# Organização Básica de computadores e linguagem de montagem

Prof. Edson Borin

l° Semestre de 2012

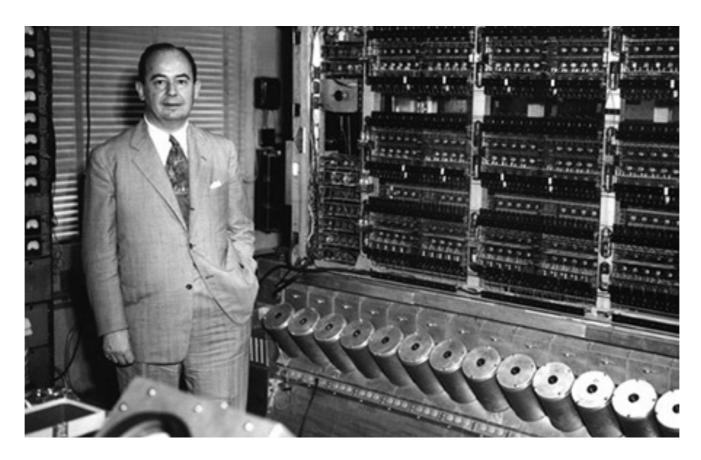
# Estrutura de computadores de propósito geral

#### Computadores de Propósito Geral

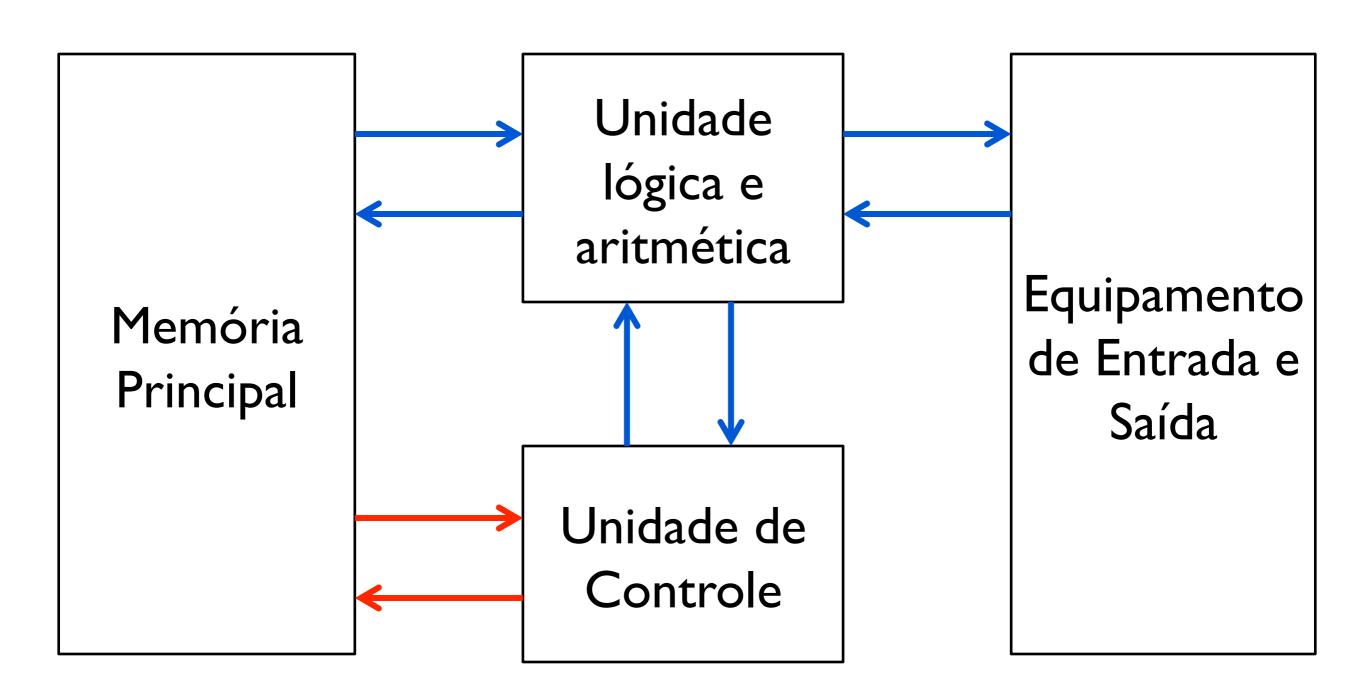
- Programar o ENIAC era uma tarefa tediosa e demorada.
- Em 1945, projetistas do ENIAC, incluindo John von Neumann, propuseram o "conceito de programa armazenado". O programa é armazenado na memória, juntamente com os dados.
  - A idéia também foi concebida por Alan Turing.

#### Computadores de Propósito Geral

- De 1946 a 1952, Neumann e seus colegas no Instituto de Estudos Avançados (IAS) de Princeton desenvolveram o computador "IAS".
- O IAS pode ser visto como o protótipo de todos os computadores de propósito geral subseqüentes.



#### Estrutura do Computador IAS

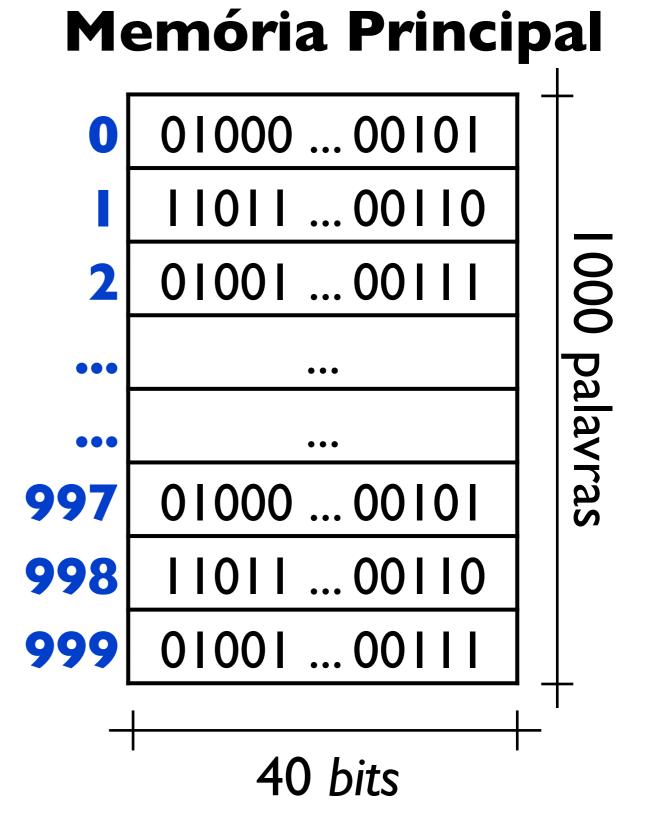


#### Estrutura do Computador IAS

**Dados** Operações com dados binários: +, -, x, / 0100001 Unidade lógica e 0000100 aritmética Equipamento Memória de Entrada e Principal Saída 0111101 Unidade de 0101011 Controle 0110010 Instruções Controle

