MC404

ORGANIZAÇÃO BÁSICA DE COMPUTADORES E LINGUAGEM DE MONTAGEM

2006

Prof. Paulo Cesar Centoducatte

ducatte@ic.unicamp.br

www.ic.unicamp.br/~ducatte

MC404

ORGANIZAÇÃO BÁSICA DE COMPUTADORES E LINGUAGEM DE MONTAGEM

"Programa do Curso e Conceitos Básicos"

Programa do Curso e Conceitos Básicos Sumário

- Programa
- Conceitos Básicos
 - Bits e Bytes
 - Litle Endian e Big Endian
 - Memória
 - Representação de números com e sem sinal
 Conversão entre bases numéricas

Programa

- Conceitos Básicos
 - Representação de números e caracteres
 - Organização de um computador digital
 - A CPU e a execução de um programa
 - Linguagem de máquina e linguagem de montagem
 - Introdução aos montadores
- Arquitetura do Microprocessador 8086
 - A família INTEL 80×86
 - Organização do Microprocessador 8086/8088
 - Organização de um PC
- · Introdução à linguagem de montagem do 8086
 - Sintaxe do assembly 8086
 - Formato de Dados, variáveis e constantes
 - A estrutura do programa
 - Instruções de entrada e saída
 - Criando e rodando um programa

Programa

- O registrador de sinalização FLAGS
 - Flags de Status e de Controle
 - Overflow
 - Como as instruções afetam os flags
- · Instruções de controle de fluxo
 - Salto incondicional
 - Instrução de comparação
 - Salto condicional
 - Estruturas de linguagens de alto nível
- · Instruções lógicas e de deslocamentos
 - Instruções lógicas
 - Instruções de deslocamentos
 - Instruções de rotação
 - Entrada/Saída de números binários e hexadecimais

Programa

- · A pilha e procedimentos
 - Organização da pilha
 - Procedimentos
 - Chamadas e retorno de procedimentos
- · Instruções de Multiplicação e Divisão
 - Instruções de multiplicação
 - Instruções de divisão
 - Extensão do sinal do dividendo
 - Entrada e saída de números decimais
- · Arrays e modos de endereçamento
 - Arrays unidimensionais
 - Modos de endereçamento
 - Arrays bidimensionais
 - A instrução XLAT

ORGANIZAÇÃO BÁSICA DE COMPUTADORES E LINGUAGEM DE MONTAGEM

Conceitos Básicos

BITs e BYTEs

- Bit = BInary digiT = vale sempre 0 ou 1. Elemento básico de informação
- Byte = 8 bits processados em paralelo (ao mesmo tempo)
- Word = n bytes (depende do processador em questão)
- · Double word = 2 words
- Nibble = 4 bits (útil para BCD)
- Posição dos bits:

Para 1 byte:

Para 1 word (de 16 bits):

high byte | low byte

Litle Endian X Big Endian

Words são armazenados em bytes consecutivos, em memórias de largura de 8 bits.

Exemplo:

 $1025_{10} = 00000000 \ 00000000 \ 00000100 \ 00000001_2$

Endereço	Representação Big-Endian (MOTOROLA)	Representação Little-Endian (INTEL)	
00	0000000	0000001	
01	0000000	00000100	
02	00000100	0000000	
03	0000001	0000000	

Memória

- · Memória: local do computador (hardware) onde se armazenam temporária ou definitivamente dados (números, caracteres e instruções)
- · Posição de memória ou endereço: localidade física da memória onde se encontra o dado.

· Organização da memória:

Endereço	Conteúdo	
4MB	10110101	
1048576	01001010	
1765	01001101	
4	01010000	
3	11111111	
2	11101001	
1	11011010	
0	01100100	

Representação binária de números não sinalizados

Qualquer número em qualquer base
$$\Rightarrow$$
 N = $\sum_{i=0}^{n-1} d_i \times base^i$
a) 1 byte
00100111₂ = 0 X 2⁷ + 0 X 2⁶ + 1 X 2⁵ + 0 X 2⁴ + 0 X 2³ + 1 X 2² + 1 X 2¹ + 1 X 2⁰
= 0 + 0 + 32 + 0 + 0 + 4 + 2 + 1 = 39₁₀
= 27₁₆

b) 1 word

$$01010111011101_{2} = 0 \times 2^{15} + 1 \times 2^{14} + ... + 1 \times 2^{2} + 1 \times 2^{1} + 0 \times 2^{0}$$

