$

Considere-se o número $N = 1 \times 2^0 + 1 \times 2^1 + 0 \times 2^2 + 1 \times 2^3$

que se poderá escrever na base 2 do seguinte modo:

$$N_2 = 1011 \quad \text{e cujo valor decimal}$$

$$\text{será } 1 + 2 + 8 = 11.$$

1.1.2. Base Octal

A passagem de um numero escrito em base binária à base octal é imediata

Seja $N = 1011$ em que, como usual, o algarismo da direita é o menor significativo.

Rescrevemos o numero N juntando-lhe zeros não significativos, portanto à esquerda, de modo a obter um nº de algarismos múltiplo de 3.

$$N_2 = 001 \quad 011$$

Escrevemos N_2 na sua forma desenvolvida:

$$\begin{aligned} N_2 &= 1 \times 2^0 + 1 \times 2^1 + 0 \times 2^2 + 1 \times 2^3 + 0 \times 2^4 + 0 \times 2^5 = \\ &= (1 \times 2^0 + 1 \times 2^1 + 0 \times 2^2) \times (2^3)^0 + (1 \times 2^0 + 0 \times 2^1 + 0 \times 2^2) \times (2^3)^1 = \\ &= (011)_2 \times 8^0 + (001)_2 \times 8^1 = \\ &= 3 \times 8^0 + 1 \times 8^1 = (13)_8 \\ &= 3 + 8 = 11_{10} \text{ como tínhamos visto.} \end{aligned}$$

Como se pode ver, o maior numero que se pode escrever dentro de cada grupo de 3 símbolos é $(111)_2$, ou seja 7, o que está de acordo com o anteriormente referido, em que

$$a_i = 0, 1, 2, \dots, (b-1) \text{ ou seja, neste caso em que } b=8 \quad a_i = 0, 1, 2, \dots, 7.$$

Resumindo: Para passar um nº da representação binária à representação octal, juntam-se zeros não significativos até termos um nº de símbolos múltiplos de 3.

Cada um destes grupos de 3 símbolos binários corresponde a um dos a_i da representação em octal.

1.9.3. Modo de conversão decimal/outra base

Já escrevemos o mesmo número nas três bases:
binária, octal e decimal.

$$1011_2 = 11_{10} = 13_8$$

O modo de conversão de um nº escrito na base 10 no seu correspondente em qualquer outra base, consiste em dividir o valor decimal pelo valor da nova base em que se pretende escrever o numero, até obter um quociente inferior à base.

Exemplo.

Base 8:

11	8	$\Rightarrow 11_{10} = 13_8$
(3)	(1)	

Base 2:

11	2	$\Rightarrow 11_{10} = 1011_2$
(1)	5	
(1)	2	
(0)	1	

Base 3:

11	3	$\Rightarrow 11_{10} = 102_3$
(2)	3	
(0)	1	

$$102_3 = 2 \times 3^0 + 0 \times 3^1 + 1 \times 3^2 = 2 + 0 + 9 = 11_{10}$$

1.2. Números fracionários

Analitemos agora os nºs fracionários.

Seja o nº N escrito na base 10:

$$N_{10} = 0.123 = 1 \times 10^{-1} + 2 \times 10^{-2} + 3 \times 10^{-3}$$

$$= 0.1 + 0.02 + 0.003$$

Na base b, um nº N será escrito sob a forma:

$$N_b = a_1 \times b^{-1} + a_2 b^{-2} + \dots + a_i b^{-i}$$

$$= \sum_{i=1}^n a_i b^{-i} \quad \text{em que } a_i = 0, 1, \dots, (b-1)$$

Por exemplo, o nº $N_2 = 0.101$ é equivalente a

$$N_{10} = 1 \times 2^{-1} + 0 \times 2^{-2} + 1 \times 2^{-3} = \frac{1}{2} + 0 + \frac{1}{8} = \frac{5}{8}$$

$$= 0.625_{10}$$

A conversão de um nº decimal menor que um e maior que zero em binário, pode ser conseguida utilizando o artifício de ir multiplicando (e dividindo simultaneamente) o nº por potências de 2.

$$0.625 \times 2 \times \frac{1}{2} = 1.250 \times 2^{-1} = 1 \times 2^{-1} + 0.250 \times 2^{-1}$$

$$0.250 \times 2 \times \frac{1}{2} = 0.5 \times 2^{-1}$$

$$0.5 \times 2 \times \frac{1}{2} = 1.0 \times 2^{-1} \quad \text{portanto:}$$

$$0.625 = 1 \times 2^{-1} + (0.5 \times 2^{-1}) 2^{-1} = 1 \times 2^{-1} + (1 \times 2^{-1}) \times 2^{-1} \times 2^{-1} =$$

$$= 1 \times 2^{-1} + 1 \times 2^{-3} \equiv 0.101_2$$

De um modo semelhante se pode obter a representação de um nº dado na base 10, em qualquer outra base b.

