

Departamento de Engenharia Electrotécnica e de Computadores

Sistemas Digitais (2000/2001)

Correcção

1ª chamada - 8/Janeiro/2001

Duração: 2horas, sem consulta.

Antes de iniciar a prova, tenha em atenção as seguintes recomendações:

- Leia atentamente toda a prova antes de a iniciar.
- Mostre e justifique adequadamente todos os passos das suas respostas.
- A prova deverá ser resolvida no enunciado. Se necessário, utilize o verso para continuar a sua resolução.
- Assine todas as folhas que entregar, indicando em cada uma o número de páginas/folhas que entregou.
- 1 Considere a sequência de dígitos 101
- a) Diga qual é o seu valor se essa sequência representar:
 - i) um número inteiro em base 8.

Se 101 representar um número inteiro em base 8, então o seu valor é $1x8^2+0x8^1+1x8^0=65$

ii) um número inteiro em base 16 com 9 bits e complemento para dois.

Se 101 representar um número em base 16, então podemos escrever a sua representação em binário substituindo cada dígito hexadecimal pela representação binária correspondente:

 $101_{16} = 000100000001_2$

Se é dito que o número dado tem 9 bits, então deveremos desprezar os 3 bits (zeros) da esquerda ficando apenas:

 $101_{16} = 100000001_2$

Como é também dito que 101_{16} representa um número em complemento para dois, então podemos concluir que o número é negativo (o bit mais significativo é 1) e o seu valor absoluto é obtido calculando o seu simétrico (que é complemento para dois do número dado):

 $-100000001_2 = 0111111110 + 1 = 011111111 = 255$

Assim, se 101_{16} representar um número com 9 bits em complemento para dois , o seu valor é -255

b) Determine o número com 6 bits representado em complemento para dois, que adicionado ao número 01001 representado em complemento para dois com 5 bits, dá o resultado -2. Efectue as operações aritméticas em binário que achar convenientes (utilize o verso da folha).

Pretendemos calcular um valor X tal que X+Y=-2, onde Y é o número binário 01001. Se é dito que X deve ser um número com 6 bits em complemento para dois, deveremos transformar os operandos Y e -2 para esse formato:

Assim, o número pedido X pode ser obtido como:

$$X = -2 - Y = 1111110 - 001001$$

$$\frac{1111110}{-001001}$$

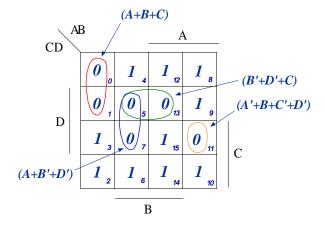
$$\frac{110101}{110101}$$

O valor pedido X é 110101 (representa a quantidade -11)

2

a) Considere a função booleana F(A,B,C,D) que assume '1' quando ABCD representa valores múltiplos de 2, e a função G(A,B,C,D) que assume '1' quando ABCD representa valores múltiplos de 3 (A é o bit mais significativo e D o bit menos significativo). Apresente uma expressão simplificada na forma produto-de-somas para a função Z=F+G (soma lógica das funções F e G) (se necessário utilize o verso da folha).

A função pedida Z(A,B,C,D) pode ser representada directamente no mapa de Karnaugh, preenchendo uns nas posições correspondentes aos minterms cujo número é múltiplo de 2 ou de 3. Tenha em atenção a ordenação dos minterms no mapa, de acordo com a disposição das variáveis representada. Como se pretende obter uma expressão minimizada na forma produto-de-somas, agrupam-se os zeros da forma representada no mapa:



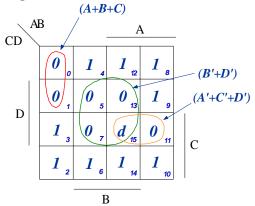
A expressão mínima produto-de-somas será então:

$$Z(A,B,C,D) = (A+B+C).(A+B'+D').(B'+D'+C).(A'+B+C'+D')$$

b) Considere agora uma função H idêntica a Z, excepto no termo ABCD=1111 em que é indiferente (*don't care*). Construa um circuito minimizado utilizando apenas portas lógicas NOR de 2 ou 3 entradas que realize a função H(A,B,C,D) (**utilize o verso da folha**)

NOME:_____TURMA_

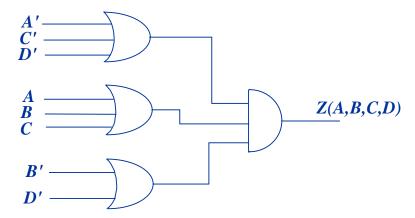
Para construir um circuito que contenha apenas portas lógicas NOR (com 2 ou 3 entradas), é conveniente começar por desenhar o circuito minimizado do tipo OR-AND, obtido da expressão mínima do tipo produto-de-somas. Se o termo 15 (ABCD=1111) for indiferente podemos agrupar os zeros no mapa de Karnaugh da forma seguinte:



