



# Memória Primária

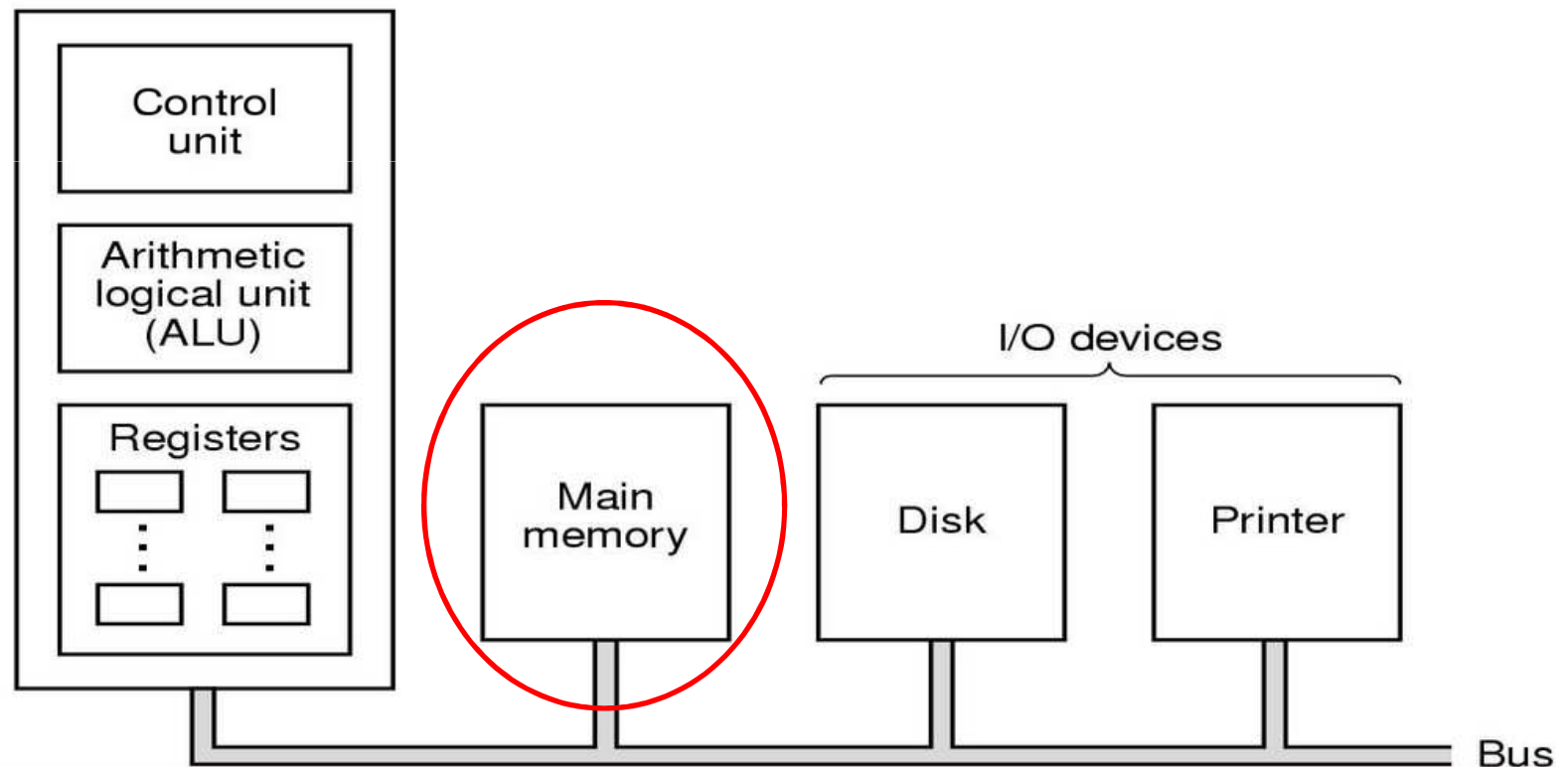
Prof. Tiago Gonçalves Botelho

# Hierarquia de Memória



# Localização da memória primária

Central processing unit (CPU)



# Memória Primária

- Armazena programa e dados.

## BIT

- É a unidade básica da memória;
- Dígito binário: compreende os valores 0 e 1 bit;
- Em um byte podemos armazenar  $2^8 = 256$  combinações diferentes, em 2 bytes,  $2^{16} = 65536$ , e assim por diante.

# BIT

- Existem empresas que anunciam seus computadores com aritmética decimal, bem como binária, código BCD.

Ex.: representação do número 1944 usando 16 bits.