Exemplo. Seja a base na qual pretendemos obter a representação, $b = 8$.

$$1) \quad N_{10} = 0.625 = 0.625 \times 8 \times \frac{1}{8} = 5.0 \times \frac{1}{8} = 5 \times 8^{-1}$$

$$N_{10} = 0.625_{10} = 0.5_8$$

$$2) \quad N_{10} = 0.124_{10} = 0.124 \times 8 \times \frac{1}{8} = 0.992 \times 8^{-1}$$

$$0.992 \times 8 \times \frac{1}{8} = 7.936 \times 8^{-1} = 7 \times 8^{-1} + 0.936 \times 8^{-1}$$

$$0.936 \times 8 \times \frac{1}{8} = 7.488 \times 8^{-1} = 7 \times 8^{-1} + 0.488 \times 8^{-1}$$

$$\text{ou seja: } N_{10} = 0.124 = (7 \times 8^{-1} + 7 \times 8^{-2} + 0.488 \times 8^{-3}) \times 8^{-1}$$

$$= 7 \times 8^{-2} + 7 \times 8^{-3} + 0.488 \times 8^{-3}$$

$$= \underbrace{0.0770}_{[1]} + \underbrace{0.488 \times 8^{-3}}_{[2]}$$

[1] é a representação de N na base 8, despejando [2], conforme se pode confirmar calculando:

$$0.077 + 0.488 \times \frac{1}{8^3} = 7 \times \frac{1}{8^2} + 7 \times \frac{1}{8^3} + 0.488 \times \frac{1}{8^3} =$$

$$= \frac{56 + 7 + 0.488}{8^3} = 0.124$$

Ao representar o nº 0.124_{10} pelo nº 0.077 na base 8 estamos a realizar uma aproximação a três casas, ou seja, a despejar 0.488×8^{-3} .

1.3. Convenção Semi Logarítmica

Em qualquer sistema de numeração pode-se utilizar uma convenção tal que um nº seja escrito sob a forma

$$x = a \times b^n$$

em que $\frac{1}{b} \leq a < 1$, com n inteiro e b , a base de numeração.

No caso decimal $1 > a \geq 0.1$ e $b = 10$

$$x = a \cdot 10^n$$

Como "a" começa sempre por um zero e uma vírgula, pode-se admitir que não é necessário escrever os quando se trabalha sob esta forma. A base "b" (neste caso $b = 10$) sendo conhecida, também é implícita. Resta o inteiro n que é necessário definir.

Então, o nº x será representado pela mantissa "a" e pelo expoente "n". Assim, num computador utilizando esta convenção, há que reservar um certo nº de "bits" para "a" e outros para "n".

2.- Operações aritméticas.

2.1 - Operações soma e subtração.

As operações aritméticas podem ser efectuadas em diferentes bases de numeração e seguindo processos série, paralelo e mistos.

Comencemos por definir tábuas de adição e subtração utilizando a base binária uma vez que estas são já familiares em base decimal.

Tomem-se dois números de um bit apenas $A = a_0 2^0$ e $B = b_0 2^0$ em que $a_0 = 0\text{ ou }1$ e $b_0 = 0\text{ ou }1$)

Tabela da soma

A	B	S	C
0	0	0	0
1	0	1	0
0	1	1	0
1	1	0	1

Tabela da subtração

A	B	D	C
0	0	0	0
1	0	1	0
0	1	1	1
1	1	0	0

Utilizando estas tabelas podem-se executar quaisquer somas e subtrações utilizando números positivos.

Como adiante se verá, é convenientemente converter as subtrações em somas realizando modificacões no código utilizado uma vez que isso permitirá a utilização do mesmo dispositivo eletrónico para as fazer.

Pode-se ainda introduzir um somador que dé conta de um possível sinal de transporte ("é vau") vindo da operação precedente.

$$A_i = a_{oi} z^i \quad B_i = b_{oi} z^i \quad C_i = c_{oi} z^i$$

A_i	B_i	C_i	S_i	C_{i+1}
0	0	0	0	0
0	1	0	1	0
1	0	0	1	0
1	1	0	0	1
0	0	1	1	0
0	1	1	0	1
1	0	1	0	1
1	1	1	1	1

C_i é o sinal de transporte (carry) de operação precedente e C_{i+1} é o "carry" para a próxima operação.

Exemplo:

Soma : $(7)_{10} + (5)_{10} = (12)_{10} \Leftrightarrow (111)_2 + (101)_2 = (1100)_2$

ou seja

111	
101	
carry → 1100	

Subtração $(7)_{10} - (5)_{10} = (2)_{10} \Leftrightarrow (111)_2 - (101)_2 = (010)_2$

111	
101	
010	

A subtração exemplificada 7-5 poderia ser convertida numa soma desde que exista uma representação codificada de números negativos $7 + (-5) = 2$

Esta necessidade leva-nos directamente à utilização de complementos de números de modo a poder definir o campo dos números negativos e as regras da sua operacionalidade.

2.2 - Representação em complementos

Abandonemos provisoriamente a base dois e retomemos a base 10 uma vez que esta nos é mais familiar do ponto de vista operativo.