$$= 22382_{10}$$

$$= 576E_{16} \text{ (mais fácil de representar!)}$$

$$= 0 \times 2^{15} + 1 \times 2^{14} + ... + 1 \times 2^{2} + 1 \times 2^{1} + 0 \times 2^{0}$$

$$= 22382_{10}$$

$$= 576E_{16} \text{ (mais fácil de representar!)}$$

$$= 0 \times 2^{15} + 1 \times 2^{14} + ... + 1 \times 2^{2} + 1 \times 2^{1} + 0 \times 2^{0}$$

$$= 576E_{16} \text{ (mais fácil de representar!)}$$

$$= 0 \times 2^{15} + 1 \times 2^{14} + ... + 1 \times 2^{2} + 1 \times 2^{1} + 0 \times 2^{0}$$

$$= 576E_{16} \text{ (mais fácil de representar!)}$$

$$= 0 \times 2^{15} + 1 \times 2^{14} + ... + 1 \times 2^{2} + 1 \times 2^{1} + 0 \times 2^{0}$$

Conversão entre bases numéricas

Tipo de conversão	Procedimento
Decimal → Binário	Divisoes sucessivas por 2 até se obter zero no quociente. Leitura dos dígitos binários de baixo para cima.
Binário → Decimal	Soma de potências de 2 cujo expoente é a posição do bit e cujo coeficiente é o próprio bit.
Hexadecimal → Binário	Expandir cada digito hexa em quatro dígitos binários segundo seu valor.
Binário → Hexadecimal	Compactar cada quatro dígitos binários em um único dígito hexa segundo seu valor.
Decimal → Hexadecimal	Divisões sucessivas por 16 até se obter zero no quociente; leitura dos dígitos de baixo para cima.
Hexadecimal → Decimal	Soma de potências de 16 cujo expoente é a posição do dígito e cujo coeficiente é o valor do próprio dígito hexa.

Representação binária de números sinalizados

- Representação com sinal e magnitude
 - O bit mais significativo é o sinal do número → se for 1 o número é negativo se for 0 o número é positivo

Exemplo 1: 01110001₂

valor não sinalizado =
$$0 \times 2^7 + 1 \times 2^6 + 1 \times 2^5 + 1 \times 2^4 + 0 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 0 \times 2^1 + 1 \times 2^0 =$$

= $64 + 32 + 16 + 1 = 113_{10}$

valor sinalizado

bit de sinal = 0 => " + " (positivo)
= 1 X
$$2^6$$
 + 1 X 2^5 + 1 X 2^4 + 0 X 2^3 + 0 X 2^2 +
= 0 X 2^1 + 1 X 2^0 =
= 64 + 32 + 16 + 1 = 113₁₀ \rightarrow logo= +113₁₀

Exemplo 2: 10110001₂

valor não sinalizado =
$$1 \times 2^7 + 0 \times 2^6 + 1 \times 2^5 + 1 \times 2^4 + 0 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 0 \times 2^1 + 1 \times 2^0 =$$

= $128 + 32 + 16 + 1 = 177_{10}$

valor sinalizado bit de sinal = 1 => " - " (negativo)
=
$$0 \times 2^6 + 1 \times 2^5 + 1 \times 2^4 + 0 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 0 \times 2^1 + 1 \times 2^0$$

$$= 32 + 16 + 1 = 49_{10} \implies \log_{10} = -49_{10}$$

Exemplo 3:

 $70FF_{16} = 01110000111111111_2$

valor não sinalizado = $0 \times 2^{15} + 1 \times 2^{14} + ... + 1 \times 2^{2} + 1 \times 2^{1} + 1 \times 2^{0}$

valor sinalizado
$$\Rightarrow$$
 bit de sinal = 0 => " + " (positivo)
= + (0 X 2¹⁵ + 1 X 2¹⁴ + ... + 1 X 2² + 1 X 2¹ + 1 X 2⁰)

Exemplo 4:

 $C777_{16} = 1100011101110111_2$

valor não sinalizado = $1 \times 2^{15} + 1 \times 2^{14} + ... + 1 \times 2^{2} + 1 \times 2^{1} + 1 \times 2^{0}$

valor sinalizado → bit de sinal = 1 => " - " (negativo)
= - (1 X
$$2^{14}$$
 + ... + 1 X 2^{2} + 1 X 2^{1} + 1 X 2^{0})