Decimal: 0001 1001 0100 0100

Binário: 0000011110011000

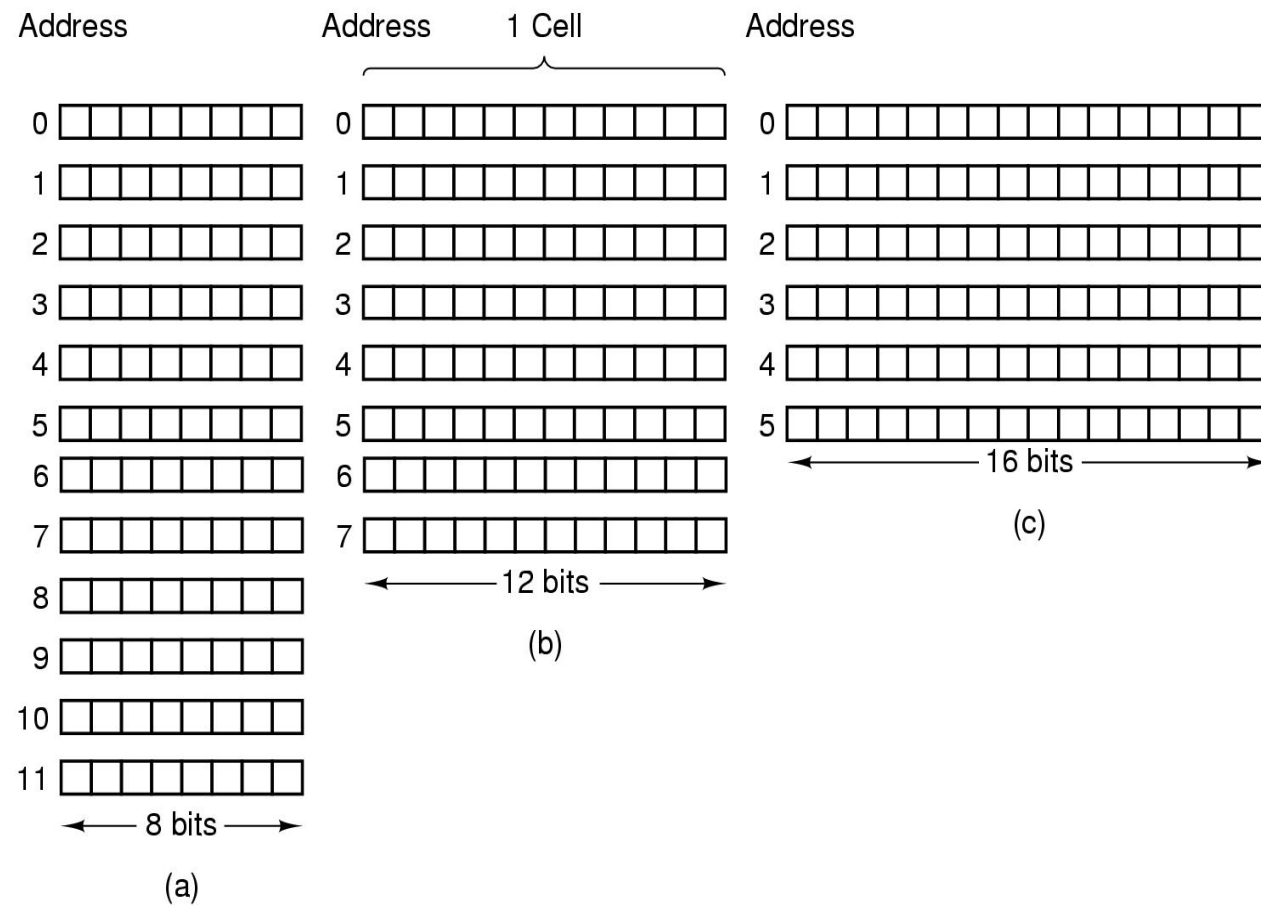
Qual representação é mais eficiente?



# Endereços de memória

- A memória é composta por células que podem armazenar informações;
- Cada célula tem 1 número que é seu endereço;
  - Se a memória tiver  $n$  células, elas terão endereços de 0 a  $n-1$ .

### 3 Maneiras de organizar uma memória de 96 bits



# Bits por célula para alguns computadores comerciais

Computador	Bits/célula
Burroughs B 1700	1
IBM PC	8
DEC PDP-8	12
IBM 1130	16
DEC PDP-15	18
XDS 940	24
Electrologica X8	27
XDS Sigma 9	32
Honeywell 6180	36
CDC 3600	48
CDC Cyber	60



# Palavras

- Célula é a menor unidade endereçável da memória;
- Os bits são agrupados em bytes que são também agrupados e chamados de **palavras**:
  - Um computador com uma palavra de 32 bits tem 4 bytes por palavra.
- Significância: grande parte das instruções efetuam operações com palavras inteiras:
  - Uma máquina de 64 bits terá registradores de 64 bits e instruções para manipular palavras de 64 bits.