Consider-se um número A composto por 5 dígitos. Os 4 primeiros definem o módulo e o quinto encontra-se o ou $(b-1)$ determina o seu sinal positivo ou negativo

Exemplo:

$$A = \underline{0,0003}$$

$$B = \underline{0,0127}$$

\downarrow \downarrow
sinal módulo

Esta definição implica que este complemento de 5 dígitos é fixo. Portanto o maior número positivo que se pode escrever é +9999

2.2.1 - Complemento da base 10

Como o número de dígitos total é cinco, o complemento da base 10 seja, o complemento de 10 será obtido subtraindo o número de 10^5

Exemplo: $10^5 - A = 10^5 - 00003 = 99997$

A consequência que se utilizará é a de que o complemento de 10 de um número positivo representa o correspondente número negativo, ou seja:

$$99997 = -3$$

O sistema é consistente uma vez que somando $3 + (-3)$ se obtém

$$\begin{array}{r} 00003 \\ 99997 \\ \hline 100000 \end{array}$$

ou seja, um número de cinco algarismos 00000 que corresponde ao zero habitual.

a) Seja agora a operação abaixo, ^{indicada} em que A e B são os números referidos no primeiro exemplo:

$$A - B = 00003 - 00127 \quad \text{dado que:}$$

$$-00127 \rightarrow 99873$$

$\overbrace{}$ representação simétrica de (-00127)

temos:

$$A - B \rightarrow 00003 + 99873 = \underbrace{99876}_{\text{L} \rightarrow \text{simil.}}$$

O resultado obtido é um número negativo; o correspondente número positivo obtém-se subtraindo-o de 10^5

$$10^5 - 99876 = 00124$$

Portanto o resultado da operação é 00124 com o sinal (-)

No entanto como introduzimos na nossa convenção o conceito de numero negativo, podemos perfeitamente manter a representação 99876 desde que nos lembremos do seu significado.

Matematicamente o que se realizou foi o seguinte:

$$00003 - 00127 + 10^5 = 00003 + 99873 = 99876$$

Resumindo: $S + 10^5 = R$; sendo S o resultado a obter e R a representação desse resultado assumindo as convenções referidas, donde se pretendermos obter o numero positivo com o sinal menor teremos de tirar 10^5 ao resultado, ou seja:

$$\begin{aligned} S + 10^5 &= R \\ S &= R - 10^5 \\ S &= -(10^5 - R) \end{aligned}$$

100000	
-	99876
(-) 00124	

b) Seja a operação $-A - B = -00003 - 00127$.
Efetuando a operação em termos de complementos temos:

$$-A - B \rightarrow 99997 + 99873 = \underline{199870}$$

Do numero 199870 obtido deste modo abstrairemos o sinal de transporte convertendo-se em 99870 ou seja o equivalente a -130

Matematicamente a justificação é a seguinte:

$$-A - B \rightarrow -3 + 10^5 - 127 + 10^5 = 9997 + 99873 = 199870$$

Para se obter o resultado em termos de numeros positivos precedidos de sinal menos há que retirar 2×10^5 ao numero anterior
 $- (2 \times 10^5 - 199874) = -00130$

Para se obter o numero negativo sob a forma de complemento de 10, há que retirar apenas 10^5 obtendo-se 99870. De notar que ao desprezarmos o sinal de transporte estamos exactamente a subtrair 10^5 ou seja, a obter o resultado em complemento de 10

Conclusões:

- Operam-se os numeros convertendo os negativos em complementos de 10 e utilizando unicamente a operação soma.
- Sempre que houver sinais de transporte ignoram-se
- Obviamente é necessário não exceder, no resultado das operações a capacidade de dígitos definida inicialmente (no caso dos exemplos 4 dígitos). Assim o maior numero positivo será 09999 e o menor numero negativo $90000 (10^5 - 90000) = -10.000)$

Trabalhamos portanto com mais um numero negativo do que positivos.

4.2.2. — Complemento da base menos um ($10-1$)

De modo semelhante ao referido no complemento de 10 obtém-se o complemento de 9 subtraindo o numero em excesso de (10^5) ou se preferirmos calcula-se o complemento de 10 e subtrai-se uma unidade.

Sefam:

$$A = \underline{00003} = +3$$

$$B = \underline{0\ 0127} = +127$$

A filosofia de numero negativo é semelhante à que se definiu anteriormente.

$$-A = -3 \Rightarrow (10^5 \cdot 1) - 00003 = (10^5 - 00003) - 1$$

como $10^5 \cdot 1 = 9999$

$$\begin{array}{r} 9999 \\ 0003 \\ \hline 9996 \end{array} \Rightarrow -3 \quad \text{ou:}$$

$$\begin{array}{r} 10000 \\ 0003 \\ \hline 9997 \\ -1 \\ \hline 9996 \end{array} \Rightarrow -3$$

