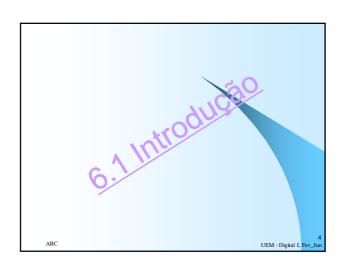




# Capítulo 6 Memórias e DLP



## 6.1. Introdução

Nunca teriam sido possíveis os sistemas digitais sem os dispositivos de memória. Não são só os flip-flops que usamos como dispositivos básicos de memória. Existem muitos outros dispositivos de memórias cuja finalidade é conservar dados para uso futuro

O sequenciamento de operações capitalizado pelos sistemas digitais só é possível com recurso a dispositivos de memória, onde são armazenados os comandos a serem executados uma atrás de outra

Memória – é um dispositivo de armazenamento de informação de qualquer natureza. Nos sistemas digitais a informação conservada é apenas o estado lógico 0 ou 1. As informações são guardadas em locais chamadas localidades.

Localidade – é uma entidade física composta por uma ou várias células básicas de memória. Esta entidade tem um identificador único. Localidade é comparável a talhões num bairro com a particularidade de todos serem iguais em tamanho. Estas localidades são identificadas através dos seus endereços.

ABC UEM - Digital I, Fev\_Jun

# 6.1. Introdução Endereço — é um conjunto de bits que combinados formam um identificador único da localidade. O tamanho do endereço depende da quantidade das localidades. Um endereço de n bit pode endereçar 2º localidades . CLASSIFICAÇÃO DAS MEMÓRIAS Quanto à Conservação \[ \begin{align\*} Voláteis \\ Não Voláteis \\ Não Voláteis \\ De Escrita e Leitura \\ Quanto ao Manuseio de dados \\ Aleatórios \\ Aleatórios \\ Quanto \text{à retenção} \\ Estáticas \\ Dinâmicas \\ Dinâmicas \\ \end{align\*}

Electrónica Digital II

### 6.1. Introdução

**Memórias Voláteis** perdem a informação armazenada assim que perdem a fonte de alimentação. O flip-flop é um exemplo típico deste tipo de memória. A conservação de dados é feita pela manutenção dum nível de tensão num determinado ponto do circuito

Memórias Não voláteis conservam os dados mesmo que não estejam alimentadas. O exemplo disso são as memórias magnéticas e ópticas. Uma vez gravadas as informações não se perdem mesmo que o meio de transporte físico dos dados seja removido do local donde se gravou

**Memórias só de leitura** são feitas de modo que são gravadas uma única vez e depois só se pode ler. Um CD-R é um exemplo típico

Memórias de escrita e leitura permite que a informação seja escrita e lidas várias vezes. O flip-flop é o caso mais gritante desta capacidade. Não muda nenhuma propriedade mesmo que seja apagada e escrita nela a informação por milhões de vezes, até à avaria do circuito.

ABC UEM - Digital I, Fev Jur

# 6.1. Introdução

Memória de acesso sequencial tem a informação organizada de tal modo que para aceder a um dado, deve-se passar por todos os dados anteriores. Numa fita magnética, para chegar a um dado deve-se bobinar a fita até atingir o local físico onde está a informação desejada

**Memória de acesso aleatório** tem a informação organizada de tal modo que para aceder a um dado basta endereçá-lo. Uma vez mais as memórias feita à base de flip-flop são dianteiras neste aspecto.

Memórias estáticas conseguem reter a informação durante todo o tempo em que ela é necessária. O flip-flop, a fita, o disco, são casos deste tipo de memória

Memórias dinâmicas precisam de serem refrescadas de quando em vez para não perderem a informação. São à base de condensadores e a informação é guardada em forma de carga eléctrica. Só que como estão ligadas a alguma carga vai descarregando através dela. É pois necessário que de tempo em tempo volte-se a introduzir o mesmo dado num processo chamado refrescamento. (a nossa memória deve ser à base de condensadores!)

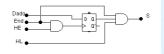
ABC UEM - Digital I, Fev Jun



## 6.2 Memória de Escrita/Leitura

### 6.2.1. Construção da Célula Básica

Memória de Escrita/Leitura (Vulgarmente conhecido por RAM - Random Access Memory) são dispositivos de conservação de acesso aleatório e de escrita/leitura. São feitos normalmente à base de flipflops ou condensadores. Vamos analisar os primeiros



Para escrever ou ler dado nesta célula é necessário endereçá-la primeiro. Para isso, deve-se colocar a linha End em 1 para habilitar as portas AND

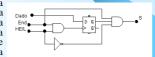
Para escrever um dado, deve-se colocá-lo na linha Dado para a<mark>guardar</mark> em D. A seguir realizar uma transição positiva em HE – Habilitador de Escrita. Como End =1 então a entrada Ck do flip-flop irá reconhecer a transição positiva de Ck e aceitará o dado em D.

