# Registradores de Deslocamento e Memórias

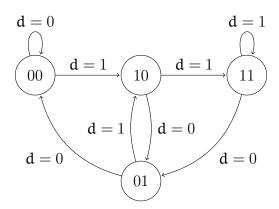
### Rodrigo Hausen

## 1 Registradores de deslocamento

**Exercício 1** Usando flip-flops do tipo D, projete uma máquina de estado com duas entradas, Ck (clock) e d (um bit de dado), e duas saídas,  $Q_1$ ,  $Q_0$ , tais que a cada borda de descida do clock as saídas mudam de acordo com a seguinte tabela de transição:

$$\begin{array}{c|cccc} \textit{estado atual} & \textit{pr\'ox. estado} \\ \hline Q_1 & Q_0 & Y_1 & Y_0 \\ \hline \alpha_1 & \alpha_0 & d & \alpha_1 \\ \end{array}$$

**Solução** *Passo um*: diagrama de estados.



Passo dois: tabelas verdade.

d	$Q_1$	$Q_0$	$Y_1$	$Y_0$
0	0	0	0	0
0	0	1	0	0
0	1	0	0	1
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	1	0
1	1	0	1	1
1	1	1	1	1

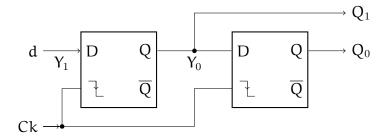
*Passo três*: expressões para  $Y_0$  e  $Y_1$ .

Pela observação das tabelas verdade, verificamos imediatamente que:

$$\begin{array}{rcl} Y_1 & = & d \\ Y_0 & = & Q_1 \end{array}$$

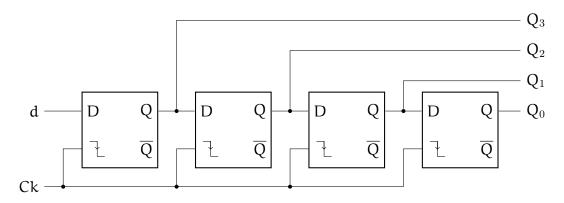
1

Passo quatro: diagrama do circuito.

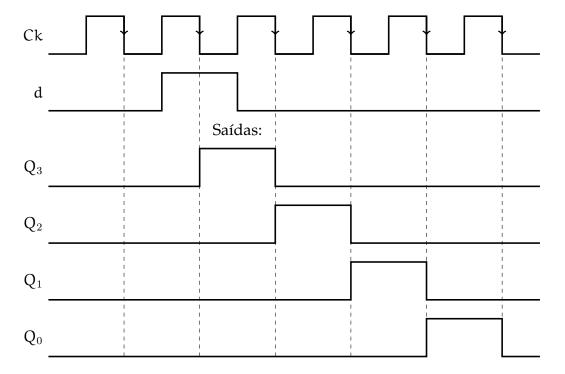


O circuito acima é chamado *registrador de deslocamento* de 2 bits *com entrada serial e saída* paralela (ou, simplesmente, série para paralelo).

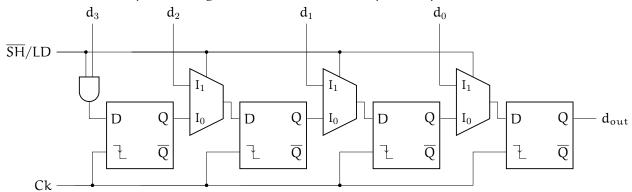
**Exercício 2** Abaixo temos o circuito para um registrador de deslocamento série para paralelo de 4 bits:



Considerando os diagramas de forma de onda para d e Ck, e que o estado inicial de  $Q_0$ ,  $Q_1$ ,  $Q_2$  e  $Q_3$  é zero, esboce os diagramas de forma de onda para as saídas  $Q_0$ ,  $Q_1$ ,  $Q_2$  e  $Q_3$ .