A utilização de complemento de 9 leva-nos à necessidade de definir um valor zero com duas representações: +0 e -0

$$\begin{array}{l} +0 \Rightarrow 00000 \rightarrow \text{tome-se o seu complemento} \quad 99999 \\ -0 \Rightarrow 99999 \end{array} \quad \xleftarrow{\hspace{1cm}} \quad \begin{array}{r} 99999 \\ 00000 \\ \hline 99999 \end{array}$$

Interessa agora definir as regras que permitem operar no sistema de complemento a 9

a) $A+B = 00003 + 00127 = \underbrace{00130}_{+130}$

b) $B-A = 00127 - 00003$ Transformemos o numero -3 no seu complemento a 9 e tomemo-lo como equivalente ao numero negativo

$$\begin{array}{r} -00003 \rightarrow 99999 \\ 00003 \\ \hline 99996 \end{array}$$

Como a operação que queremos efectuar é $B - A = B + (-A)$ temos:

$$B + (-A) \rightarrow \begin{array}{r} 00127 \\ 99996 \quad (-A) \\ \hline 1,00123 \\ \downarrow \quad 1 \\ \hline 00124 \end{array}$$

Como se vê para obter o resultado correcto, tem que se adicionar o sinal de transporte. Vejamos a justificação matemática:

$$127 - 3 + (10^5 - 1) \rightarrow 127 + 99996 = 123$$

Inicialmente somou-se $10^5 - 3$. Para obter o resultado final correcto ter-se-ia que subtrair $10^5 - 1$ ou seja, eliminar o sinal de transporte, equivalente a subtrair 10^5 e somar 1 ao resultado. Como memória pode-se assentar que se soma o sinal de transporte ao resultado.

$$c) A - B = 00003 - 00127$$

do mesmo modo: $-00127 \rightarrow 99872$
e transforma-se a diferença numa soma.

$$A - B \rightarrow \begin{array}{r} 00003 \\ 99872 \\ \hline 99875 \end{array}$$

O resultado reconhece-se como a representação de um número negativo que se pode obter na forma usual ($-xxxx$) subtraindo-lhe $10^5 - 1$.

Do ponto de vista matemático o que se faz foi:

$$A - B \rightarrow 3 - 127 + (10^5 - 1)$$

onde para obter o resultado final seria necessário subtrair $(10^5 - 1)$. No entanto como o numero é negativo pode-se manter a forma de complemento de 9 desde que o interpretemos corretamente $99875 \rightarrow -124$

d) $- A - B$

$$-A \rightarrow -00003 + (10^5 - 1)$$

$$-B \rightarrow -00127 + (10^5 - 1)$$

$$-A - B \rightarrow -00003 - 00127 + 2 \times (10^5 - 1)$$

Para obter o resultado correcto final haveria que subtrair $2 \times 10^5 - 2$; ou seja desprezar dois símbolos de transporte e somar 2 ao resultado final. Contudo, como o numero é negativo, para obter o resultado na representação de complemento de 9 só se tem que subtrair $(10^5 - 1)$ ou seja de modo semelhante ao indicado em b), despreza-se o transporte e soma-se o seu valor(1) ao resultado

$$-00003 + (10^5 - 1) = 99996$$

$$-00127 + (10^5 - 1) = 99872$$

$$\begin{array}{r}
 99996 \\
 99872 \\
 \hline
 -1; \quad \overbrace{99868}^{1} \\
 \hline
 99869
 \end{array}$$

Conclusão:

- Operam-se os números convertendo os negativos no seu complemento de nove e utilizando a soma como única operação
- Sempre que houver sinais de transporte somam-se do resultado; ignorando-os no local onde aparecem
- Não se pode exceder no resultado da operação a capacidade máxima quer dos números positivos, quer negativos.

$$\text{Maior número positivo} \quad 09999 = 10^4 - 1$$

$$\text{Menor número negativo} \quad 90000 = 10^4 - 1$$

Portanto, e conforme vimos anteriormente, quando trabalhamos em complemento de 10, temos um único zero ($\underline{0}0000$), (10^{n-1}) números positivos e (10^{n-1}) números negativos, sendo n o número de algarismos ou símbolos utilizados incluindo o representativo do sinal. Trabalhando em complemento de 9 o número zero tem duas representações (+ e - 0), e podemos representar (10^{n-1}) números positivos e igual quantidade de números negativos.

2.2.3 - Código binário ou base binária.

Como habitualmente os computadores trabalham em linguagem binária (base 2) o que anteriormente se desenvolveu em complementos de 10 e 9 deverá neste caso ser tratado em complemento de 2 e 1

De notar que achar o complemento de 1 em base binária corresponde a complementar as diferentes bits do numero em questão.

