

Grupo I (5 valores)

1. [2] Considere o seguinte mapa de Karnaugh da função F(A,B,C,D). Simplifique a função de modo a obter uma soma de produtos, e um produto de somas.

| | S | Soma de l | Produtos | | | P | roduto d | le Somas | |
|----------|----|-----------|----------|----|----------|----|----------|----------|----|
| CD AB | 00 | 01 | 11 | 10 | CD AB | 00 | 01 | 11 | 10 |
| 00 | 0 | X | 0 | 0 | 00 | 0 | X | 0 | 0 |
| 01 | 0 | X | X | 1 | 01 | 0 | X | X | 1 |
| 11 | 1 | X | 0 | 1 | 11 | 1 | X | 0 | 1 |
| 10 | 1 | 1 | 0 | 1 | 10 | 1 | 1 | 0 | 1 |

NOTA1: O valor **x** na tabela corresponde a uma indiferença (don't care).

NOTA2: Na sua resolução marque os laços utilizados no mapa acima, e faça corresponder cada termo da função resultante com o laço que lhe dá origem. Caso contrário a resposta não se considera justificada.

O primeiro passo é marcar os laços nos mapas, no caso da soma de produtos devem-se incluir todos os 1's em laços que contenham o maior número possível de casas (podem ser 1's ou X, indiferenças, que quando são incluídas nos laços passam a ser consideradas 1's).

No caso do produto de somas marcam-se os laços de forma a consideram todos os 0's, devendo também os laços incluir o maior número de 0's possível.

Os laços são neste caso:

1. [2] Considere o seguinte mapa de Karnaugh da função F(A,B,C,D). Simplifique a função de modo a obter uma soma de produtos, e um produto de somas.

| | S | Soma de I | Produte | os | | P | roduto d | e Somas | 3 |
|----------|-----|-----------|---------|------|----------|------|----------|---------|----|
| CD AB | 00 | 01 2 | 11 | 10 | CD AB | 00 3 | 01 | 11 | 10 |
| 00 | 0 | $\int X$ | 0 | 3' 0 | 00 | (0 | X | 0 | 0 |
| 01 | _ 0 | X | X | | 01 | 0 | X | X | 1 |
| 11 | 1 | X | 0 | (1) | 11 | 1 | X | 0 | 1 |
| 10 | (1) | 1 | 0 | 1 | 10 | 1 | 1 | 0 | 1 |

NOTA1: O valor **x** na tabela corresponde a uma indiferença (don't care).

NOTA2: Na sua resolução marque os laços utilizados no mapa acima, e faça corresponder cada termo da função resultante com o laço que lhe dá origem. Caso contrário a resposta não se considera justificada.

No caso da soma de produtos para englobar todos os 1's marcamos três laços, 1 e 2 com 4 1's e o 3 com 2 1's. para o caso dos laços 2 e3 há duas formas possíveis de juntar os 1's. As alternativas são identificadas como 2' e 3'.

As expressões para cada laço são:

Laço 1 =
$$A\overline{D}$$

Laço
$$2 = A\overline{C}$$

Laço 2' =
$$\overline{C}D$$

Laço 3 =
$$BC\overline{D}$$

Laço 3' =
$$\overline{ABC}$$

De notar que cada grupo de 2 1' corresponde às duas combinações de uma das variáveis de entrada pelo que a expressão vai ser o número de variáveis menos 1. É o caso dos laços 3, em que uma das quatro variáveis de entrada A, B, C ou D vai desaparecer da expressão. No caso de termos laços de 4 1's estes consistem nas quatro combinações possíveis de duas das variáveis, pelo que o laço reduz em duas variáveis, neste caso de 4 passamos a 4-2= 2.

A expressão final será a soma dos três produtos acima, devendo conter o laço 1, uma das possibilidades de laço 2 e uma das possibilidades de laço 3. Um exemplo é:

$$F(A,B,C,D) = A\overline{D} + A\overline{C} + \overline{ABC}$$

Em relação ao produto de somas os laços são os que se encontram marcados na figura, a que correspondem as expressões:

Laço
$$1 = A + B$$

Laço 2 =
$$\overline{C} + \overline{D}$$

Laço
$$3 = A + C$$

$$F(A,B,C,D) = (A+B)(\overline{C}+\overline{D})(A+C)$$

- 2. Efectue as seguintes conversões entre bases numéricas:
 - 2. a) [0.5] Represente o número F8h em base 8:

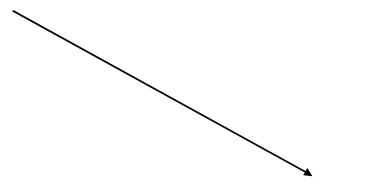
$$F - 1111$$

$$8 - 1000$$

$$F8h = 11 \ 111 \ 000 = 370 \ octal$$

Agrupando os dígitos binários em grupos de três, começando pela direita e fazendo a identificação de cada grupo.