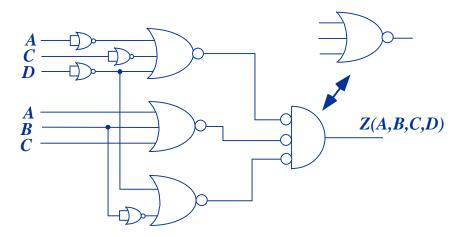
A nova expressão do tipo POS é:

$$Z(A,B,C,D) = (A+B+C).(A'+C'+D').(B'+D')$$

O circuito do tipo OR-AND que realiza esta função é:



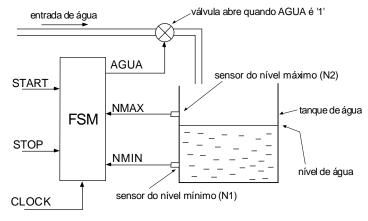
e o circuito equivalente só com portas NOR de duas ou 3 entradas é:



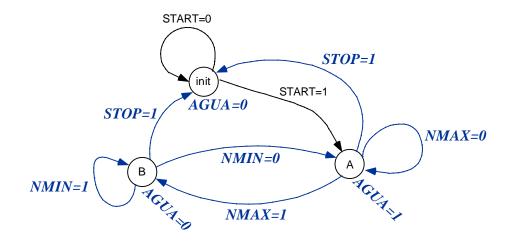
3 — Pretende-se projectar o sistema de controlo do nível de água de um tanque para abastecimento público. O sistema tem uma saída AGUA que quando é activada (nível lógico alto) abre uma válvula de entrada de água. Para controlar o nível de água

dispõe-se de duas entradas NMAX e NMIN provenientes de sensores de nível de água, que são activadas (nível lógico alto) quando o nível no tanque se torna, respectivamente, maior do que o nível máximo N2 ou menor do que o nível mínimo N1. O sistema dispõe ainda de duas entradas ligadas a um botão de arranque (START) para iniciar o funcionamento do sistema e a um botão de paragem (STOP) para o desligar. Estas entradas tomam o valor lógico alto quando os botões respectivos são pressionados.

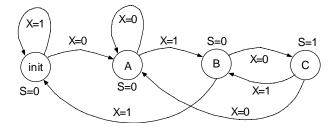
Para controlar o nível de água no tanque, mantendo-o entre N1 e N2, deve-se abrir a válvula de entrada de água sempre que o nível de água no tanque for inferior a N1, e fechar quando for ultrapassado o nível N2.



Complete o diagrama de transição de estados do sistema descrito, utilizando apenas os estados já representados e os nomes simbólicos referidos no texto para as entradas e saída.



4 — O diagrama de transição de estados da figura representa uma máquina de Moore com uma entrada X e uma saída S. A saída S toma o valor 1 quando, em 3 estados consecutivos, é detectada na entrada X a sequência **010**. A sequência a detectar pode ser parcialmente sobreposta da forma que se exemplifica na figura:



a) Construa a tabela de transição de estados, atribuindo uma codificação apropriada aos estados.

Utilizando primeiro os nomes simbólicos atribuídos aos estados, a tabela de transição pedida é:

estado actual	próximo estado			
	X=0	<i>X=1</i>	saída S	
init	\boldsymbol{A}	init	0	
$oldsymbol{A}$	\boldsymbol{A}	\boldsymbol{B}	0	
\boldsymbol{B}	C	init	0	
\boldsymbol{C}	\boldsymbol{A}	\boldsymbol{B}	1	

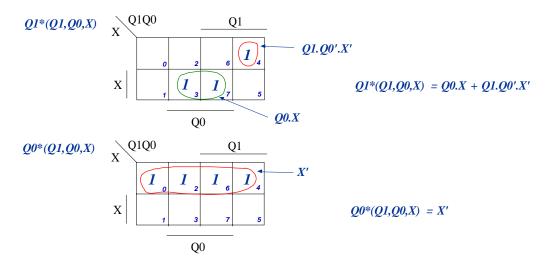
Codificando agora os estados como: init=00, A=01, B=10 e C=11, serão necessários 2 flip-flops do tipo D e a tabela de transição de estados fica:

	próximo estado	
estado actual	Q1* Q0*	
<i>Q1 Q0</i>	X=0 X=1	saída S
0 0	0 1 0 0	0
0 1	0 1 1 0	0
1 0	1100	0
1 1	0 1 1 0	1