#### Estrutura do Computador IAS: Memória

- Memória do IAS
- 1000 palavras de 40 bits
  - Números e instruções representados na forma binária



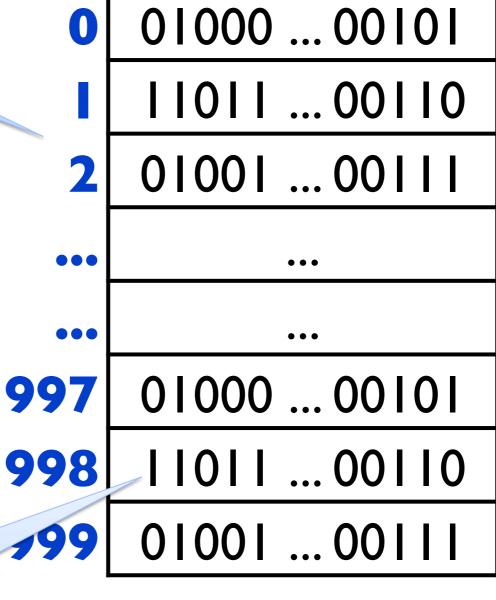
#### Estrutura do Computador IAS: Memória

#### Endereços

- Memória do IAS
- 1000 palavras de 40 bits
  - Números e instruções representados na forma binária

Dados ou Instruções

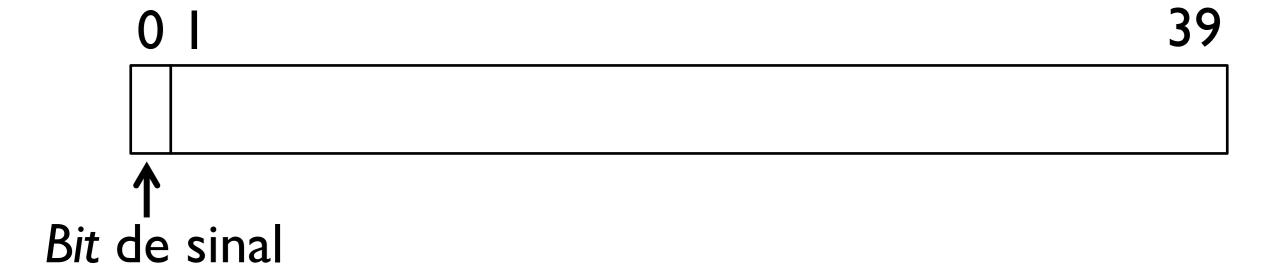
### Memória Principal



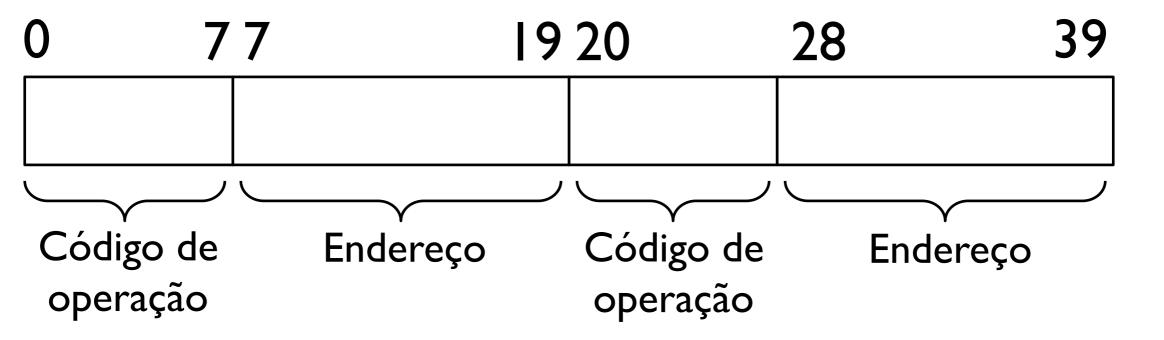
000 palavras

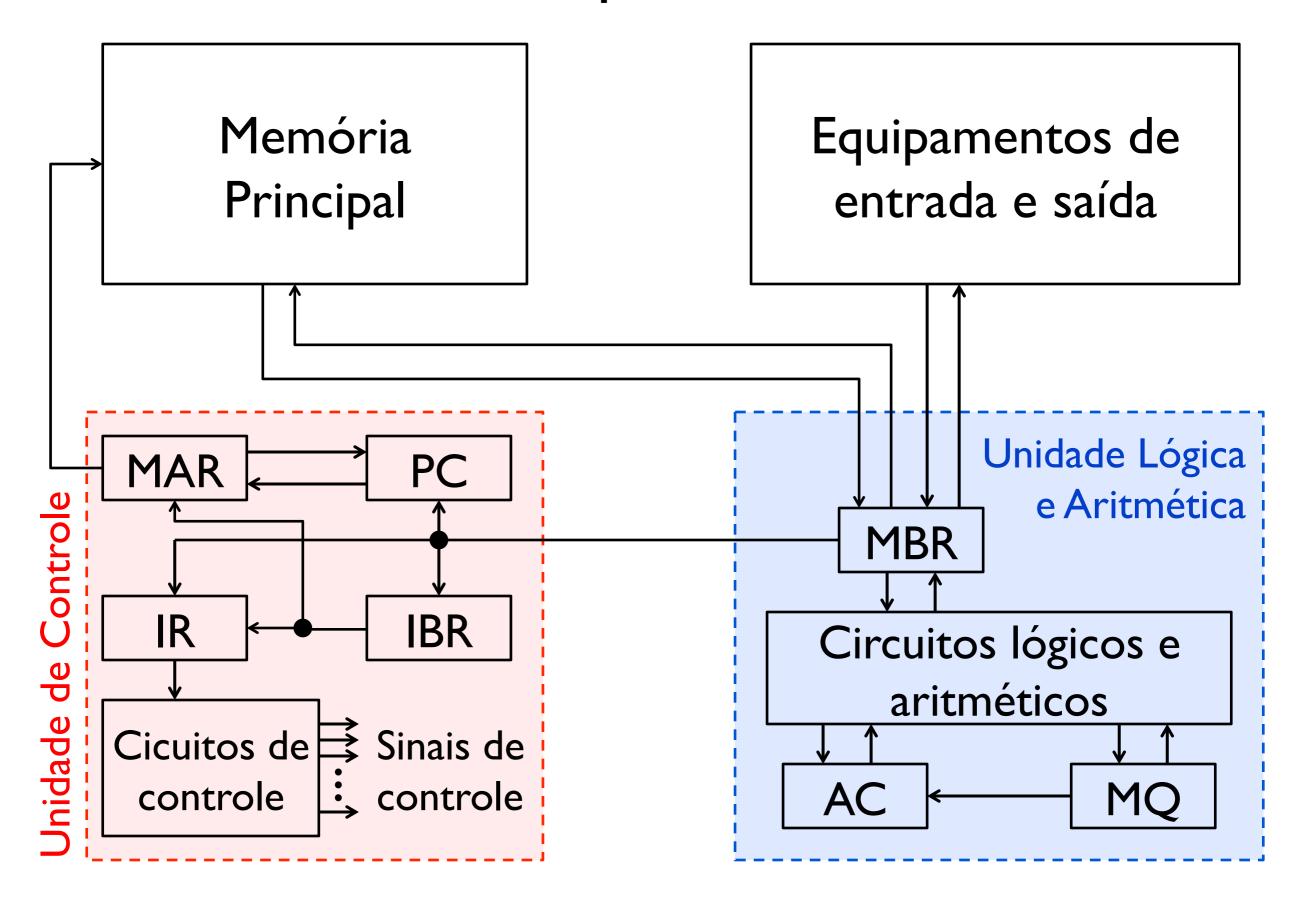
#### Estrutura do Computador IAS: Memória