# Ordenação de Bytes

- Ordenação Big Endian
  - bytes são numerados da esquerda para a direita 0,1,2,...,n-1
  - usadas por sistemas Unix (arquiteturas SPARC, IBM Mainframe)
  - exemplo numérico com 4 bytes: representação numérica do número decimal 6

0	1	2	3
00000000	00000000	00000000	00000110

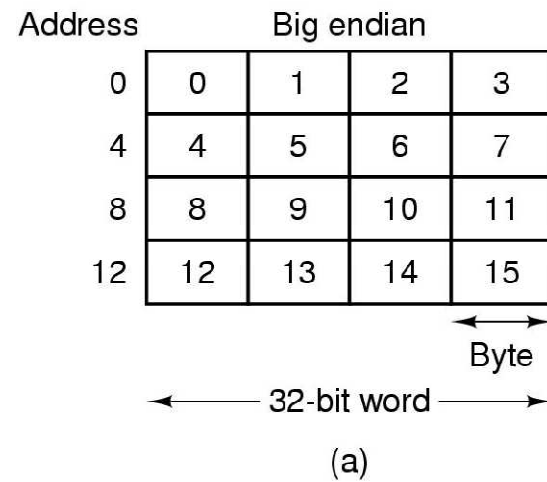
# Ordenação de Bytes

- Ordenação Little Endian
  - bytes são numerados da direita para esquerda  $n-1, \dots, 2, 1, 0$
  - usado por IBM PCs (arquiteturas INTEL)
  - exemplo numérico com 4 bytes: representação numérica do número decimal 6

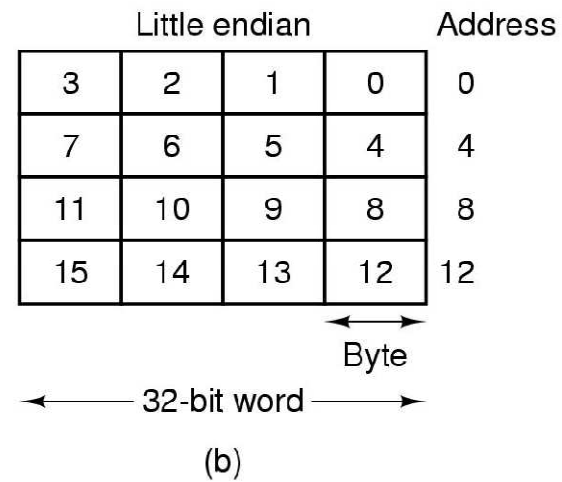
3	2	1	0
00000000	00000000	00000000	00000110

# Ordenação de Bytes

(a) Memória big endian



(b) Memória little endian



# Ordenação de Bytes

- Exemplo: Considere um simples registro de pessoal composto de uma cadeia e de dois inteiros:
  - Nome do Empregado = “Jim Smith” ;
  - Idade=21;
  - Número do Departamento=260.

# Ordenação de Bytes

- Registro de pessoal para uma máquina big endian.
- O mesmo registro para uma máquina little endian.
- Resultado da transferência do registro de uma máquina big endian para uma little endian.
- Resultado da troca de bytes

Big endian					Little endian					Transfer from big endian to little endian					Transfer and swap				
0	J	I	M			M	I	J		0		M	I	J	J	I	M		0
4	S	M	I	T	T	I	M	S		4	T	I	M	S	S	M	I	T	4
8	H	0	0	0	0	0	0	H		8	0	0	0	H	H	0	0	0	8
12	0	0	0	21	0	0	0	21		12	21	0	0	0	0	0	0	21	12
16	0	0	1	4	0	0	1	4		16	4	1	0	0	0	0	1	4	16
(a)					(b)					(c)					(d)				

# Ordenação de Bytes

- Solução possível:

Um modo que funcionaria, mas de maneira ineficiente, é incluir um cabeçalho informando o tipo de dado (cadeia, inteiro, ou outro) e seu comprimento. Assim o destinatário faria as conversões necessárias.



# Códigos de correção de erros

- Memórias de computador podem cometer erros de vez em quando devido a picos de tensão na linha elétrica ou por outras causas.

**Solução:** código de detecção de erros ou código de correção de erros, que são bits extras adicionados a cada palavra de memória.



