

Primeira Prova

1. Quiron lhe apresentou a especificação abaixo, e você dispõe dos componentes listados na tabela. Os FFs possuem saídas Q e \bar{Q} . Você projetou o circuito da maneira mais imediata, utilizando portas *and* com quantas entradas fossem necessárias para implementar cada equação, tentando minimizar a quantidade de portas. Assim, para a equação D_1 utilizou uma porta *and* de duas entradas e para D_2 uma de três entradas. Quiron, que tentava torná-lo um herói de projetos digitais, mostrou um exemplo utilizando somente portas *and* com duas entradas, conectando-as em cascata e aproveitando as partes de outras equações sempre que possível. Ele argumentou que ficaria mais barato assim, mas você contra-argumenta que sua opção permite uma frequência de clock maior. Calcule a frequência máxima de cada projeto e veja se você superou o seu mestre neste aspecto. [10 pontos]

	T_{prop}	T_{cont}	T_{su}	T_h
$D_0 = \bar{Q}_0$	6	3	4	2
$D_1 = Q_0 \wedge \bar{Q}_2$	3	1		
$D_2 = Q_0 \wedge \bar{Q}_2 \wedge Q_3$	4	2		
$D_3 = Q_0 \wedge \bar{Q}_2 \wedge \bar{Q}_3$				
	Tempo em nanosegundos.			

2. Dédalo era um inventor que estava preso no labirinto do rei Minos, e ele criou um circuito sequencial que a cada bifurcação dizia para onde ir, buscando alcançar a saída. Cada opção, em bifurcações, tinha um identificador de 16 bits; o circuito de Dédalo empregava outro circuito, que calculava o logaritmo base 2 do identificador a fim de poder decidir o caminho. Você deve implementar o circuito que calcula o logaritmo base 2 dos indicadores de 16 bits. Como fazer isto? Conte o número de zeros do identificador, a partir da esquerda, até encontrar o primeiro 1. O logaritmo buscado é igual 16 menos a contagem dos zeros à esquerda. Cuidado para não contar um zero a mais ou a menos, em função do processo de decisão de quando parar. Se contar um a mais ou a menos, você pode ajustar na subtração da constante. Considere que $\log_2(0) = 1$. Este algoritmo fornece uma aproximação aceitável para o caso. Construa o circuito com um bloco operacional (*datapath*) e uma unidade de controle que é uma Máquina de Moore. Considere que o identificador é carregado em um registrador denominado *ID*, de 16 bits, no estado inicial da máquina de estados de controle. Utilize os recursos que julgar necessários, como ULA (especifique operações, desde que não use a função *log*), somador, registrador de deslocamento, flip-flops e registradores. Desenhe um diagrama claro com os componentes utilizados e suas conexões, bem como diagrama de estados do controle. Não é preciso implementar a máquina de estados do controle, apenas especificá-la. [10 pontos]

3. Projete um circuito CMOS que computa a maioria dentre 4 bits. Seu circuito deve produzir saída em 1 quando a maioria absoluta dos bits no quarteto é 1 (4/4 ou 3/4). [10 pontos]

5. A função `sum()` computa a soma de todos os elementos de um vetor. Seus argumentos são o endereço inicial do vetor e o número de elementos. Traduza para assembly do MIPS o trecho de programa abaixo. Seu código assembly deve empregar as convenções de programação do MIPS. [10 pontos]

Para facilitar a correção indique os registradores que não são usados na convenção de chamada de funções como `ri`, `rn`, etc.

Use as folhas internas para escrever o programa em *assembly*.

```
...
int X [1024];
...
s = sum (&( X [16]), 256);
...

int sum (int vet [ ], int num) {
    int s , i ;
    s = i = 0;
    while (i < num) {
        s = s + vet [i];
        i = i + 1;
    }
    return (s);
}
```

Exame Final

6. Esta questão tem dois itens: (a) projete um somador completo de 1 bit como uma função única, usando *transistores CMOS*. Este somador possui duas entradas, A e B , com os bits $a0$, $b0$, e vem-um, $ci0$, e como saída gera $s0$ e $co0$. Sua resposta deve conter as expressões, simplificação e circuito com transistores. (b) Mostre como usar este bloco para construir um somador completo de 4 bits. [30 pontos]

7. Projete um circuito que efetua a divisão inteira de dois números positivos de 16 bits, como especificado na Equação 1. O circuito deve implementar a divisão por subtrações repetidas. Seu projeto deve conter o circuito de dados e a máquina de estados que o controla. Os dois operandos são carregados nos registradores $ddndo$ e $dvsor$ quando o sinal de entrada da interface externa $inicia$ é ativado. Os valores finais do quociente e do resto são carregados nos registradores $quoc$ e $resto$ quando o sinal $pronto$ for ativado pela máquina de estados do controlador. Descreva brevemente o funcionamento do seu circuito de tal forma que não seja necessário adivinhar nada na correção da sua resposta. [40 pontos]

$$\begin{aligned}
 & inicia, pronto : \mathbb{B} \\
 & ddndo, dvsor : \mathbb{B}^{16} \\
 & quoc, resto : \mathbb{B}^{16} \\
 & div16 : \mathbb{B} \times (\mathbb{B}^{16} \times \mathbb{B}^{16}) \mapsto (\mathbb{B}^{16} \times \mathbb{B}^{16}) \times \mathbb{B} \\
 & div16(inicia, ddndo, dvsor, quoc, resto, pronto) \equiv \\
 & \quad inicia \Rightarrow pronto \Rightarrow \\
 & \quad [num(ddndo) = num(dvsor) \cdot num(quoc) + num(resto)]
 \end{aligned} \tag{1}$$

8. A função $\log_2()$ computa o logaritmo na base 2 de um inteiro. Traduza para *assembly* do MIPS o trecho de programa abaixo. Seu código *assembly* deve empregar as convenções de programação do MIPS. [40 pontos]

Para facilitar a correção indique os registradores que não são usados na convenção de chamada de funções como ri , rn , etc.

Use as folhas internas para escrever o programa em *assembly*.

```

int log2(int n) {
    if (n < 2) then
        return 0;
    else
        return (1 + log2(n/2)); // divisões por deslocamento
}
...
x = log2(96000);
...

```