Exemplo: $100 \rightarrow 011$,

Do mesmo modo o complemento de 2 pode ser conseguido achando o complemento de 1, e somando uma unidade da un. subtraindo o numero diretamente de 2^m

Exemplo $1000 - 100 = 100 \Leftrightarrow 011 + 1 = 100$

4.2.4 - Considere-se o complemento de 2 dos seguintes números:

$$A = \underline{0}0011 \quad (+3)_{10}$$

$$B = \underline{0}1000 \quad (+8)_{10}$$

$$A - B = (3 - 8)_{10} = (-5)_{10}$$

a) $A - B \rightarrow 00011 + \underline{(2^5 - 01000)}$

$$\begin{array}{r} 100000 \\ - 01000 \\ \hline 11000 \end{array}$$

complemento de 2

$\begin{array}{r} 10111 \\ 1 \\ \hline 11000 \end{array}$

ou

$$\begin{array}{r}
 00011 \\
 11000 \\
 \hline
 11011
 \end{array}$$

Como o resultado é negativo

aparece, de acordo com a convenção de complemento de 2, com um "1" à esquerda na 5ª casa.

b) $-A-B = 2^5 - 00011 + 2^5 - 01000 = -A-B + 2 \times 2^5$

Não considerar o sinal de transporte equivale a subtrair 2^5

Por outro lado, $-A-B+2^5$ equivale à apresentar o resultado em complemento de 2.

Portanto:

$$2^5 - 00011 = 11101 \text{ ou } 11100 + 1$$

$$2^5 - 01000 = 11000 \text{ ou } 10111 + 1$$

$$-A-B = (-3-8)_{10} = (-11)_{10}$$

$$-A-B \rightarrow 11101$$

$$\begin{array}{r}
 & 11000 \\
 & \hline
 110101 \rightarrow (-11)_{10}
 \end{array}$$

Sinal de Transporte:

retirado equivale a subtrair 2^5

Resumindo:

- Operam-se os números convertendo os negativos em complemento de 1 e utilizando apenas a operação soma.
- Ignoram-se eventuais sinais de transporte
- Mas se pode exceder no resultado da operação a capacidade máxima positiva ou negativa dada pelo nº de símbolos utilizados (n), que é de 2^{n-1} para os positivos e de 2^{n-1} para os negativos

2.2.5 - Complemento de 1

Para o complemento de 1 tem-se:

$$A = 00011 = (3)_{10}$$

$$B = 01000 = (8)_{10}$$

a) $A - B = (3)_{10} - (8)_{10} = (5)_{10}$

$$A - B \Rightarrow A + \underbrace{(2^5 - 1)}_{\rightarrow \text{complemento de } 1} - B$$

$$- B \Rightarrow 11111 - 01000 = 10111$$

O resultado aparecerá negativo em linguagem equivocada de complemento de 1

$$\begin{array}{r} 00011 \\ 10111 \\ \hline 11100 \end{array}$$

Resumido:

- Operam-se os números convertendo os negativos em complemento de 1 e utilizando apenas a operação soma.
- Sempre que houver sinais de transporte somam-se ao resultado, ignorando-os no local onde aparecem.
- Nunca se pode exceder no resultado da operação a capacidade máxima positiva ou negativa dada pelo número de símbolos utilizados (se) que é $(2^n - 1)$

3. ALGEBRA DE BOOLE

3.1. CONCEITOS FUNDAMENTAIS

Uma álgebra de Boole a dois valores é formada por um conjunto de dois elementos, "0" e "1", em que se define as seguintes operações:

1- União, que satisfaaz as seguintes relações:

$$0 + 0 = 0$$

$$0 + 1 = 1$$

$$1 + 0 = 1$$

$$1 + 1 = 1$$

A esta operação também se chama "Função Ou"

2- Interseccão, que satisfaaz as seguintes relações:

$$0 \cdot 0 = 0$$

$$0 \cdot 1 = 0$$

$$1 \cdot 0 = 0$$

$$1 \cdot 1 = 1$$

Também se chama "Função E"

3- Complementação:

$$\bar{0} = 1 \quad e \quad \bar{1} = 0$$

Também é chamada "Inversão"

É possível demonstrar as seguintes propriedades, sendo a e b variáveis que podem tomar quer o valor "0" quer o valor "1"

$$a + a = a$$

$$a \cdot a = a$$

$$a + b = b + a$$

$$a \cdot b = b \cdot a$$

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

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

$$\begin{array}{ll}
 a + (b \cdot c) = (a + b) \cdot (a + c) & a \cdot (b + c) = (a \cdot b) + (a \cdot c) \\
 1 + a = 1 \quad \text{elem. absorvente} & 1 \cdot a = a \\
 0 + a = a \quad \text{elem. neutro} & 0 \cdot a = 0 \\
 a + \bar{a} = 1 & a \cdot \bar{a} = 0 \\
 \bar{\bar{a}} = a &
 \end{array}$$

A apresentação deste conjunto de propriedades permite a verificação do princípio da dualidade:

- Substituindo + por ., 1 por 0 e 0 por 1 é possível passar de uma das quatro relações para o outro.

$$\begin{array}{ll}
 \text{Ex.º} & a + a = \bar{a} \longrightarrow a \cdot a = a \\
 & 1 + a = 1 \longrightarrow 0 \cdot a = 0
 \end{array}$$

Poder-se-iam ainda demonstrar outras relações que realçaremos as conhecidas por leis de Morgan.