#### Armazenamento de um Número



#### Palavra para armazenamento de uma instrução





- Operação: execução de instruções, uma a uma.
- Processo de execução é dividido em dois ciclos:
  - l) ciclo de busca: a instrução é lida da memória
  - 2) ciclo de execução: uma vez lida da memória, a instrução é executada

#### Ciclo de busca

- I) Unidade de controle envia o endereço contido em PC (contador do programa) para a memória
- 2) A memória lê o conteúdo da memória a partir do endereço fornecido.
- 3) A Unidade de controle move o dado lido para o registrador IR (registrador de instrução)
- 4) A Unidade de controle incrementa o PC para apontar para a próxima instrução.

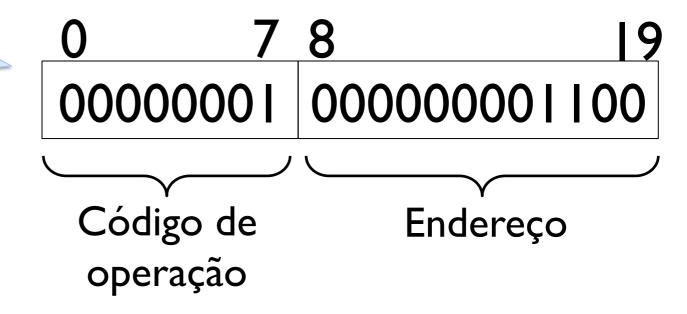
#### Ciclo de execução

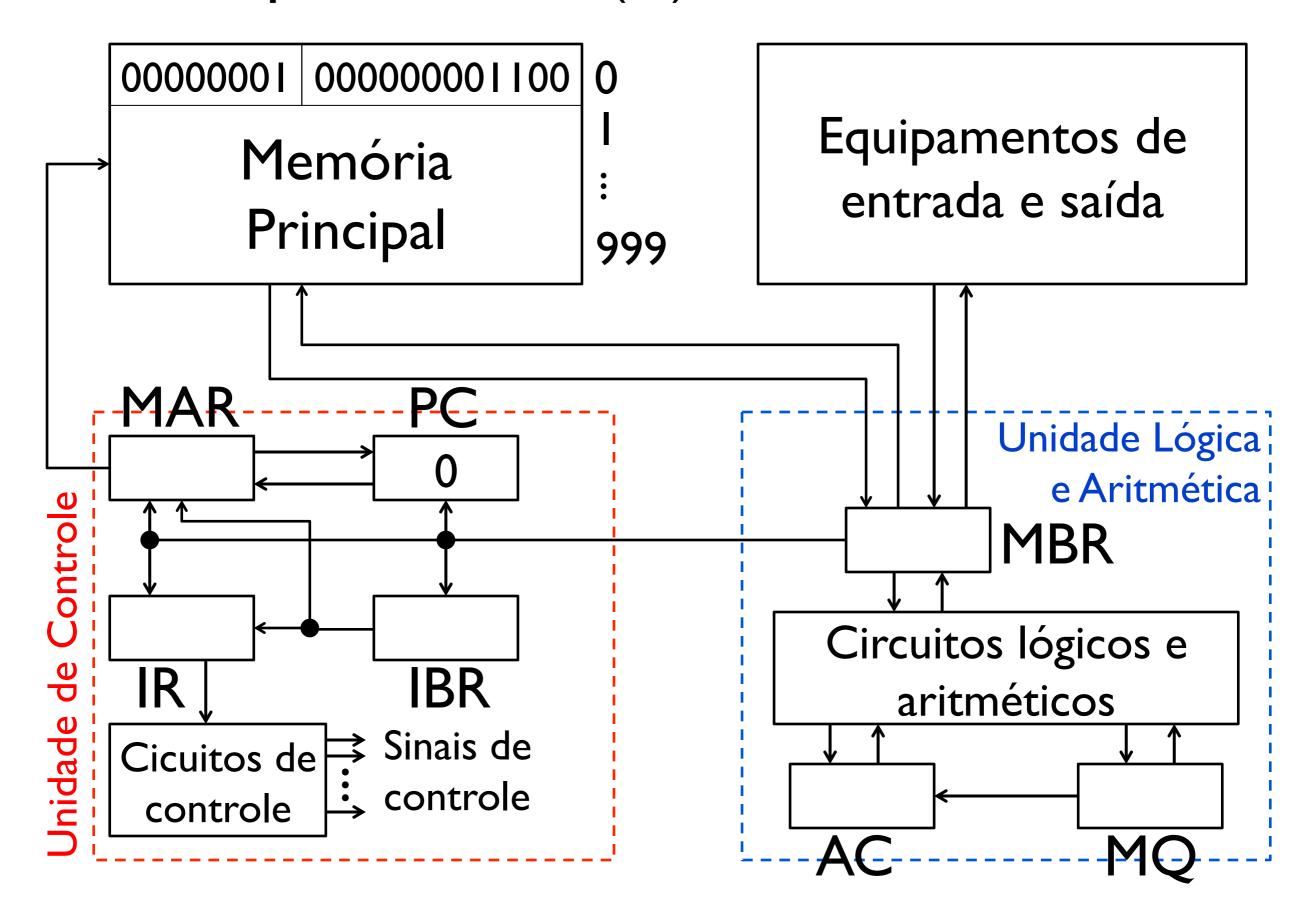
- I) Unidade de controle decodifica a instrução no registrador IR.
- 2) Se necessário, a unidade de controle lê operandos da memória.
- 3) A unidade de controle envia sinais para a unidade lógica e aritmética para realizar a operação
- 4) Se necessário, a unidade de controle escreve o resultado na memória.