6.2 Memória de Escrita/Leitura

Para ler um dado basta colocar o sinal HL – Habilitador de Leitura no nível lógico 1. Isso habilita a porta AND na saída e o dado disponível em Q passa para S

As entradas HE e HL podem ser associadas de modo que se revezem no funcionamento.

Normalmente a entrada HE/L fica no nível lógico O habilitando a leitura. Assim, basta activar a linha de endereçamento para efectuar a leitura. Quando se deseja escrever, activa-se a linha de endereçamento e inverte-se o estado lógico de HE/L para 1 e nessa altura há uma transição positiva de Ck



C UEM - Digital I, Fev

# 6.2 Memória de Escrita/Leitura

# 6.2.2. expansão da Memória

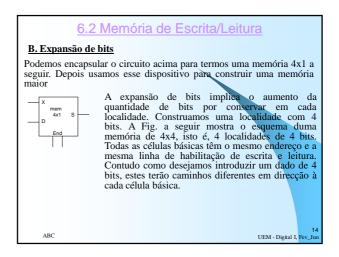
A célula básica de memória tem apenas uma localidade que conserva apenas 1 bit. No entanto em muitas ocasiões precisamos de armazenar dados com mais do que um bit e em mais duma localidade e pode ser representada pelo esquema a seguir:

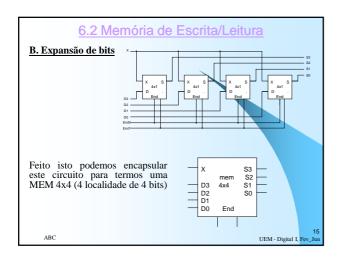


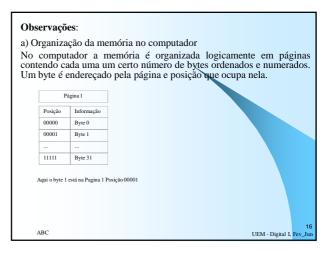
A expansão da memória pode ser feita primeiro pelo aumento de bits por localidade e depois aumentar a quantidade de localidades. Mas também pode ser feita primeiro a expansão de localidades de 1 bit e depois o aumento de bits por localidade.

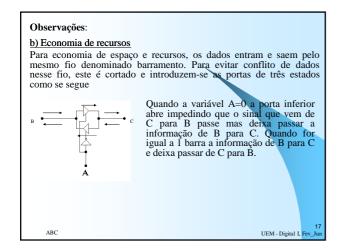
ABC UEM - Digital I, Fev\_Jun

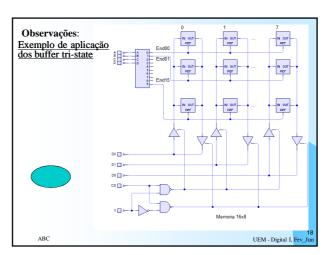
# 6.2 Memória de Escrita/Leitura A. expansão de localidades A expansão de localidade implica o aumento da quantidade de localidades de n bits cada. Uma característica importante na construção das memórias é que todas às localidades duma dada memória têm a mesma quantidade de bits, normalmente 8. Construamos uma memória 4x1, isto é, 4 localidades de 1 bit cada. Para tal montaremos 4 memórias 1x1 como se segue: ABC ABC ABC AUMA CARCALLENTA DE CARCA

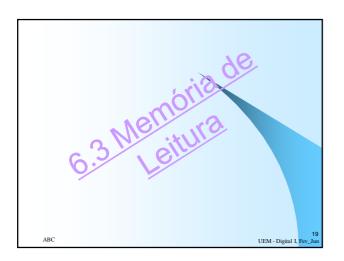












### 6.3 Memória de Leitura

Memórias de Leitura (vulgarmente conhecidos por ROM - Read Only Memory) são dispositivos de conservação de dados com a característica de apenas permitirem a leitura de dados já previamente introduzidos durante a fabricação.

As Memórias de Leitura subdividem-se em:

ROM - Read Only Memory. São programadas na fábrica

**PROM** – Programmable ROM. São programadas pelo utente. Mas uma vez programadas, com recursos especiais, tornam-se ROM

EPROM – Erasable PROM. São idênticas às PROM mas podem ser apagadas por meio dum feixe de raios ultravioletas.

EEPROM - Electrical EPROM. São idênticas à EPROM porém são apagadas electricamente

## 6.3 Memória de Leitura

# 6.3.1. Construção da Célula Básica

Como na de Leitura pretendemos conservar dados imutáveis não precisamos de usar o flip-flop. A célula básica é feita como ilustra a figura seguinte:



Nesta célula básica é conservada em I um dado que tanto pode ser igual a 0 ou a 1. Sempre que esta célula for endereçada pela linha de endereço End em S fica disponível o dado em I.