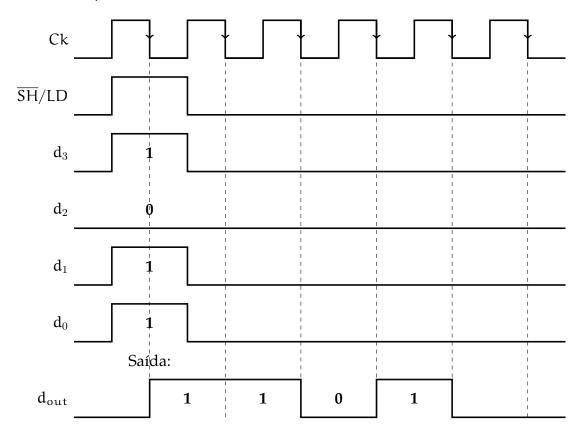


**Exercício 3** Circuito para um registrador de deslocamento paralelo para série de 4 bits:



Neste registrador de deslocamento, a entrada  $\overline{SH}/LD$  ("SHift or LoaD") indica qual operação será realizada:

- se  $\overline{SH}/LD = 1$  será feito o carregamento (load) dos bits de dados no registrador: na próxima borda de descida do clock, os bits  $d_3 \dots d_0$  são armazenados nos flip-flops e o bit  $d_0$  será colocado na saída  $d_{out}$ .
- se  $\overline{SH}/LD = 0$  será feito o deslocamento (shift) dos bits para a saída: a cada borda negativa do clock, um bit de dado será colocado na saída do clock, na sequência  $d_1, d_2, d_3, 0, 0, \ldots$ Esboce o diagrama de forma de onda para o carregamento do dado  $d_3d_2d_1d_0 = 1011$  e seu deslocamento para a saída.



#### 1.1 Para que servem registradores de deslocamento?

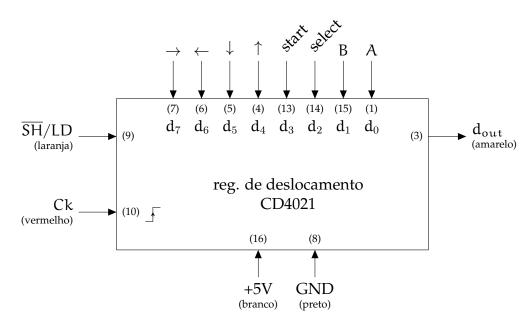
**Estudo de caso de uso 1:** controles do NES (Nintendo Entertainment System) e do SNES (Super Nintendo Entertainment System).

O controle padrão do NES possui 8 botões ( $\leftarrow$ ,  $\uparrow$ ,  $\rightarrow$ ,  $\downarrow$ , A, B, select, start) e o do SNES possui 12 (além dos botões do NES, possui X, Y, L e R). Todos os botões podem ser acionados simultaneamente e o console de vídeo-game verifica o estado deles 60 vezes por segundo.

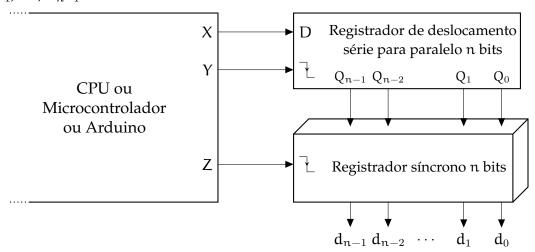
Para evitar o uso de um cabo com 8 ou 12 fios (isso sem contar com os fios de alimentação!), os controles possuem um registrador de deslocamento paralelo para série, cujas entradas de dados são o estado dos botões. O sinal de controle  $\overline{SH}/LD$  e o clock vêm do console, enquanto que a saída  $d_{out}$  do registrador de deslocamento é retornada do controle para o console.

Com a estratégia de transmissão serial do estado dos botões, o cabo que conecta os controles ao console precisa de apenas 5 fios ( $\overline{SH}/LD$ , Ck,  $d_{out}$ , +5V e GND/terra), não importa quantos botões o controle tenha! Quanto menos fios um cabo possui, mais barato e flexível ele é, além de ser menos propenso a falhas.