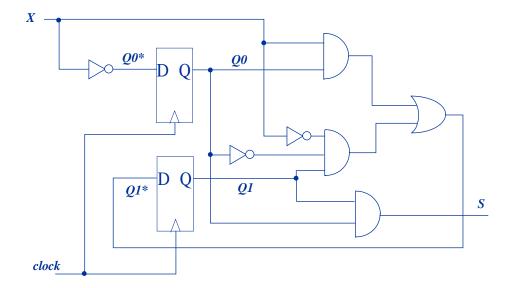
NOME:_____TURMA

b) Desenhe o esquema do circuito lógico que implementa a máquina de estados, utilizando *flip-flops* do tipo D. (<u>utilize o verso da folha</u>)

Partindo da tabela de transição de estados construída na alínea anterior, vamos obter expressões minimizadas para as funções Q1* e Q0* na forma soma-de-produtos. Note que pela tabela de transição de estados pode ver-se facilmente que a saída S é apenas a função lógica AND das variáveis de estado Q1 e Q0:



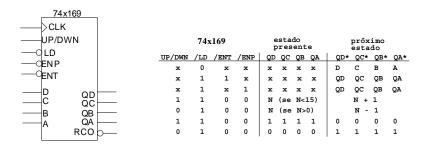
um circuito lógico que realiza esta máquina de estados é:



NOME: _____TURMA

5 –

a) Construa um circuito síncrono baseado num contador do tipo up/down (74x169) e em circuitos lógicos adicionais capaz de gerar, nas saídas Q_D,Q_C,Q_B,Q_A do contador, a seguinte sequência de valores (admitindo que o estado inicial é igual a Q_D,Q_C,Q_B,Q_A=0000):



Analisando a sequência pretendida, representada em binário:

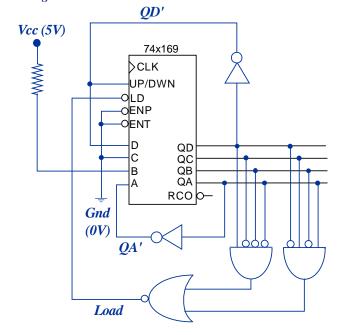


podemos concluir o seguinte:

1 – o bit mais significativo (QD) define o sentido da contagem: quando QD=0 conta para cima e quando QD=1 conta para baixo. Podemos por isso controlar a entrada UP/DWN com o sinal QD negado.

2 – são efectuadas duas operações load: quando a saída é 0101 é carregado o valor 1010 e quando é 1000 é carregado 0011. Analisando a relação entre os valores que provocam o load e os valores carregados para o contador podemos concluir que em ambos os casos QD*=QD', QA*=QA', QC=0 e QB=1.

O circuito pretendido é o seguinte:

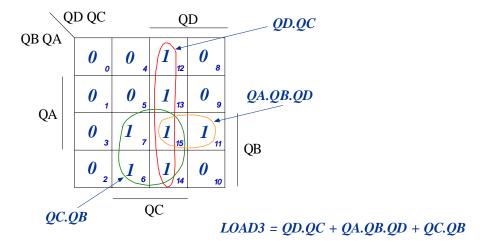


NOME: ____TURMA _

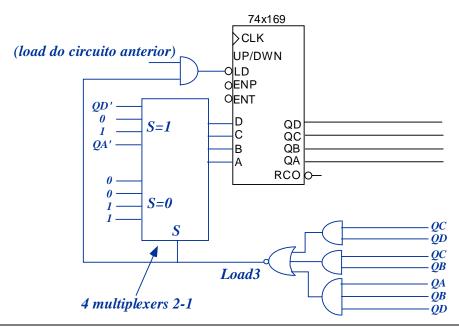
b) Modifique o circuito que construiu por forma a que as saídas do contador sejam reiniciadas com o valor 3 sempre que for atingido um estado não pertencente à sequência especificada em a) (utilize o verso da folha).

Os estados não pertencentes à sequência de contagem são: 6, 7, 11, 12, 13, 14, 15. Quando aparecer na saída do contador um desses estados, deve ser feito um load com o valor 3, caso contrário deve ser seguida a operação descrita acima.

Vamos começar por construir um circuito que detecte um dos estados fora da sequência normal (função LOAD3):



Como a operação normal do circuito também utiliza a operação de load, é necessário utilizar um mulitplexer para escolher o valor a carregar no contador: quando é um load "normal", é carregado o valor definido pelo circuito construído na alínea anterior; quando acontece o load devido a estado inválido deve ser escolhido o valor 3. Um circuito que realiza esta funcionalidade é (apenas se mostram as alterações ao circuito apresentado na alínea anterior).