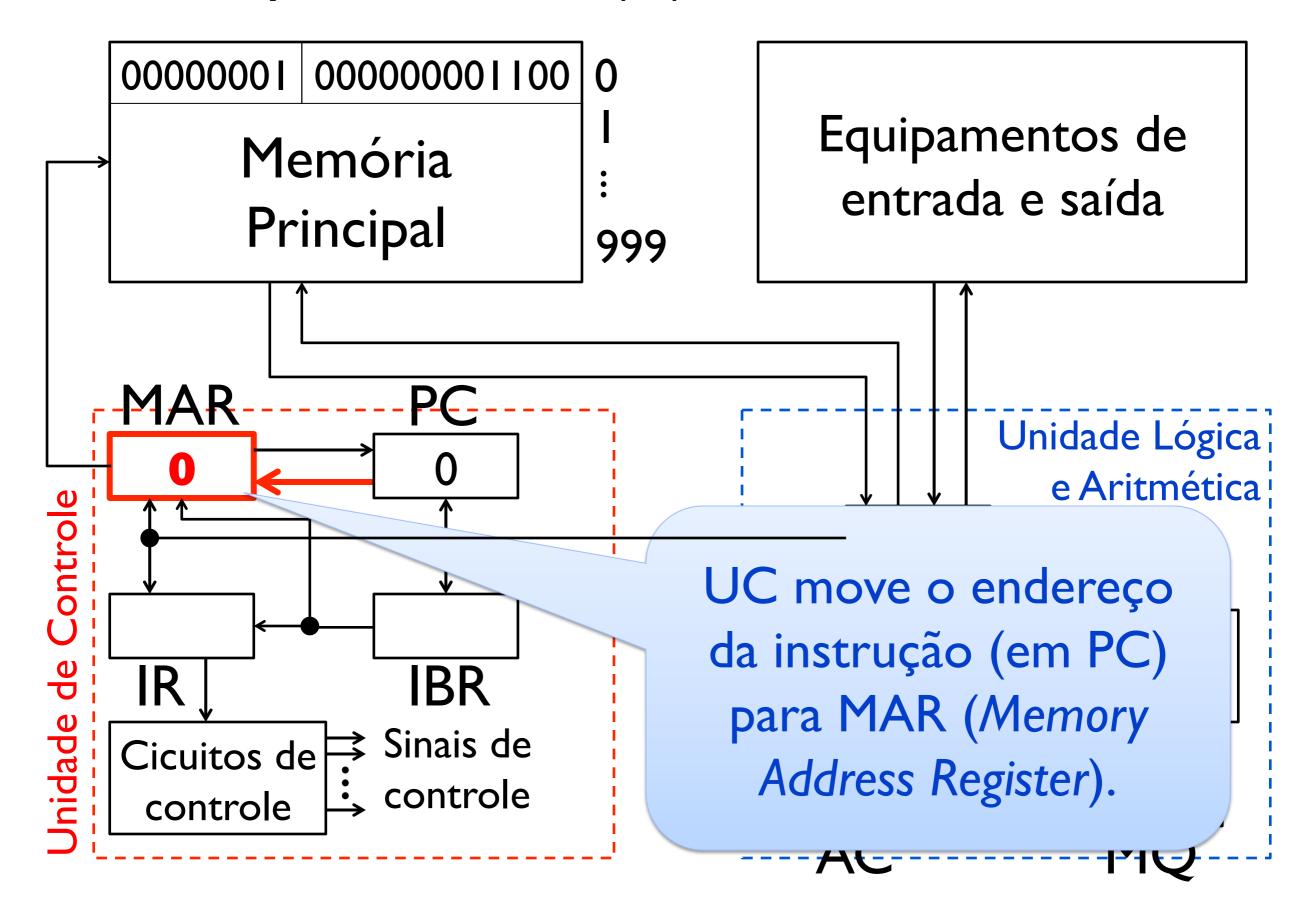
#### **Exemplo**: Execução da instrução LOAD M(X)

