

## Aula de Problemas nº 3

### Minimização de funções (método de Karnaugh)

#### Operações Aritméticas

#### Problema 1

Utilizando o método de Karnaugh:

- a) Minimizar a função  $f(A, B, C, D) = \sum m(0, 2, 6, 8, 9, 12, 13)$ , em que  $A$  é a variável de maior peso, e apresente o resultado na forma disjuntiva e conjuntiva. Identifique os IPE e indique um implicante primo não-essencial.

R: Forma disjuntiva:

IPE1 =  $AC$  devido a m9, m12 e m13

IPE2 =  $A!CD$  devido a m6

IPNE =  $A!B!D!$  (poderia ser um outro)

$$f = AC + \bar{A}C\bar{D} + \bar{A}\bar{B}\bar{D}$$

Forma conjuntiva:

IPE1 =  $A+D$  devido a M1

IPE2 =  $A+B!+C$  devido a M4

IPE3 =  $A!+C$  devido a M10 e a M14

IPNE =  $C!+D!$  (não entra na expressão mínima)

$$f = (A + D)(A + \bar{B} + C)(\bar{A} + \bar{C})$$

- b) Minimize a função  $f(A,B,C,D) = \sum m(0,1,4,8,9,14,15)$ , com indiferenças nas posições (3, 11 e 13), em que  $A$  é a variável de maior peso. Indique quais os implicantes primos essenciais.

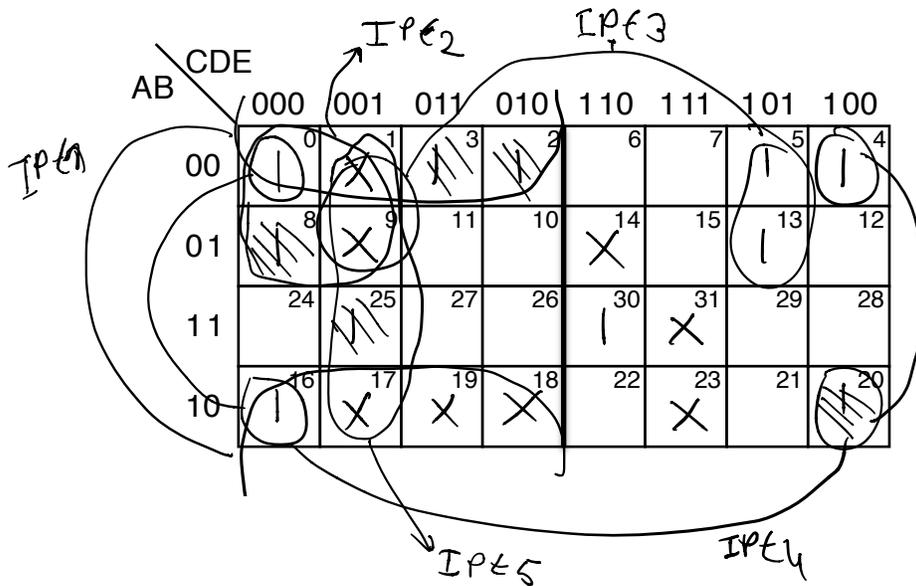
R:

$$f = \bar{A}\bar{C}\bar{D} + \bar{B}\bar{C} + ABC$$

Quadrados essenciais: 4, 8, 14. IPE's= Todos os que estão na expressão da função minimizada, pois cada um desses implicantes contém um quadrado essencial (i.e. um mintermo que não está contido em nenhum outro implicante primo).

**Problema 2**

Considere a função  $f(A,B,C,D,E) = \sum m(0,2,3,4,5,8,13,16,20,25,30)$ , com indiferenças nas posições (1, 9, 14, 17, 18, 19, 23 e 31), em que  $A$  é a variável de maior peso. Minimize-a utilizando o método de Karnaugh obtendo uma soma de produtos, e indique, se existirem, os implicantes primos essenciais.



- R:
- IPE1 = B!C! devido a m3
  - IPE2 = A!C!D! devido a m8
  - IPE3 = A!D!E devido a m13
  - IPE4 = B!D!E! devido a m20
  - IPE5 = C!D!E devido a m25
  - IPNE = ABCD (poderia ser um outro)

$$f = \bar{B}\bar{C} + \bar{A}\bar{C}\bar{D} + \bar{A}\bar{D}E + \bar{B}\bar{D}\bar{E} + \bar{C}\bar{D}E + ABCD$$

**Problema 3**

a) Obtenha a soma de  $11110101_2$  com  $110001_2$ . Qual o número de bits do resultado? O número de bits do resultado é sempre superior ao número de bits do maior dos números a somar?