# Códigos de correção de erros

- Ex.: Dadas duas palavras de código quaisquer, por exemplo:  
1000 1001 e 10110001. Utilizando OU EXCLUSIVO verifica-se 3 bits diferentes.

# Códigos de correção de erros

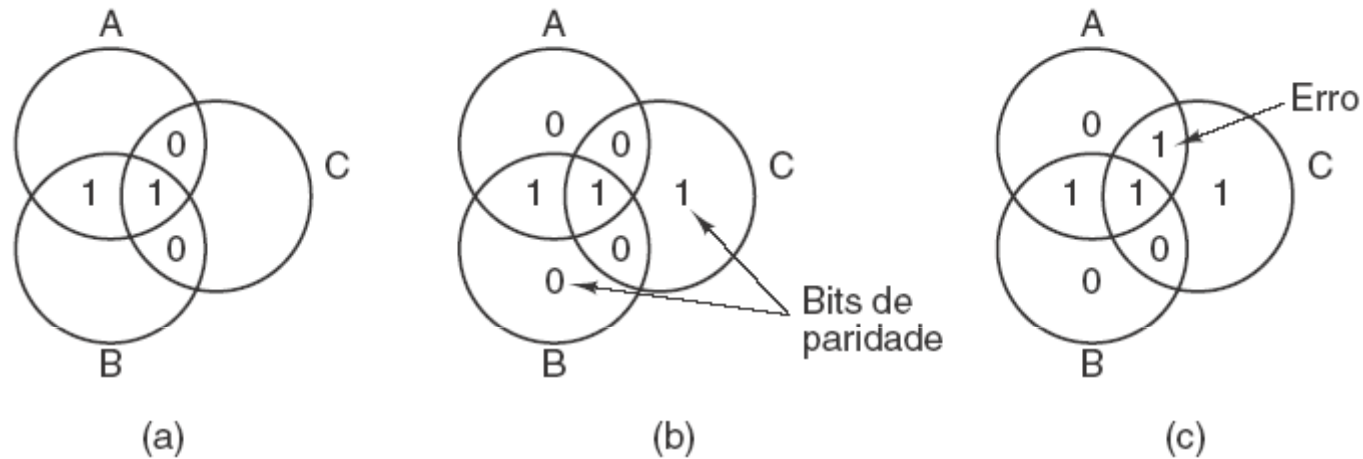
Tamanho da palavra	Bits de verificação	Tamanho total	Sobrecarga percentual
8	4	12	50
16	5	21	31
32	6	38	19
64	7	71	11
128	8	136	6
256	9	265	4
512	10	522	2

- Número de bits de verificação para um código que pode corrigir um erro ( $m+r$  bits)

# Bit de paridade

- Uma palavra de código de  $n$  ( $=m+r$ ) bits conterá:  $m$  bits de dados +  $r$  bits de redundância (ou verificação).
- Técnica que segue duas regras simples:
  - **Número de bits “1” é ímpar:** adiciona-se o número “1” ao final;
  - **Número de bits “1” é par:** adiciona-se o número “0” ao final.
- Ex.: a)  $1001100 = 10011001$   
b)  $100100 = 1001000$

# Códigos de correção de erros

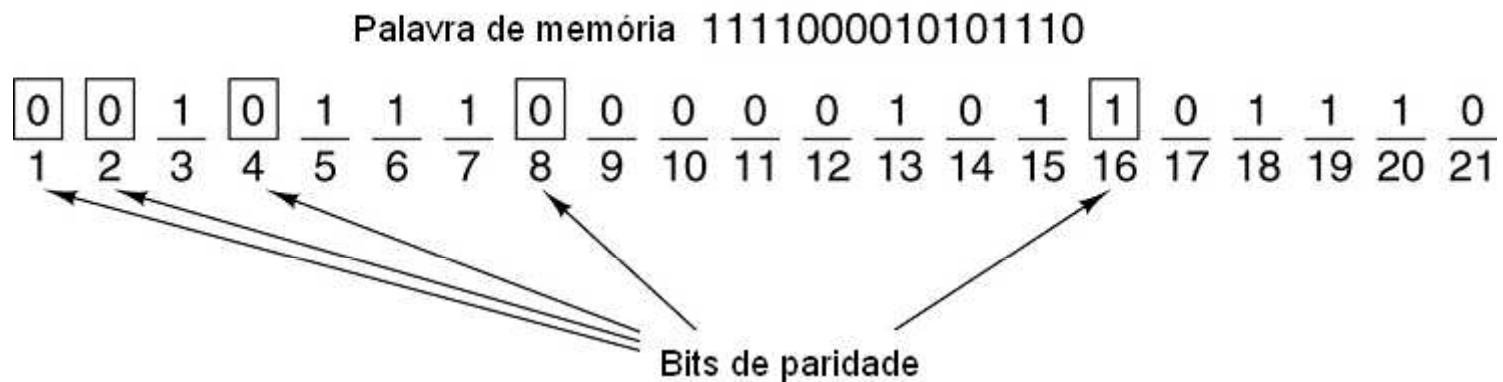


(a) Codificação de 1100

(b) Paridade par adicionada

(c) Erro em AC

# Códigos de correção de erros



- Construção do código de Hamming para a palavra de memória 1111000010101110 adicionando 5 bits de verificação aos 16 bits de dados.