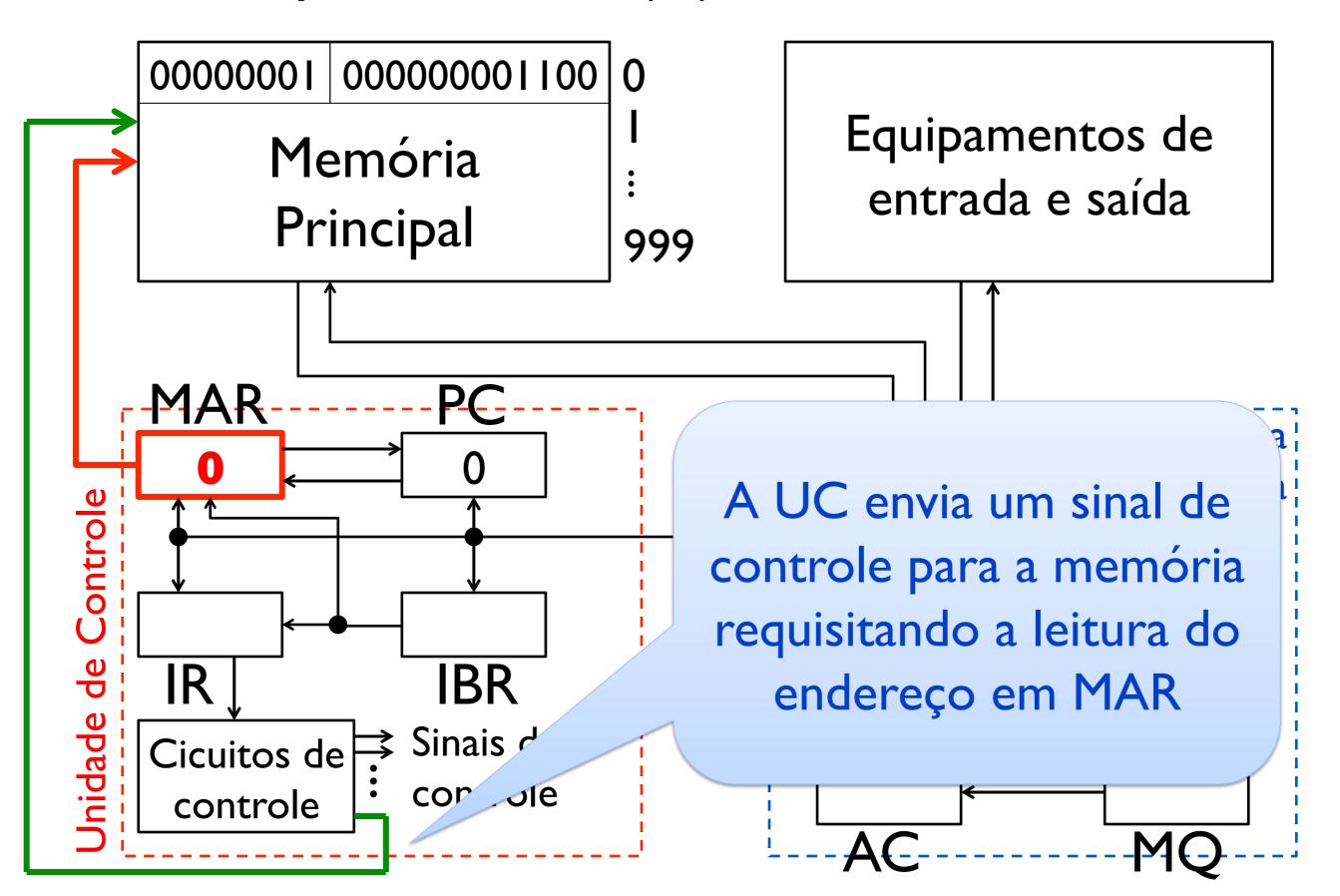
- Transfere M(X) para o acumulador
- acumulador = registrador AC
- M(X) = conteúdo da memória no endereço X
- código de operação 0000000 l

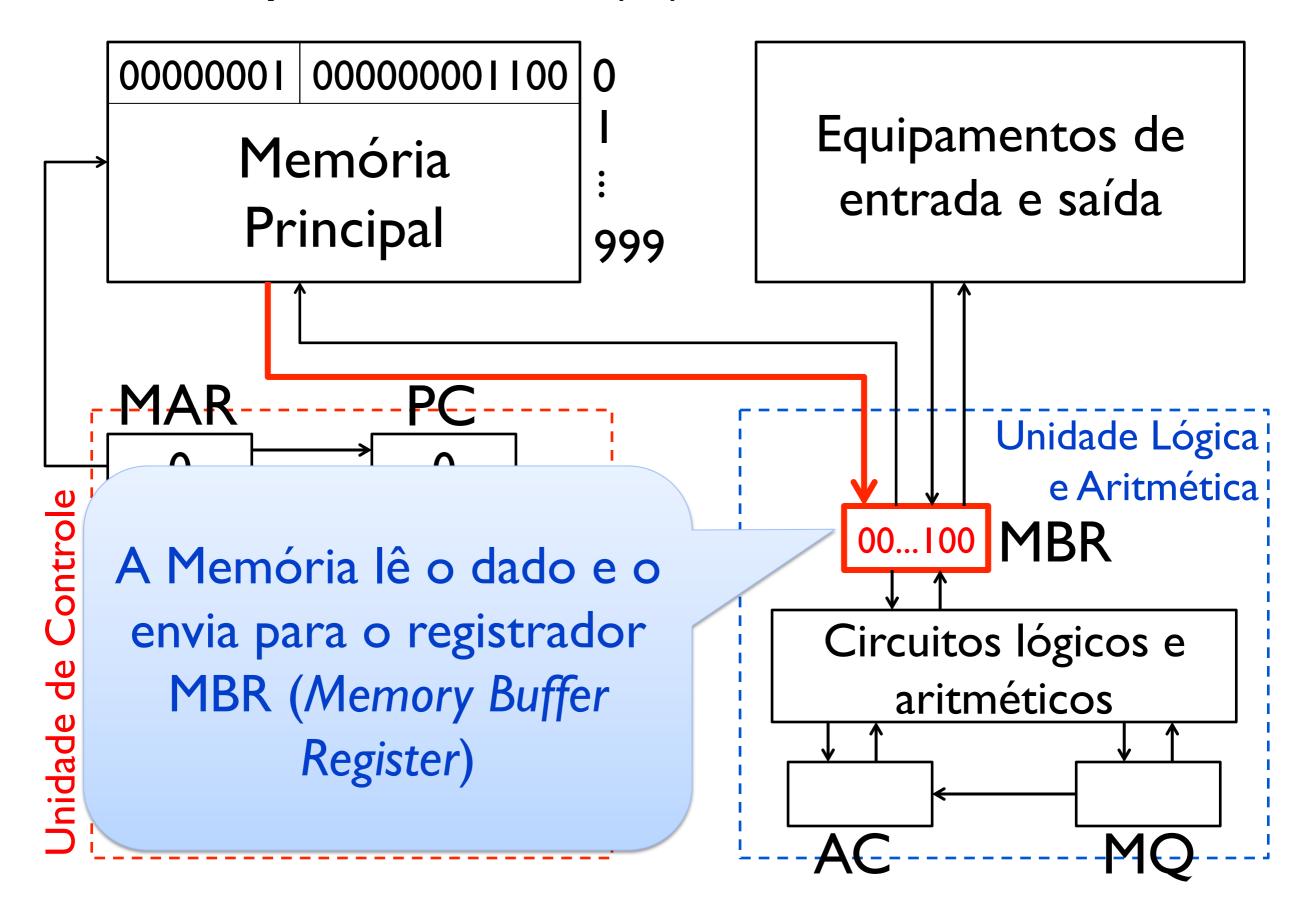
## LOAD M(12) Transfere o dado no endereço 12 da memória para o registrador AC.