R:

parcela 1	1	1	1	1	0	1	0	1
parcela 2			1	1	0	0	0	1
soma	1	0	0	1	0	0	1	1
transporte	1	1	1	1	0	0	0	1

O resultado é  $11110101_2 + 110001_2 = 100100110_2$

O resultado tem 9 bits. O resultado da soma de 2 números de  $n$  e  $m$  bits, em que  $n > m$  é sempre  $n$  ou  $n+1$  bits.

b) Obtenha a soma de  $1A72F0_{16}$  com  $D81B_{16}$ .

R:

parcela 1	1	A	7	2	F	0
parcela 2			D	8	1	B
soma	1	B	4	B	0	B
transporte		0	1	0	1	0

c) Obtenha a multiplicação de  $1110101_2$  com  $101_2$ .

R:

$$\begin{array}{r}
 1110101 \\
 \times \quad 101 \\
 \hline
 1110101 \\
 0000000 \\
 \underline{1110101} \\
 1001001001
 \end{array}$$

**Problema 4**

Considere os seguintes números representados em base 10:

$$A = 27$$

$$B = -27$$

$$C = 106$$

$$D = -100$$

a) Represente-os na notação de complemento para 2 com 6 bits. Consegue representá-los todos?

R: Método mais rápido: partindo do bit mais à direita manter o número original até encontrar um '1'. A partir daí complementar bit a bit. Por exemplo, para  $A=27$  mantém-se o '1' mais à direita e a partir daí complementam-se todos os bits.

$$A = 011011$$

$$B = 100101$$

C e D não se podem representar porque estão fora do intervalo que se consegue representar em complemento para 2 com 6 bits =  $[-2^{n-1}, 2^{n-1}-1] = [-32, +31]$

b) Represente-os agora na notação de complemento para 2 com 8 bits.

R:

$$A = 00011011$$

$$B = 11100101$$

$$C = 01101010$$

$$D = 10011100$$

c) Repita para 16 bits.

R: Partindo do resultado da alínea anterior é só acrescentar '0' (quando o número é positivo) ou '1' (quando o número é negativo) à esquerda até perfazer os 16 bits

d) Qual é a diferença entre representar um número em complemento para 2 e fazer o complemento para 2 de um número?

R: Fazer o complemento para 2 de um número consiste em utilizar o método referido na alínea a). Pode ser aplicado a números positivos ou negativos, obtendo-se sempre um número negativo quando se parte de um positivo ou um positivo quando se parte de um negativo. Representar um número  $m$  em complemento para 2 com  $n$  bits consiste em utilizar  $m$  em binário com  $n$  bits quando o  $m$  é positivo, ou fazer o complemento para 2 do módulo de  $m$  se  $m$  for negativo.

e) Realize as seguintes operações, partindo da representação dos números em complemento para 2 com 8 bits e conclua e indique, justificando para cada caso, se existe *overflow*:

$$X=A+D$$

$$Y=A+C$$

$$Z=B+D$$

$$W=C-A$$

R:

$$X = A + D = +27 + (-100)$$

<i>A</i>	0	0	0	1	1	0	1	1
<i>D</i>	1	0	0	1	1	1	0	0
soma	1	0	1	1	0	1	1	1
transporte	0	0	0	1	1	0	0	0

O resultado é negativo pois o número negativo tem um módulo maior que o positivo. O resultado da soma está correcto.

$$Y = A + C = 27 + 106$$

<i>A</i>	0	0	0	1	1	0	1	1
<i>C</i>	0	1	1	0	1	0	1	0
soma	1	0	0	0	0	1	0	1
transporte	0	1	1	1	1	0	1	0

Somam-se 2 números positivos mas o resultado que se obtém é negativo, logo o resultado não faz sentido e está incorreto. Isto deve-se ao fato de ter ocorrido *overflow*, i.e., o resultado da soma não pode ser representado em apenas 8 bits. Prova-se que há *overflow* sempre que os bits de transporte do penúltimo bit é diferente do transporte do último bit.

$$Z = B + D = -27 + (-100)$$

<i>B</i>	1	1	1	0	0	1	0	1
<i>D</i>	1	0	0	1	1	1	0	0
soma	1	0	0	0	0	0	0	1
transporte	1	1	1	1	1	1	0	0

Somam-se 2 números negativos e o resultado é negativo, logo está correcto.

$$W = C - A = 106 - (+27) = 106 + (-27)$$

<i>C</i>	0	1	1	0	1	0	1	0
<i>-A</i>	1	1	1	0	0	1	0	1
soma	0	1	0	0	1	1	1	1
transporte	1	1	1	0	0	0	0	0

Subtrair 2 números positivos equivale a somar um número com o complemento do outro. Neste caso o número de maior módulo é o positivo, logo o resultado é positivo e está correto.