$$\begin{array}{ll}
 1 - \overline{a \cdot b} = \bar{a} + \bar{b} & 1^{\text{a}} \text{ lei de Morgan} \\
 2 - \overline{a+b} = \bar{a} \cdot \bar{b} & 2^{\text{a}} \text{ lei de Morgan}
 \end{array}$$

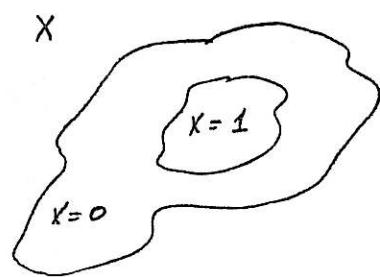
Algumas relações têm esse interesse particular

$$\begin{array}{ll}
 a \cdot (a+b) = a \rightarrow a \cdot \overline{a+b} = \emptyset & \text{se } a = 1 \\
 a(a+b) = a \cdot 1 = a & \text{se } a = \emptyset \\
 a + b \cdot c = (a+b) \cdot (a+c) &
 \end{array}$$

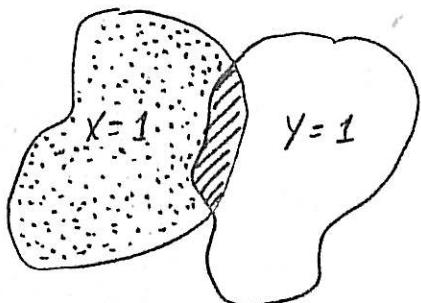
A verificação de relações Booleanas pode ser conseguida a partir dos diagramas de Venn

3.2. DIAGRAMAS DE VENN

Considera-se uma variável Booleana representada no domínio do plano. Assim, existe a existência de uma zona desse plano na qual a variável toma o valor 1 e a correspondente zona complementar na qual toma o valor 0.



é possível visualizar teoremas e axiomas e relações da álgebra de Boole a dois valores.

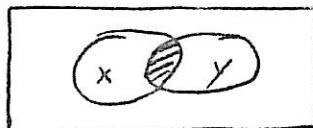


$$\bar{X} \bar{Y}$$

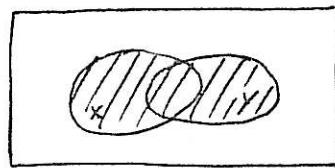
A zona a tracejado corresponde a $X \cdot Y$, ou seja, a zona onde X e Y tomam o valor 1. A zona a pontilhado pode ser representada por $\bar{X} \cdot \bar{Y}$, e a zona a branco por $\bar{X} \cdot Y$. O exterior a estas três zonas será obviamente $\bar{X} \cdot \bar{Y}$.

Representa-se algumas relações

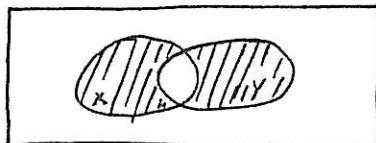
1- $X \cdot Y$



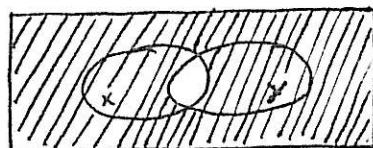
$$2 - X + Y$$



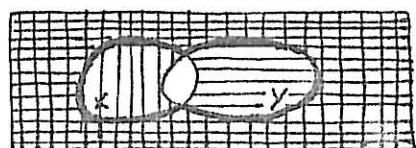
$$3 - X \oplus Y = X\bar{Y} + \bar{X}Y \quad ("OU" \text{ exclusivo})$$



$$4 - \overline{X \cdot Y} = \overline{X} + \overline{Y} \quad 1^{\text{a}} \text{ lei de Morgan}$$



$$\overline{X \cdot Y}$$

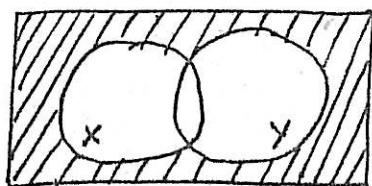


$$\overline{X \cdot Y} \rightarrow \#$$

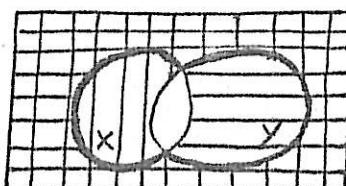
$$\begin{matrix} \overline{X} \\ \overline{Y} \end{matrix} \rightarrow \begin{matrix} \equiv \\ \equiv \end{matrix}$$

$$\overline{X} + \overline{Y} = 0 \quad \text{三或四} \quad \text{或由}$$

$$5 - \overline{X + Y} = \overline{X} \cdot \overline{Y} \quad 2^{\text{a}} \text{ lei de Morgan}$$