QD

QB

QD

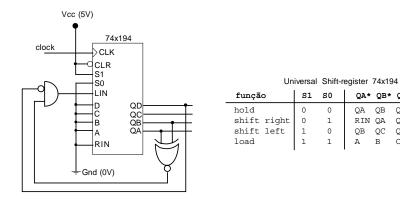
RIN QA

QB

QC B

NOME: **TURMA**

6 – Considere o circuito da figura, baseado num *shift-register* 74x194.



 $Admitindo\ o\ estado\ inicial\ Q_A, Q_B, Q_C, Q_D=0000,\ determine\ a\ sequência\ (em\ binário)\ produzida\ nas\ saídas\ Q_A, Q_B, Q_C, Q_D=0000,\ determine\ a\ sequência\ (em\ binário)\ produzida\ nas\ saídas\ Q_A, Q_B, Q_C, Q_D=0000,\ determine\ a\ sequência\ (em\ binário)\ produzida\ nas\ saídas\ Q_A, Q_B, Q_C, Q_D=0000,\ determine\ a\ sequência\ (em\ binário)\ produzida\ nas\ saídas\ Q_A, Q_B, Q_C, Q_D=0000,\ determine\ a\ sequência\ (em\ binário)\ produzida\ nas\ saídas\ Q_A, Q_B, Q_C, Q_D=0000,\ determine\ a\ sequência\ (em\ binário)\ produzida\ nas\ saídas\ Q_A, Q_B, Q_C, Q_D=0000,\ determine\ a\ sequência\ (em\ binário)\ produzida\ nas\ saídas\ Q_A, Q_B, Q_C, Q_D=0000,\ determine\ a\ sequência\ (em\ binário)\ produzida\ nas\ saídas\ Q_A, Q_B, Q_C, Q_D=0000,\ determine\ a\ sequência\ (em\ binário)\ produzida\ nas\ saídas\ Q_A, Q_B, Q_C, Q_D=0000,\ determine\ a\ sequência\ (em\ binário)\ produzida\ nas\ saídas\ Q_A, Q_B, Q_C, Q_D=0000,\ determine\ a\ sequência\ (em\ binário)\ produzida\ nas\ saídas\ Q_A, Q_B, Q_C, Q_D=0000,\ determine\ a\ sequência\ (em\ binário)\ produzida\ nas\ saídas\ Q_A, Q_B, Q_C, Q_D=0000,\ determine\ a\ sequência\ (em\ binário)\ produzida\ nas\ saídas\ Q_A, Q_B, Q_C, Q_D=0000,\ determine\ a\ sequência\ (em\ binário)\ produzida\ nas\ saídas\ Q_A, Q_B, Q_C, Q_D=0000,\ determine\ a\ sequência\ (em\ binário)\ produzida\ nas\ saídas\ Q_A, Q_B, Q_C, Q_D=00000,\ determine\ quantification\ q$

Pela configuração das entradas S1 e S0 do shift-register podemos concluir que é sempre efectuado um deslocamento para a esquerda (shift-left), sendo os bits que entram na entrada LIN definidos pela equação:

$$LIN = QD'$$
. $(QA \oplus QB)'$

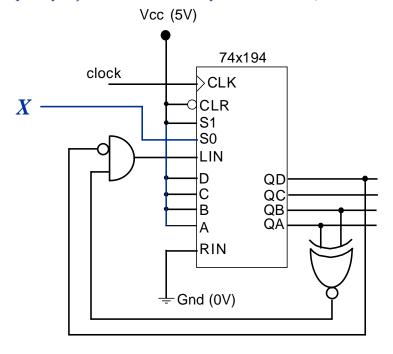
A sequência produzida nas saídas é:

(decimal)	Q A	QB	QC	QD	LIN
0	0	0	0	0	1
1	0	0	0	1	0
2	0	0	1	0	1
5	0	1	0	1	0
10	1	0	1	0	0
6	0	1	0	0	0
8	1	0	0	0	0
0	0	0	0	0	1

NOME: _____TURMA _

b) Modifique o circuito apresentado de forma a acrescentar-lhe uma entrada X, activa no nível lógico alto, que permita reinicializar as saídas com o valor Q_A,Q_B,Q_C,Q_D=1111.

Para iniciar as saídas com 1111, basta colocar as entradas Q_A , Q_B , Q_C , Q_D com 1111 e ligar a entrada X à entrada S0 (note que a operação Load é seleccionada quando S1=1 e S0=1). O circuito resultante é:



- FIM -