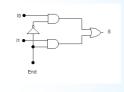
UEM - Digital L F

## 6.3 Memória de Leitura

### 6.3.2. Expansão da Memória

### A. Expansão de Localidades

Para expandir as localidades e construir uma memória de n localidades de 1 bit, é necessário construir um gpc que endereca exclusivamente cada localidade. À saída todos s bits são reunidas numa porta OR. O dado lido na saída desta OR será equivalente à da célula endereçada, uma vez que as outras extraem o valor 0 e este é neutro na adiç



Quando a linha End=0 a célula contendo o dado I0 é endereçada. De contrário é endereçada a célula contendo o dado I1.

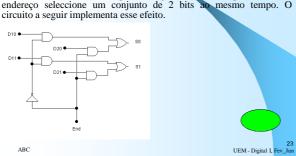
A memória da figura ao lado é 2x1, ie, 2 localidades de 1 bit.

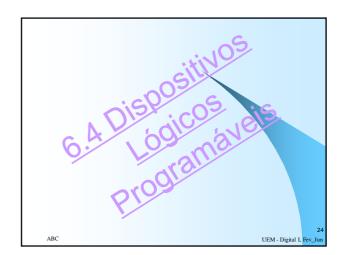
UEM - Digital I, Fev\_J

# 6.3 Memória de Leitura

# B. Expansão de bits

Vamos de seguida construir uma memória 2x2, ie, 2 localidades de 2 bits cada. Para tal temos que conseguir fazer com que um único endereço seleccione um conjunto de 2 bits ao mesmo tempo. O





### 6.4 Dispositivos Lógicos Programáveis

Com o desenvolvimento da tecnologia de integração ficou relativamente mais caro construir CI com apenas algumas portas.

Em muitos casos os projectistas especificam o circuito e, em vez de construir por portas discretas, é integrado, permitindo assim incorporar muitos dispositivos.

Mesmo assim fica caro produzir CI para uma aplicação específica, principalmente se a encomenda for reduzida.

Uma saida é construir células simples que implementam as funções AND e OR e combinadas geram diversas funções lógicas

Nisto criaram-se os chamados PLD (Programmable Logic Devices) ou Dipositivos Lógicos Programáveis – DLP. Estes são baseados nos chamados PLA (programmable Logic Array) ou Matriz Lógica Programável

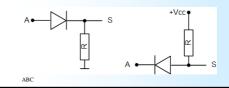
ABC UEM - Digital I, Fev J

### 6.4 Dispositivos Lógicos Programáveis

A matriz lógica é feita por diodos e resistores montados de modo a realizarem a função AND ou OR. Conectando essas células cria-se a soma de produtos canónicos representativos da função desejada.

Obseve-se a Figura em baixo. Aplicando o nível 0 em A o diodo conduz e em S será observada uma tensão da ordem de 0V ou 0.7V que corresponde ao nível de tensão considerada Low.

Aplicado o nível +Vcc o diodo fica polarizado directamente, no 1º circuito e, inversamente no 2º. Provendo que S esteja ligado a uma resistência suficientemente grande, a saída ira assumir o valor lógico High.



UEM - Digital I, Fev

# 6.4 Dispositivos Lógicos Programáveis

Com os circuitos vistos atrás pode-se construir a porta AND e a OR.

Observe a Figura ao lado. A saída S só vai ter o nível lógico High se todos os diodos foren ligados a Vcc ou não conectado. Basta que um deles seja colocado em 0 para que S vá para Low. Este é o comportamento da função(porta) AND.





Já no circuito da figura ao lado a saída S irá ao nível 1 assim que pelo menos uma das entradas for colocada em Vcc, o que representa a função(porta) OR

Suponha que pretende implementar a função seguinte:

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

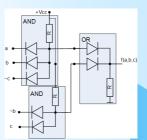
ABC

UEM - Digital I, Fev\_Ju

UEM - Digital I, Fe

# 6.4 Dispositivos Lógicos Programáveis

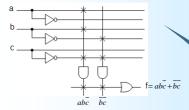
Bastará juntar os circuitos vistaos atrás, formando o PLA e montar o circuito ao lado



As matrizes AND e OR podem ser simbolicamente representadas como se segue:

ABC UEM - Digital I, Fev\_Jun

# 6.4 Dispositivos Lógicos Programáveis



O PLA pode ser programada pelo utilizador. Para que isso seja possível ele é fabricado munido de fusíveis como mostra o circuito a seguir. Para programar basta quebrar o fusível conforme a função desejada, como se ilustra igualmente nessa figura.

NPC

6.4 Dispositivos Lógicos Programáveis

PLA virgem
fusivel

PLA virgem
fusivel

Outer 1 de la fica (a, b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fica (b, c) = abc

Outer 2 de la fic