Representações possíveis de números sinalizados

- · Complemento de 1
 - $X = (2^n 1) X$ n é o número de bits utilizados na representação

· Complemento de 2

$$-X = 2^n - X$$

n é o número de bits utilizados representação

Representações possíveis de números sinalizados

•	Sinal e Magnitude	Complemento de 1	Complemento de 2
	000 = +0	000 = +0	000 = +0
	001 = +1	001 = +1	001 = +1
	010 = +2	010 = +2	010 = +2
	011 = +3	011 = +3	011 = +3
	100 = -0	100 = -3	100 = -4
	101 = -1	101 = -2	101 = -3
	110 = -2	110 = -1	110 = -2
	111 = -3	111 = -0	111 = -1

 Representação em Complemento de 2 → utilizada pois temos apenas uma representação para o zero e podemos fazer a soma e subtração com apenas um circuito.

Números sinalizados de 32 bits, em Complemento de 2:

```
0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000_2 = 0_{10} 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000_2 = + 1_{10} 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000_2 = + 2_{10} ... 0111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 1111\ 11111\ 11111\ 11111\ 11111\ 11111\ 1111\ 1111\ 11111\ 11111\ 11111\ 11111\ 11111\ 1111\ 1111\ 1111
```

Representação em Complemento de 2 de um número:

 Partindo-se da representação do negativo do valor a ser achado, negase este número (negar → inverter) e somar 1

Exemplo 1:

-5 em Complemento de 2 (com 1 bit de "sinal" e 4 para a magnitude)

Partindo-se da representação do 5₁₀ = 00101₂ → (invertendo os bits) = 11010 → (somando 1) = 11011₂ = -5 em Complemento de 2

Exemplo 2:

+5 em Complemento de 2 (com 1 bit de "sinal" e 4 para a magnitude)

Partindo-se da representação do -5₁₀ = 11011₂ → (invertendo os bits) = 00100₂ → (somando 1) = 00101₂ = +5 em Complemento de 2

- Conversão de números com n bits em números com mais que n bits:
 - copiar o bit mais significativo (bit de sinal) nos outros bits (extensão do sinal):

Exemplo:

0010 → 0000 0010

1010 **→** 1111 1010

Operações de soma e adição binárias

Como aprenderam no primeiro grau: (vai-um/vem-um)

- Subtração em complemento de 2 é feito como se fosse uma soma (A – B = A + (-B)):
 - subtração usando adição de números negativos

Overflow

 Overflow (resultado maior (menor) que a palavra do computador pode representar):

Exemplo:

Quando na operação abaixo ocorre e quando não ocorre overflow ???

Detecção de Overflow

- Não existe overflow quando adicionamos um número positivo e um negativo
- Não existe overflow quando os sinais dos números são os mesmos na subtração
- Ocorre overflow quando os valores afetam o sinal:
 - Somando dois números positivos dá um número negativo
 - Somando dois números negativos dá um número positivo
 - Subtrai um número negativo de um positivo e dá negativo
 - Subtrai um número positivo de um negativo e dá positivo

Exercício

- Considere as operações A + B e A B
 - Pode ocorrer overflow se B = 0 ?
 - Pode ocorrer overflow se A = 0 ?

Multiplicação Binária

Exemplo:1010 X 101

1010 X101

1010 0000 1010

110010

Divisão Binária

• Exemplo:

110010 / 101

Representação de Caracteres Alfanuméricos

Tabela ASCII (American Standard Code Interchange Information)

Exemplo:

64	(9)	96	,
65	Α	97	а
66	В	98	b
67	C	99	С
68	D	100	d
69	E	101	е
70	F	102	f
71	G	103	g
72	Н	104	h
73	I	105	i