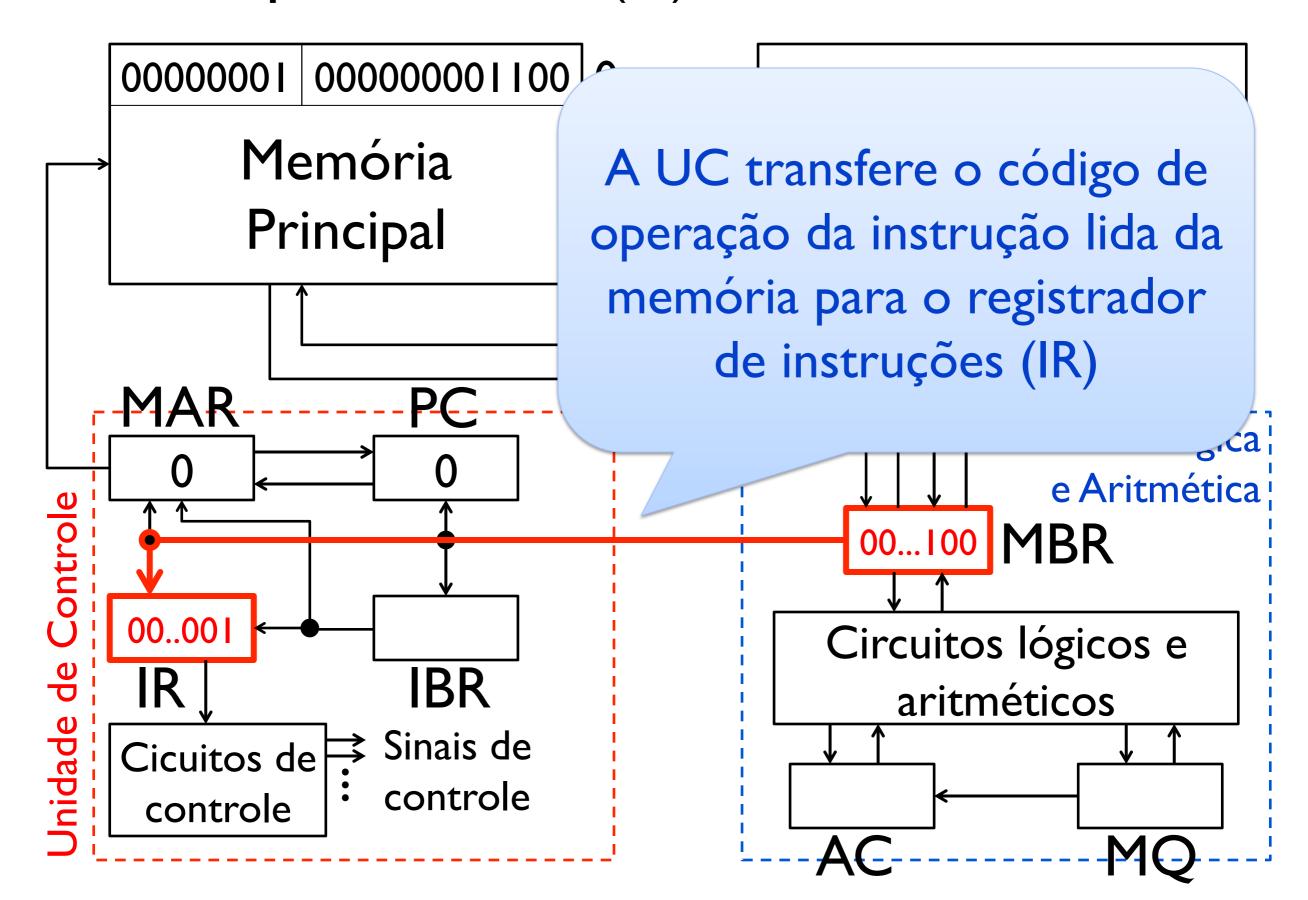


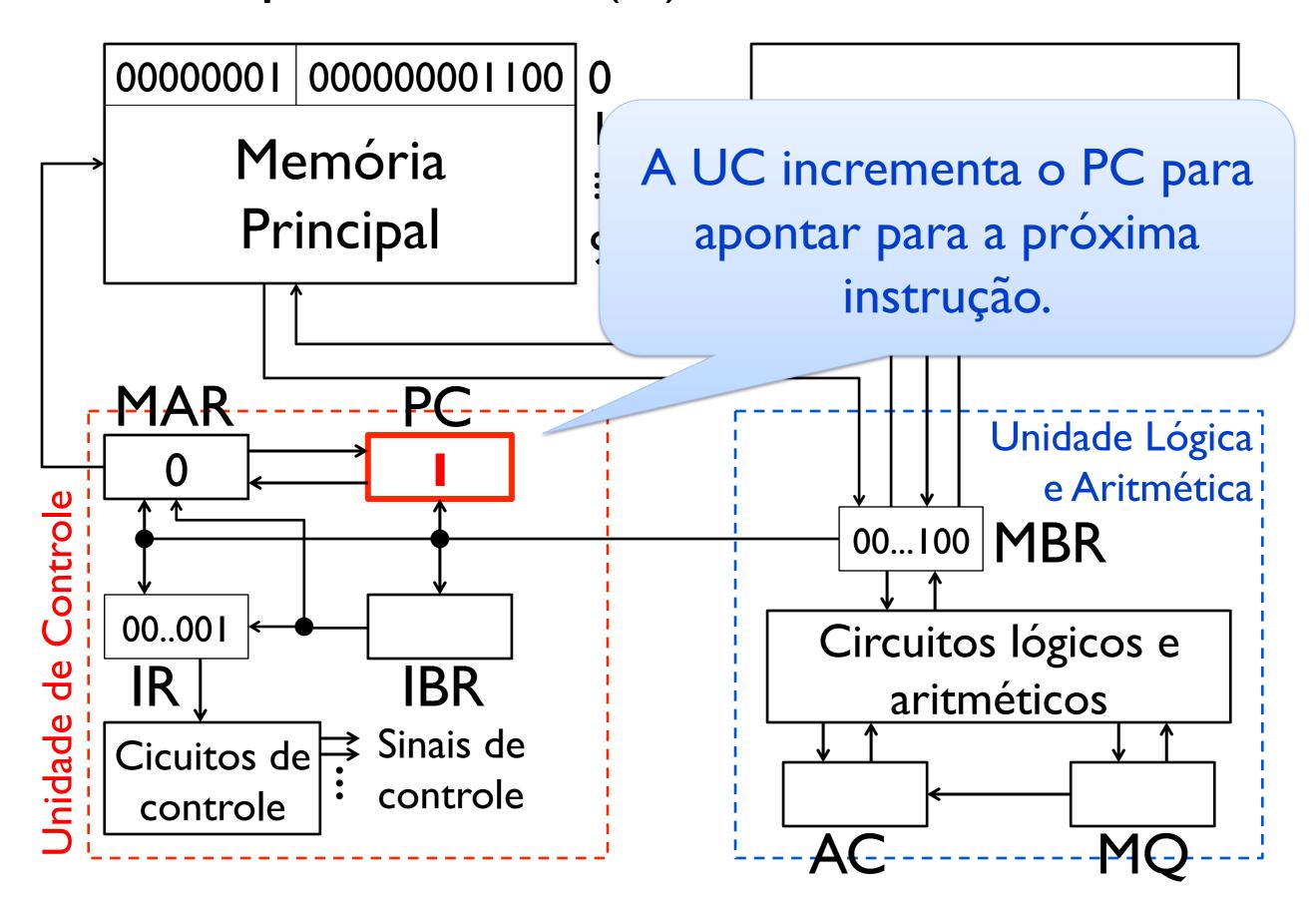