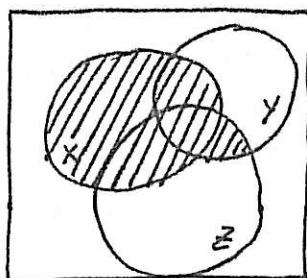
$$\overline{X + Y}$$



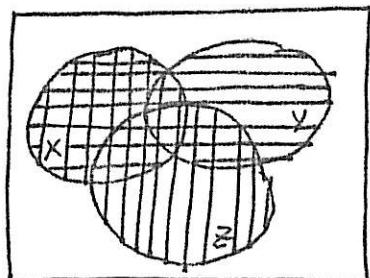
$$\overline{X} \cdot \overline{Y} \rightarrow \#$$

$$\begin{matrix} \overline{X} \\ \overline{Y} \end{matrix} \rightarrow \begin{matrix} \equiv \\ \equiv \end{matrix}$$

$$6 - X + Y \cdot Z = (X + Y) \cdot (X + Z)$$



$$X + Y \cdot Z$$

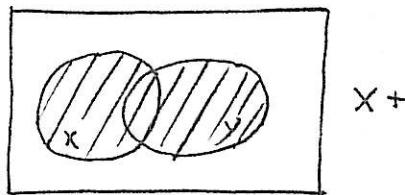
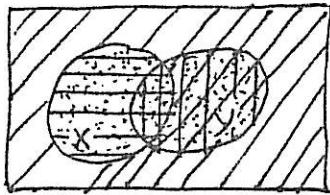


$$(X + Y) \cdot (X + Z) \rightarrow \#$$

$$\begin{matrix} X + Y \rightarrow \equiv \\ X + Z \rightarrow \equiv \end{matrix}$$

#

$$7- \quad x + \bar{x} \cdot y = (x + \bar{x}) \cdot (x + y) = 1 \cdot (x + y) = x + y$$

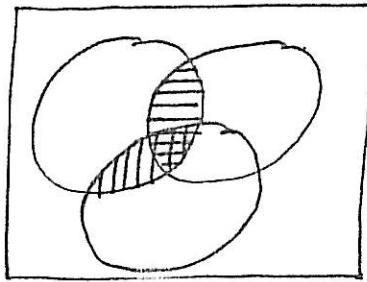
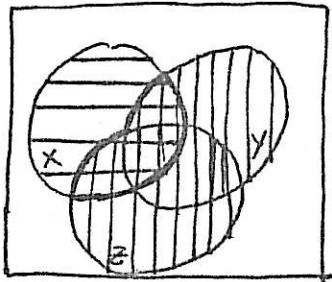


$$x + y$$

$$\begin{array}{l} x \rightarrow \equiv \\ \bar{x} \rightarrow // \\ y \rightarrow || \end{array} \left. \begin{array}{l} \\ \end{array} \right\} \Rightarrow \bar{x} \cdot y \rightarrow \#$$

$$x + \bar{x} \cdot y \rightarrow \# \equiv // \cup \equiv$$

$$8- \quad x \cdot (y + z) = (x \cdot y) + (x \cdot z)$$



$$x \cdot (y + z)$$

$(x \cdot y) + (x \cdot z) \rightarrow$ toda a gente traijada.

$$x \rightarrow \equiv$$

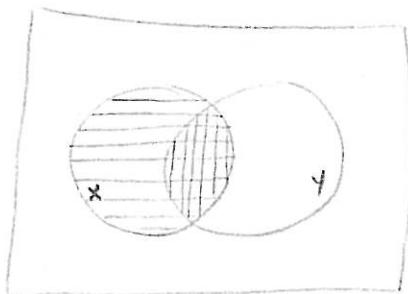
$$x \cdot y \rightarrow \equiv$$

$$y + z \rightarrow |||$$

$$x \cdot z \rightarrow |||$$

$$x \cdot (y + z) \rightarrow \#$$

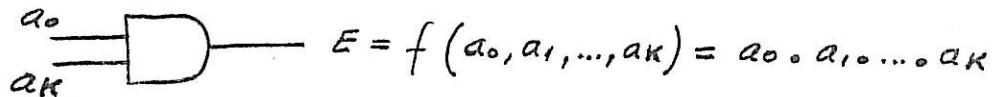
$$9- \quad x + x \cdot y = x$$



$$\begin{array}{l} x \equiv \\ x \cdot y ||| \end{array} \left. \begin{array}{l} \\ \end{array} \right\} \rightarrow x + x \cdot y \equiv \equiv \cup \# \equiv x$$

3.3. Função E, OU, NÃO

a- Represente-se uma função "E" obtida a partir de n variáveis binárias a_n .



Da definição já estudada desta função infere-se que f apresentará o valor 0, sempre que pelo menos uma das variáveis de entrada a_n , o apresentar; apresentará o valor 1 sempre que todas as variáveis a_n tenham esse estado.