48	0
49	1
50	2
51	3
52	4
53	5
54	6
55	7
56	8
57	9

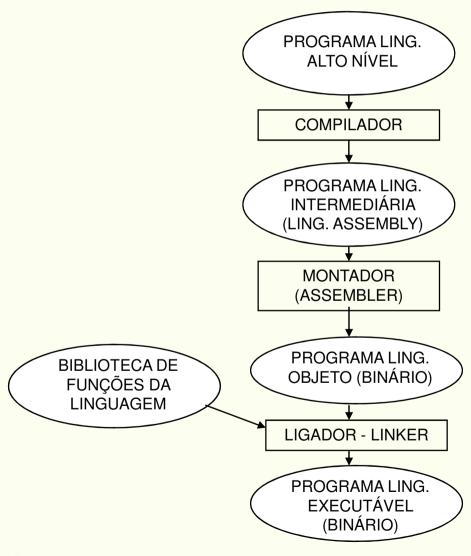
Linguagem de programação

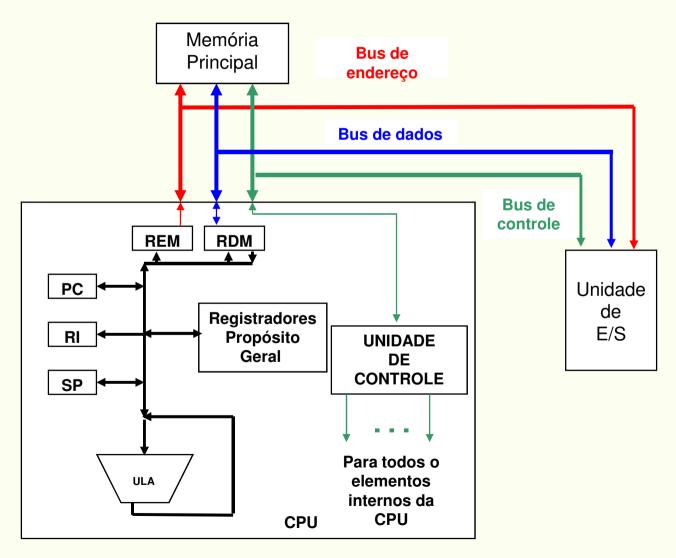
- Linguagem de Alto Nível próximo ao ser humano, escrita de forma textual.
 - Ex: if (a==b) a=b+c;
- Linguagem de Montagem (Assembly) próximo à linguagem de máquina, escrita em códigos (mnemônicos)
 - Ex: ADD AX,BX;
- Linguagem de Máquina linguagem que o computador consegue executar – códigos binários
 - Ex: 01010001

Execução de um programa

- Um programa escrito em linguagem de alto nível, para ser executado ele deve:
 - Ser traduzido para linguagem de máquina (compiladores, montadores, ligadores);
 - Ter seus endereços realocados, conforme posição onde será carregado na memória (loaders);
 - Ser alocado em um região da memória (loaders).

Processo de tradução de um programa em linguagem de alto nível



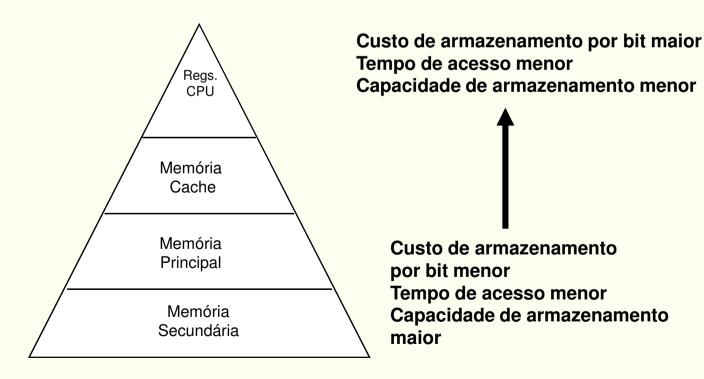


- Unidade Central de Processamento CPU:
 - Unidade de Controle UC;
 - Unidade Lógica e Aritmética ULA;
 - Registradores de Propósito Geral GPR;
 - Registradores Específicos.
- Unidade de Memória → hierarquia de memória:
 - Memória Principal;
 - Memória Secundária;
- Unidade de Entrada e Saída:
 - Interfaces;
 - Canais de E/S;
 - Processadores E/S.
- Barramentos:
 - Barramento de Endereços;
 - Barramento de Dados;
 - Barramento de Controle.

- Unidade Central de Processamento CPU
 - Responsável por todo o processamento (execução de programas) no sistema
 - Unidade de Controle: circuito que gera os sinais de controle responsáveis pelo gerenciamento (controle) de todas as atividades do computador.
 - Unidade Lógica e Aritmética ULA: circuito responsável por efetuar todas as operações lógicas e aritméticas.
 - Registradores de Propósito Geral GPR: elementos de memória (circuitos) responsáveis por armazenar os dados que são utilizados durante a execução de um programa (instruções).