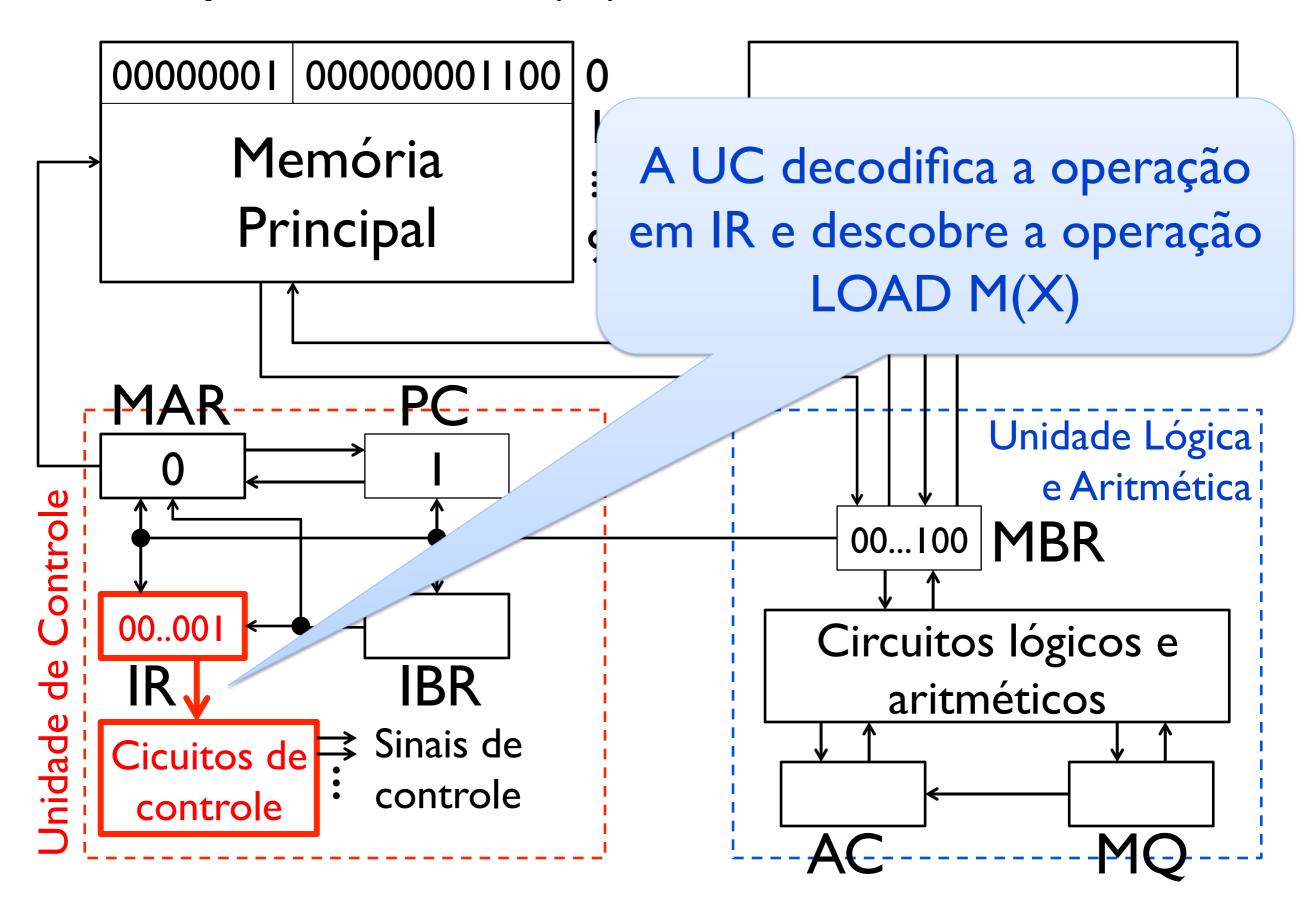