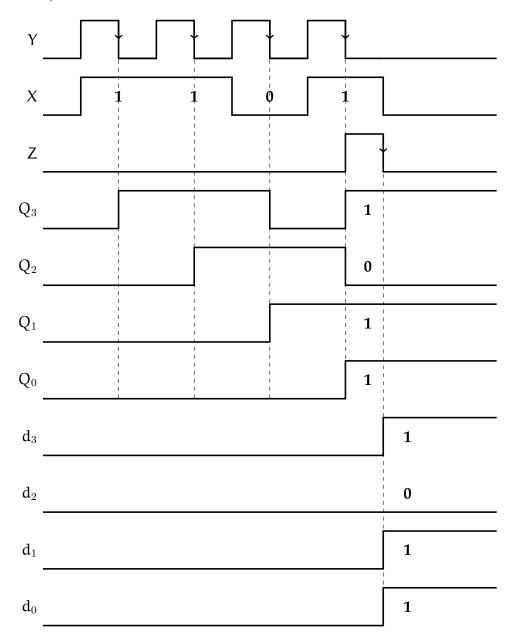
Apresentamos abaixo o esquema de ligação interna entre os componentes do controle do NES.



**Estudo de caso de uso 2:** suponha que você possua um processador/microcontrolador/Arduino com apenas 3 saídas disponíveis e deseja controlar n > 3 dispositivos diferentes  $d_0, d_1, \ldots, d_{n-1}$ .



*Exemplo*: diagramas de forma de onda para fazer  $d_0=1$ ,  $d_1=1$ ,  $d_2=0$ ,  $d_3=1$  (ou seja,  $d_3d_2d_1d_0=1011$ ).



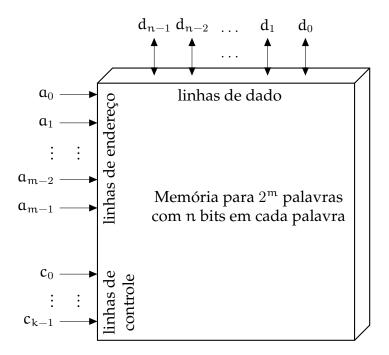
Para saber mais

O capítulo 9 do livro do Floyd apresenta mais detalhes sobre registradores de deslocamento.

#### 2 Memórias

No contexto deste curso, *memória* é qualquer circuito que permita o armazenmento de informação digital.

Um registrador de armazenamento (visto na aula 12 e, em sua versão síncrona, na aula 14) é um tipo de memória. Até mesmo um latch ou flip-flop do tipo D é uma memória (para apenas 1 bit). Porém, é mais usual a aplicação do termo "memória" a um circuito digital cuja interface é similar à organização abaixo.



*Exemplo:* a Figura 1 mostra um circuito interno de uma memória para 4 palavras de n bits que foi construída usando-se registradores síncronos de n bits, um mux  $4 \times 1$  de n bits e um decodificador  $2 \times 4$ .

A memória da Figura 1 possui linhas separadas para entrada e saída de dados (entrada:  $d_{n-1},\ldots,d_0$ ; saída:  $D_{n-1},\ldots,D_0$ ), duas linhas de endereço  $(\alpha_1,\alpha_0)$  que selecionam qual registrador será lido ou escrito, e duas linhas de controle (*clock*  $C_k$  e bit de operação Op, que indica se um registrador será lido quando Op=0, ou escrito quando Op=1).

A memória deste exemplo é caracterizada como uma memória *estática*, *síncrona*, *volátil* e de *leitura/escrita*.

- Estática: uma vez que um dado é armazenado em uma posição da memória, ele é mantido até que uma operação de escrita o apague, ou até que a alimentação elétrica seja desligada.
- *Síncrona*: as operações na memória (neste caso, apenas a escrita) são sincronizadas por meio de um sinal de clock externo.
- *Volátil*: os dados armazenados serão perdidos caso a alimentação externa seja desligada.
- *De leitura/escrita*: são permitidas as operações de leitura e de escrita.

Contraste com o extremo oposto:

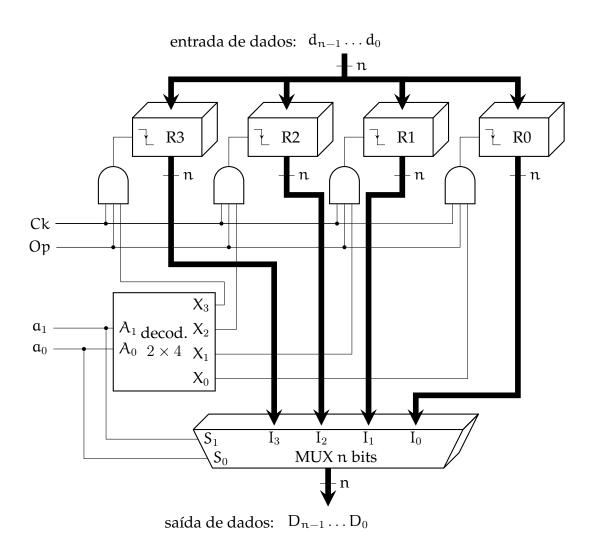


Figura 1: Memória para 4 palavras de n bits cada uma.