- Unidade Central de Processamento CPU (cont.)
 - Registradores Específicos:
 - Program Counter PC: armazena o endereço da próxima instrução a ser executada;
 - Stack Pointer SP: armazena o endereço do topo da pilha;
 - Registrador de Instrução RI: armazena a instrução que está sendo executada;
 - Registrador de Dados de Memória RDM: armazena os dados que vem da memória (lidos) ou que vão para a memória (escritos);
 - Registrador de Endereços de memória REM: armazena o endereço enviado para a memória, quando ocorrer um acesso à mesma (leitura ou escrita)

- Unidade de Memória
 - Hierarquia de Memória: sistema de memória com objetivo de melhorar o desempenho de um sistema computacional, diminuindo o tempo de acesso médio

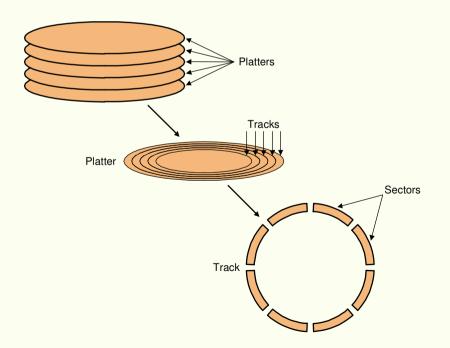


- Memórias
 - Semicondutoras: fabricadas com materiais semicondutores (silício) circuitos integrados.
 - RAM Random Access Memory : memória de acesso aleatório, volátil.
 - SRAM RAM estática: seu conteúdo só se altera quando se escreve nela ou quando se desliga a tensão de alimentação. Exemplo – registradores da CPU, memória cache.
 - DRAM RAM dinâmica: periodicamente é necessário reescrever o seu conteúdo (refresh de memória) pois há diminuição de cargas elétricas.
 - Exemplo memória principal.
 - ROM Read Only Memory: memória somente de leitura, não volátil.
 - ROM: gravação feita pelo fabricante da memória, não apagável;
 - PROM Programmable ROM: programação feita pelo usuário, não apagável;
 - EPROM Erasable PROM: programação feita pelo usuário, apagável através de luz ultra-violeta;
 - EEPROM Electrical EPROM: programação feita pelo usuário, apagável eletricamente;
 - Flash memória semicondutora, não volátil e de escrita e leitura, apagável.

Organização Básica de um Computador Digital

- Memórias (continuação)
 - Magnéticas
 - Discos Hard Disk HDs
 - Opticos CD-ROM, DVD, etc.
 - Fitas cartchos, rolos, etc.

Exemplo: memórias secundárias



Disco Magnético → pratos, lados, trilhas e setores

- Unidade de Entrada e Saída: responsável por gerenciar a ligação entre CPU-Memória-barramentos e os periféricos.
 - Interfaces circuitos simples que apenas compatibilizam a comunicação (protocolo). O controle da transferência é feita pela CPU. Exemplo: interface serial RS232, interface paralela, interface USB;
 - Canais de E/S circuitos que controlam e compatibilizam a comunicação. A CPU apenas inicia a transferência. Exemplo – Controlador de Acesso Direto à Memória (DMA – Direct Access Memory);
 - Processadores de E/S são CPUs dedicadas a fazer E/S de dados. Iniciam e controlam a comunicação.

Organização Básica de um Computador Digital

- Barramentos: Conjunto de fios que fazem a ligação física entre as diversas unidades.
 - Barramento de Endereços: Por onde trafegam os endereços;
 - Barramento de Dados: Por onde trafegam os dados;
 - Barramento de Controle: por onde trafegam os sinais de controle;

Observação:

Internamente à CPU, existe um barramento interno de dados que liga os registradoes com a ULA e a UC, e um barramento interno de controle que liga a UC a todos os elementos da CPU.

- Formato das Instruções
 - Tamanho (número de bits) e o significado de cada campo de bits de uma instrução de linguagem de máquina.
- Conjunto de Instruções
 - Cada processador tem o seu conjunto de instruções de linguagem de máquina (ISA – Instruction Set Architecture).
 Este conjunto contém todas as instruções, em linguagem de máquina, que o processador pode executar.