2. b) [**0.5**] Represente o número 903₁₀ em base 2:



O número em binário é dado pelos restos seguindo a ordem das setas:

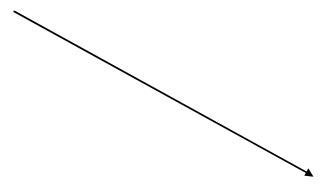
2. c) **[0.5]** Represente o número 10110000₂ em base 10:

$$10110000_2 = 2^4 + 2^5 + 2^7 = 16 + 32 + 128 = 176$$

A ordem das potências começam a contar em zero da direita para a esquerda, correspondendo aos bits a 1.

- 3. Efectue as seguintes conversões tendo em atenção as considerações de cada alínea:
 - **3. a) [0.5]** Represente o número -109 em binário com 8 bits, utilizando a técnica de complemento para 2.

Converter para binário:



O número em binário é dado pelos restos seguindo a ordem das setas:

Em oito bits:

01101101

Complementando e somando 1 obtém-se o número em complemento para 2:

3. b) [0.5] Represente o número 11000011 em notação decimal, considerando que tem seis dígitos inteiros e dois fraccionários.

Parte inteira: 32 + 16 = 48

Parte fraccionária $2^{-1} + 2^{-2} = 0.5 + 0.25 = 0.75$

Valor decimal: 48,75

3. c) [0.5] Considere a seguinte norma, baseada na recomendação IEEE-754, mas adaptada para 16 bits: S=1, E=5, F=10; Número=(-1)^S * 1,F * 2^(E-15) Represente em notação decimal, o número: 1100011010000000

$$S = 1$$

$$E = 16 + 1 = 17$$

F = 1010000000

N° em decimal = -1 x
$$(2^0 + 2^{-1} + 2^{-3})$$
 x 2^{17-15} = - $(1 + 0.5 + 0.125)$ x 4 = -6.5

Grupo II

Considere a seguinte função lógica f:

$$f(a,b,c) = a \cdot b + \overline{c} + (a \cdot b + \overline{a} \cdot c) \cdot \overline{(b \cdot c + \overline{c} \cdot b)}$$

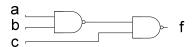
1. [1.5] Simplifique algebricamente a função *f*.

Dado que
$$(b \cdot c + \overline{c \cdot b}) = \overline{bc} \cdot bc = 0$$

$$f(a,b,c) = a \cdot b + \overline{c}$$

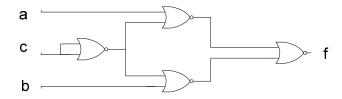
2. [1] Indique uma expressão lógica que implemente a função f utilizando apenas portas NAND

$$f(a,b,c) = a \cdot b + \overline{c} = \overline{a \cdot b + c} = \overline{ab \cdot c}$$



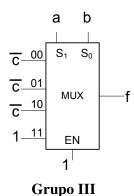
3. [1] Indique uma expressão lógica que implemente a função f utilizando apenas portas NOR

$$f(a,b,c) = a \cdot b + \overline{c} = (a+\overline{c}) \cdot (b+\overline{c}) = \overline{(a+\overline{c}) \cdot (b+\overline{c})} = \overline{(a+\overline{c}) + (b+\overline{c})}$$
(propriedade distributiva + leis de Morgan)

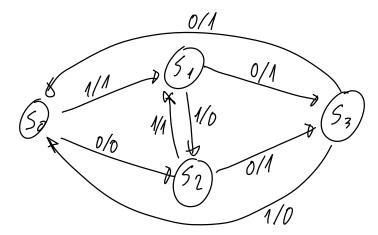


4. [1.5] Implemente a função recorrendo a um multiplexer de 2 variáveis de selecção.

$$f(a,b,c) = a \cdot b + \overline{c}$$



Considere o Diagrama de Estados seguinte:



Pretende-se construir um circuito digital síncrono que implemente este diagrama, utilizando básculas tipo D.

1. [2] Construa a tabela de transição de estados correspondente ao diagrama de estados.

4 estados => 2 variáveis de estado SV₁ SV₀

1 entrada I

1 saída O

Codificação dos Estados:

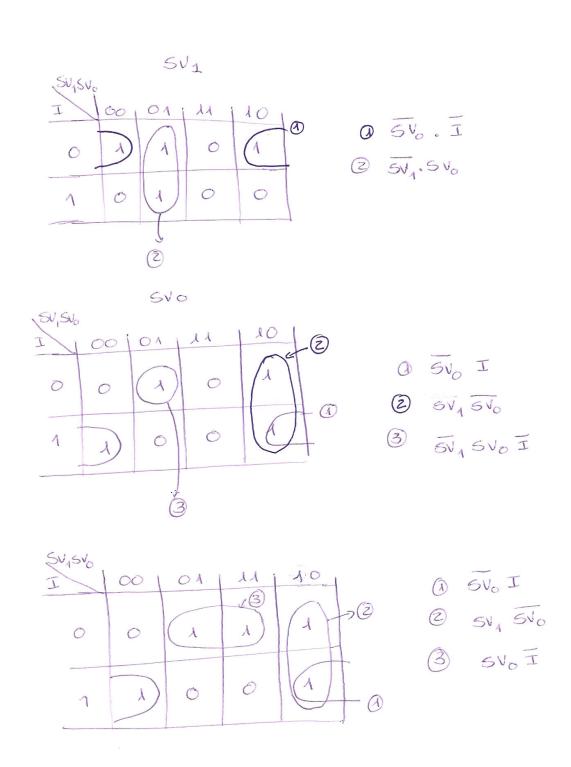
| | SV_1 | SV_0 |
|-------|--------|--------|
| S_0 | 0 | 0 |
| S_1 | 0 | 1 |
| S_2 | 1 | 0 |
| S_3 | 1 | 1 |

Tabela de Transição de Estados:

| | Estado Actual | | Estado Seguinte | | | |
|---|---------------|--------|-----------------|--------|---|--|
| I | SV_1 | SV_0 | SV_1 | SV_0 | О | |
| 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | |
| 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | |
| 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | |
| 1 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | |
| 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 | |
| 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | |

2. [2] Simplifique as variáveis de saída e de estado.

Apresentam-se os 3 mapas de Karnaugh, para SV_1 , SV_0 e para O construídos por inspecção da tabela anterior, e a simplificação das variáveis.



3. [1] Desenhe o circuito digital pretendido.

Grupo IV

1. [1] Complete a tabela com as instruções em assemby do P3, que implementam a funcionalidade pretendida:

| Funcionalidade | Instrução P3 |
|---|----------------|
| Coloca na pilha o conteúdo de R1 | PUSH R1 |
| Chamada condicional à subrotina "rotina", se a última operação aritmética/lógica teve resultado não negativo (bit mais significativo a 0) | CALL.NN rotina |
| Coloca em R1 a soma de R1 com R2 | ADD R1,R2 |
| Coloca em R1 os seus bits deslocados quatro unidades para a esquerda | SHL R1,4 |
| Coloca em R1 a disjunção dos bits de R1 com a constante "W" | OR R1,W |

2. [2] Converta a seguinte função em C, em assemby do P3, assumindo que os argumentos são passados no Stack e o resultado é colocado no registo R1:

```
int SomaQuadrados(int n)
{
    int soma=0;
    for(int i=1;i<=n;i++)
        soma+=i*i;
    return soma;
}</pre>
```

```
SomaQuadrados: MOV R1,R0
MOV R2, 1
ciclo: CMP R2, M[SP+2]
BR.P fim
MOV R3,R2
MOV R4,R2
MUL R3,R4
ADD R1,R4
INC R2
BR ciclo
fim: RET
```

3. [2] Faça uma rotina em assemby do P3, assumindo que o Stack está inicializado e não tem problemas de limites. A rotina deve considerar que o registo R1 contem o início de uma string, terminada com 0. Pretende-se que a rotina coloque a string compactada na memória a começar no endereço no registo R2, com 2 letras em cada posição de memória, devendo para cada par de letras colocar a primeira letra nos 8 bits mais altos, e a segunda letra nos 8 bits mais baixos.

Anexo

Primeiras potências de 2:

| 1 | 2 | 4 | 8 | 16 | 32 | 64 | 128 |
|-----|-----|------|------|------|------|-------|-------|
| 256 | 512 | 1024 | 2048 | 4096 | 8192 | 16384 | 32768 |

Conjunto de Instruções do Processador P3:

| Aritméticas | Lógicas | Deslocamento | Controlo de Fluxo | Transferência de Dados | Diversas |
|-------------|---------|--------------|----------------------|---------------------------|----------|
| NEG | COM | SHR | BR | MOV | NOP |
| INC | AND | SHL | BR.cond | MVBH | ENI |
| DEC | OR | SHRA | JMP | MVBL | DSI |
| ADD | XOR | SHLA | JMP.cond | XCH | STC |
| ADDC | TEST | ROR | CALL | PUSH | CLC |
| SUB | | ROL | CALL.cond | POP | CMC |
| SUBB | | RORC | RET | | |
| CMP | | ROLC | RETN | | |
| MUL | | | RTI | | |
| DIV | | | INT | | |

Conjunto de Condições de Salto:

| Condição | Mnemónica |
|----------------------|-----------|
| Zero | Z |
| Não Zero | NZ |
| Transporte (Carry) | С |
| Não Transporte | NC |
| Negativo | N |
| Não Negativo | NN |
| Excesso (Overflow) | О |
| Não Excesso | NO |
| Positivo | P |
| Não Positivo | NP |
| Interrupção | I |
| Não Interrupção | NI |

FIM