Estabelecendo um quadro em que se tome um número limitado de variáveis a_n (2 por exemplo) demonstra-se facilmente o afirmado.

a_0	a_1	f
0	0	0
1	0	0
0	1	0
1	1	1

Propriedades da função E:

$$A \cdot 0 = 0 \quad \text{Dada a variável } A, \text{ as seguintes relações são válidas:}$$

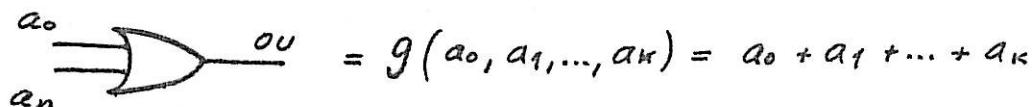
$$A \cdot 1 = A$$

$$A \cdot A = A$$

$$A \cdot \bar{A} = 0$$

Estas relações podem ser verificadas pela tabela de verdade acima.

b- De modo idêntico se definirá a função "OU"



função está que apresentará o valor $g=0$ desde que todos os a_n o apresentem, e $g=1$ sempre que, pelo menos algum dos a_n , seja igual a 1.

Identicamente:

a_0	a_1	g
0	0	0
1	0	1
0	1	1
1	1	1

Propriedades da função "OU"

Dada a variável A, as seguintes relações são válidas:

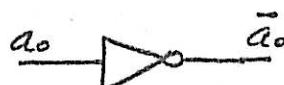
$$A + 0 = A$$

$$A + 1 = 1$$

$$A + A = A$$

$$A + \bar{A} = 1$$

c - A função "NÃO" representará o complemento da variável de entrada.



$$f \equiv \text{NÃO} = \bar{a}_0$$

3.3.1. Implementação. Lógica positiva e negativa

As funções lógicas acima definidas podem ser implementadas eletronicamente.

Identificam-se os estados 1 e 0 com níveis de tensão (ou correntes).

- LÓGICA POSITIVA: Estabelece-se para uma lógica positiva desde o momento em que ao valor mais positivo da tensão corresponda o estado lógico "1" e ao menor positivo o "0".

Exemplo: $+5V \rightarrow "1" \text{ lógico}$
 $+3V \rightarrow "0" \text{ lógico}$

ou então no caso de tensões negativas:

$-10V \rightarrow "1" \text{ lógico}$
 $-15V \rightarrow "0" \text{ lógico}$

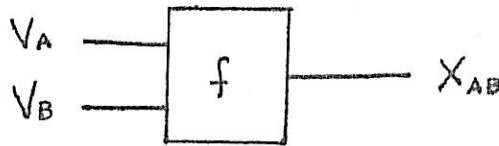
- LÓGICA NEGATIVA: Inversamente ao estado mais positivo corresponde o "0" lógico e ao menos positivo "1" lógico.

Exemplo: $+5V \rightarrow "0" \text{ lógico}$
 $+3V \rightarrow "1" \text{ lógico}$

$-10V \rightarrow "0" \text{ lógico}$
 $-15V \rightarrow "1" \text{ lógico}$

Como aplicação considere-se um dispositivo determinado pelas seguintes condições:

V_A	V_B	X_{AB}
+5	+5	+5
+5	0	0
0	+5	0
0	0	0



Encaremos este dispositivo atribuindo um significado lógico às tensões obtidas:

1 - LÓGICA POSITIVA: $+5V \rightarrow "1" \text{ lógico}$

$0V \rightarrow "0" \text{ lógico}$

A	B	X
1	1	1
1	0	0
0	1	0
0	0	0

Estamos perante uma função " E " ou seja: $X = A \cdot B$

- LÓGICA NEGATIVA : $+5V \rightarrow "0"$ lógica
 $0V \rightarrow "1"$ lógico

onde temos a tabela de verdade:

Estamos perante uma função "OU"

ou seja $X = A + B$

A	B	X
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

CONCLUSÃO :

Passando de uma lógica positiva para uma lógica negativa, passa-se da função "E" para a função "OU".

Do mesmo modo, se tivessemos partido de um dispositivo que realizasse esta outra função :

V _A	V _B	X _{AB}
+5	+5	+5
+5	0	+5
0	+5	+5
0	0	0

Consoante interpretarmos esta, segundo um conceito de lógica positiva ou negativa, obtémamoas as seguintes funções:

LÓGICA POSITIVA: LÓGICA NEGATIVA:

A	B	X ₁	A	B	X ₂
1	1	1	0	0	0
1	0	1	0	1	0
0	1	1	1	0	0
0	0	0	1	1	1

$X_1 = A + B$

$X_2 = A \cdot B$

Estes resultados documentam o princípio da dualidade já enunciado.

3.3.2 Demonstração de relações lógicas utilizando
"mapas de verdade"

Considera-se uma relação lógica, por exemplo $\overline{A \cdot B} = \bar{A} + \bar{B}$ que se pretende demonstrar. Dois caminhos se abrem:

- Demonstra-la a partir dos axiomas da Álgebra de Boole.
- Demontar que para todos os casos possíveis de valores que A e B possam tomar, a relação é válida.

Exemplifiquemos a alínea b)

A	B	\bar{A}	\bar{B}	$\bar{A} + \bar{B}$	$A \cdot B$	$\overline{A \cdot B}$
0	0	1	1	1	0	1
1	0	0	1	1	0	1
0	1	1	0	1	0	1
1	1	0	0	0	1	0

Casos possíveis $\hookrightarrow = \downarrow$

Este método, embora monótono, é perfeitamente válido uma vez que esgota todas as situações possíveis.