Execução de uma instrução pela CPU

- Ciclo de execução de uma instrução:
- Leitura da instrução da memória principal Fetch da Instrução

REM ← PC
Read (sinal de controle)
PC ← PC atualizado

RDM ← [REM] (instrução lida)

Decodificação da instrução
 RI ← RDM (instrução)
 É feita a decodificação pela Unidade de Controle

Busca dos operandos da instrução na memória – se houver

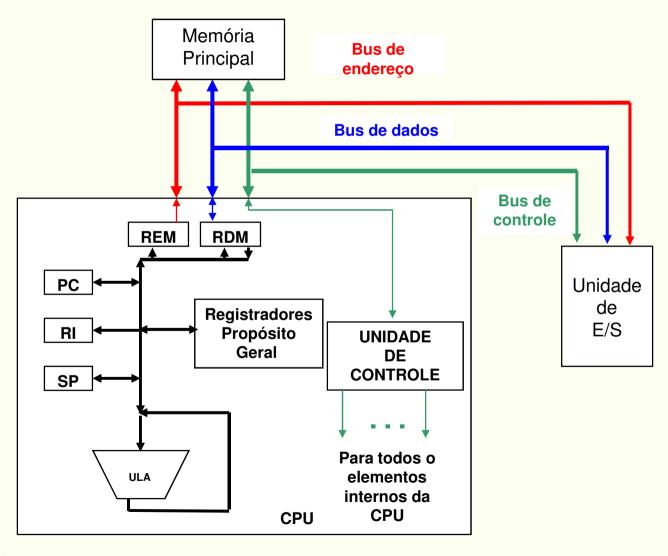
REM ← PC

Read (sinal de controle)

PC ← PC atualizado

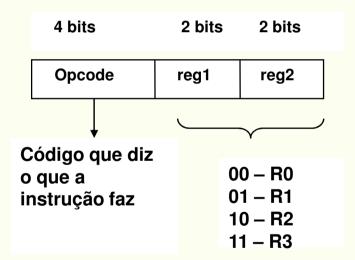
RDM ← [REM] (operando lido)

- Execução da instrução depende da instrução
- Obs Quando usamos [..], significa que estamos acessando um conteúdo de memória, cujo endereço está dentro dos colchetes.



ESTUDO DE CASO - CPU HIPOTÉTICA

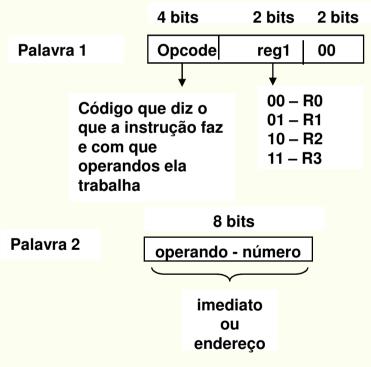
- Formatos das instruções da CPU HIPOTÉTICA:
 - Formato tipo I Uma palavra de 8 bits, com os seguintes campos:



Exemplo: MOV R0,R1 ; R0 ← R1

ESTUDO DE CASO - CPU HIPOTÉTICA

- Formatos das instruções da CPU HIPOTÉTICA:
 - Formato tipo II Duas palavras de 8 bits, com os seguintes campos:



Exemplos:

MOV R0, 5 ; R0 ← 5

MOV R0, [5]; R0 \leftarrow [5]

Mnemônico	Operandos	Opcode	Significado
	Instruções	de Movimentação	de Dados
MOV	Reg1,Reg2	0000	Reg1 ←Reg2
MOV	Reg,imed	1000	Reg ← imed
MOV	Reg,[end]	1001	Reg ← [end]
MOV	[end],Reg	1010	[end] ← Reg
Instruções Aritméticas e Lógicas			
ADD	Reg1,Reg2	0001	Reg1 ← Reg1 + Reg2
ADD	Reg,imed	1011	Reg ← Reg + imed
SUB	Reg1,Reg2	0010	Reg1 ← Reg1 - Reg2
SUB	Reg,imed	1100	Reg ← Reg – imed
AND	Reg1,Reg2	0011	Reg1 ← Reg1 <u>e</u> Reg2
AND	Reg,imed	1101	Reg ← Reg <u>e</u> imed
OR	Reg1,Reg2	0100	Reg1 ← Reg1 <u>ou</u> Reg2
	Instruçõe	s de Manipulação	de Pilha
PUSH	Reg	0101	SP , [SP] ← Reg
POP	Reg	0110	Reg←[SP], SP++
instruções de Controle de Fluxo de Execução			
JMP	end	1110	PC ← end
CALL	end	1111	SP , [SP]←PC , PC←end
RET		0111	PC←[SP],SP++