# Códigos de correção de erros

- Posições a serem verificadas pelos bits de paridade:
  - Bit 1 verifica bits: 1, 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15, 17, 19, 21.
  - Bit 2 verifica bits: 2, 3, 6, 7, 10, 11, 14, 15, 18, 19.
  - Bit 4 verifica bits: 4, 5, 6, 7, 12, 13, 14, 15, 20, 21.
  - Bit 8 verifica bits: 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15.
  - Bit 16 verifica bits: 16, 17, 18, 19, 20, 21.
- Qual seria o resultado da verificação dos bits de paridade, para a Saída de  $m+r=$   
001001100000101101110? Qual bit estaria incorreto através da verificação?

# Códigos de correção de erros

- Bit de paridade 1 incorreto: 1, 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15, 17, 19, 21 – contém 5 uns
  - Bit de paridade 2 correto: 2, 3, 6, 7, 10, 11, 14, 15, 18, 19 – contém 6 uns
  - Bit de paridade 4 incorreto: 4, 5, 6, 7, 12, 13, 14, 15, 20, 21 – contém 5 uns
  - Bit 8 verifica bits: 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15 – contém 2 uns
  - Bit 16 verifica bits: 16, 17, 18, 19, 20, 21 – contém 4 uns
- 
- Se a os Bits de paridade 1+4 estão incorretos, logo o resultado de sua soma, 5 é o bit que inverteu o valor...

# Tipos de memória

Tipo de memória	Categoria	Apagamento	Mecanismo de escrita	Volatilidade
Memória de acesso aleatório (RAM)	Memória de leitura-escrita	Eletricamente, em nível de byte	Eletricamente	Volátil
Memória somente de leitura (ROM)	Memória somente de leitura	Não é possível	Máscaras	Não volátil
ROM programável (PROM, do inglês <i>programmable ROM</i> )			Eletricamente	
PROM apagável (EPROM, do inglês <i>erasable PROM</i> )	Memória principalmente de leitura	Luz UV, nível de chip		
PROM eletricamente apagável (EEPROM, do inglês <i>electrically erasable PROM</i> )		Eletricamente, nível de byte		
Memória flash		Eletricamente, nível de bloco		





# RAM (random access memory)

- Leitura e escrita de forma aleatória;
- Memória volátil;
- Ler e escrever novos dados na memória de modo fácil e rápido;
- Dois tipos: DRAM e SRAM.

# DRAM x SRAM

- São memórias voláteis => potência deve ser continuamente fornecida para manter o valor;
- DRAM
  - Célula é mais simples e menor => memória mais densa e barata;
  - Requer suporte de um circuito de recarga (refresh);
  - Adequadas para requisições de grande capacidade => memória principal;

# DRAM x SRAM

- SRAM
  - Mais rápidas que as DRAM, mas armazenam menor quantidade de dados;
  - Usadas em memória cache (no chip e fora dele).

# ROM (read-only memory)

- Contém um padrão permanente de dados, que não pode ser alterado;
- Memória não-volátil => não requer fonte de energia;
- Aplicações
  - Microprogramação, bibliotecas de funções de uso frequente, programas do sistemas e tabelas de funções;
- Gravação de dados é parte do processo de fabricação da ROM
  - Custo fixo grande, independente da quantidade de memórias fabricadas;
  - Não permite erros => descarte do lote inteiro.

# ROM (read-only memory)

- ROM programável (Programmable ROM)
  - Não-volátil;
  - Pode ser escrita uma vez, de forma elétrica, através de equipamentos específicos;
  - Pequeno número de ROM com determinado conteúdo.
- Memória principalmente de leitura
  - Aplicações com muitas operações de leitura e poucas operações de escrita;



## Bibliografia:

- Tanenbaum, A. S. Organização Estruturada de Computadores. 5 ed – Editora Pearson, 2007.
- Stallings, W. Arquitetura e Organização de Computadores. 8 ed – Editora Pearson, 2009.