- *Dinâmica*: após a escrita do dado, ele será "esquecido" (perdido) após um certo tempo, mesmo que a alimentação elétrica seja mantida. Para que os dados não se percam, é necessário que a reescrita dos dados (*refresh*) seja feita periodicamente.
- Assíncrona: operações na memória não dependem de um *clock* externo.
- Não-Volátil: os dados são mantidos mesmo que a alimentação elétrica seja desligada.
- *Apenas de leitura (ROM = Read-Only Memory):* somente é permitida a leitura de dados pré-gravados.

#### 2.1 Classificação de memórias

- Quanto à necessidade de refresh:
  Estática (não necessita de refresh) × Dinâmica (necessita)
- Quanto à volatilidade dos dados:
  Volátil (dados perdidos após desligamento da energia) × Não-volátil
- Quanto ao sincronismo:
  Síncrona (necessita de *clock* externo) × assíncrona
- Quanto à possibilidade de reescrita/apagamento:
  - Somente leitura (ROM = Read-Only Memory)
  - WORM = Write Once, Read Many
  - Regravável (para escrever, é preciso apagar a memória inteira primeiro)
  - De leitura/escrita (R/W)
- Quanto ao método de aceso:
  - aleatório ou imediato (RAM = Random Access Memory): cada endereço pode ser acessado (lido ou escrito) imediatamente após a requisição.
  - sequencial: para ler ou escrever em um determinado endereço, é necessário acessar primeiramente todos os endereços da memória que o antecedem.
  - direto: para um dado um endereço A, acessa-se de modo imediato uma vizinhança desse endereço e, em seguida, é feita uma busca sequencial dentro da vizinhança para se encontrar o endereço A.
  - associativo: o acesso aos dados é feito não por endereço, mas por comparação com parte do seu conteúdo.
- Quanto à tecnologia: semicondutora (transistores), magnética, ótica, magneto-ótica, eletromecânica (relés, memória de linha de retardo de mercúrio, delay line memory), etc.

### 2.2 Exemplos de memórias

• Disco rígido (HD): estática, não-volátil, leitura/escrita, acesso direto, magnética.

- Pen-drive: estática, não-volátil, leitura/escrita<sup>1</sup>, acesso direto, semicondutora.
- Fita de backup: não-volátil, leitura/escrita, acesso sequencial, magnética.
- CD/DVD/Blu-ray: não-volátil, ROM, acesso direto, óptica.
- CD-ROM/DVD-ROM/BD-ROM: não-volátil, WORM, acesso direto, óptica.
- CD-RW/DVD-RW/BD-RW: não-volátil, regravável, acesso direto, óptica.
- DIMM SDRAM (vulgarmente chamada de "memória RAM de PC"): dinâmica, síncrona, volátil, leitura/escrita, acesso imediato (RAM) semicondutora.
- memória cache: (tipicamente) estática, síncrona, volátil, leitura/escrita, acesso associativo, semicondutora.

#### Para saber mais

O capítulo 10 do livro do Floyd apresenta mais detalhes sobre memórias.

### Referência

FLOYD, Thomas L. Sistemas Digitais: Fundamentos e Aplicações. 9ª edição. Bookman, 2007.

¹Sobre a classificação leitura/escrita para pen-drives: os dispositivos conhecidos atualmente com esse nome são feitos de um tipo de memória não-volátil chamado *flash*, que é regravável, e mais uma porção de memória RAM volátil, porém de leitura/escrita. A memória *flash* é um tipo de memória bem peculiar, organizada em "células" regraváveis. Para que uma célula possa ser reescrita, ela precisa precisa ser primeiramente apagada por meio de um pulso elétrico de grande intensidade e curta duração (daí o nome "*flash*").