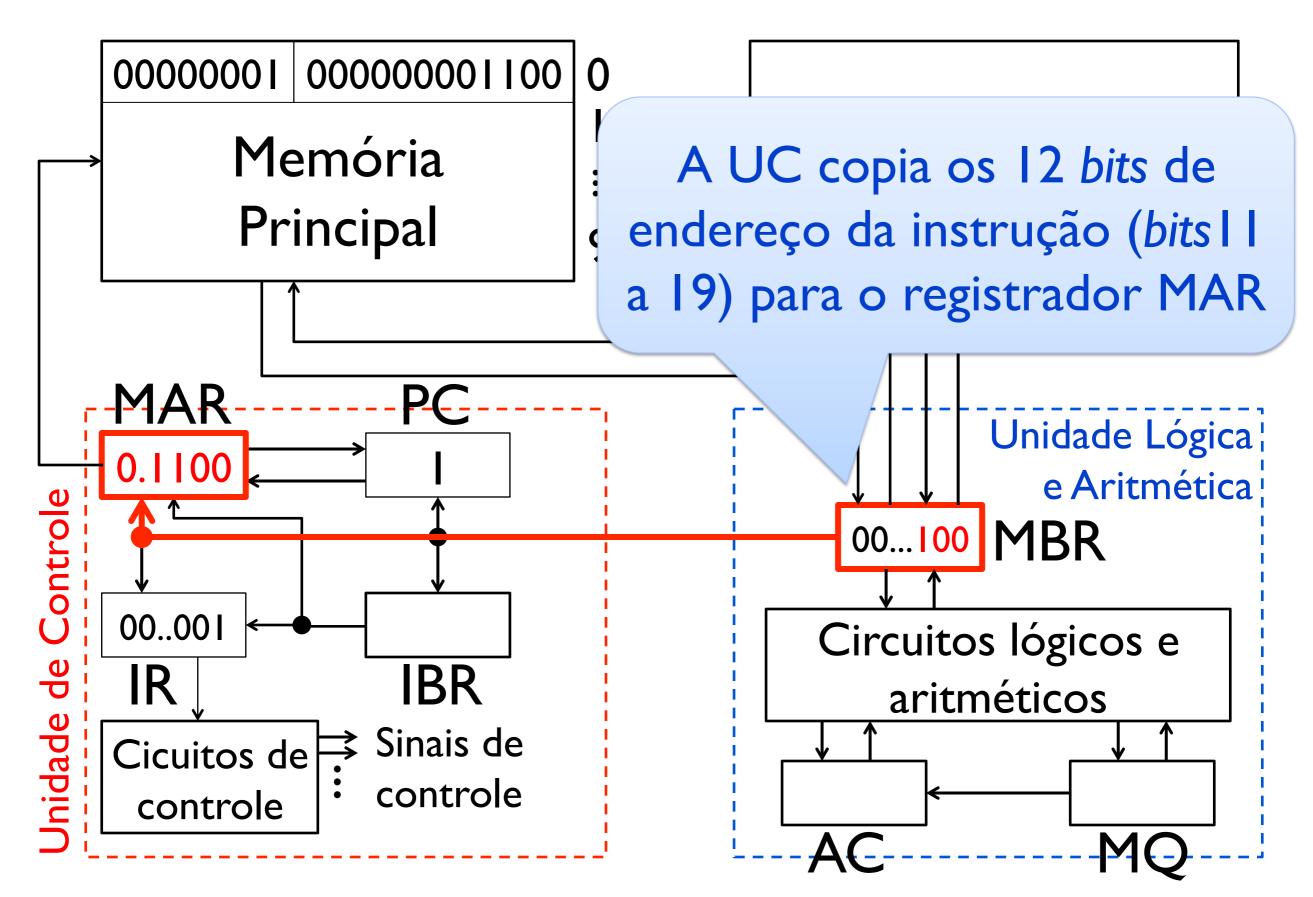


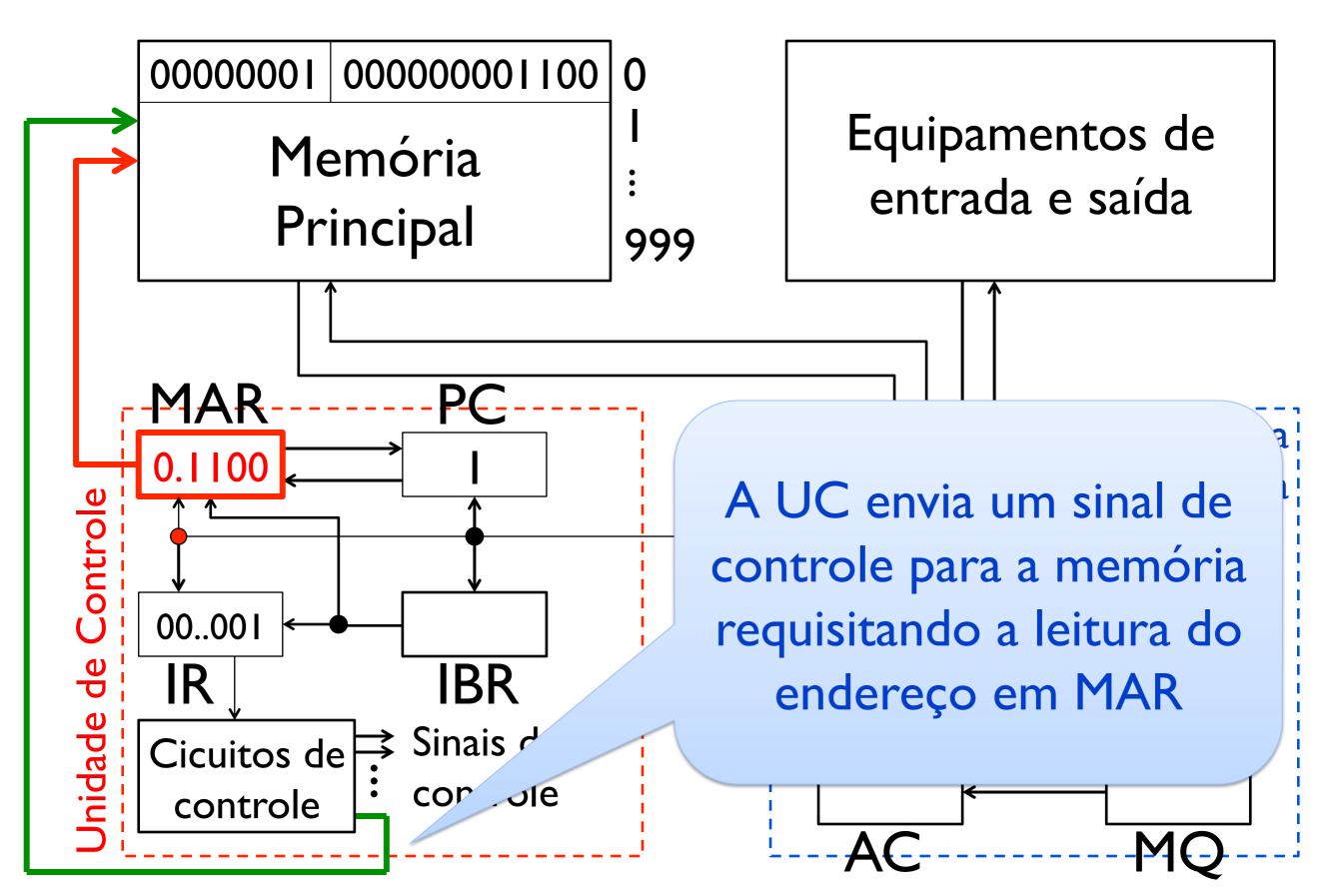


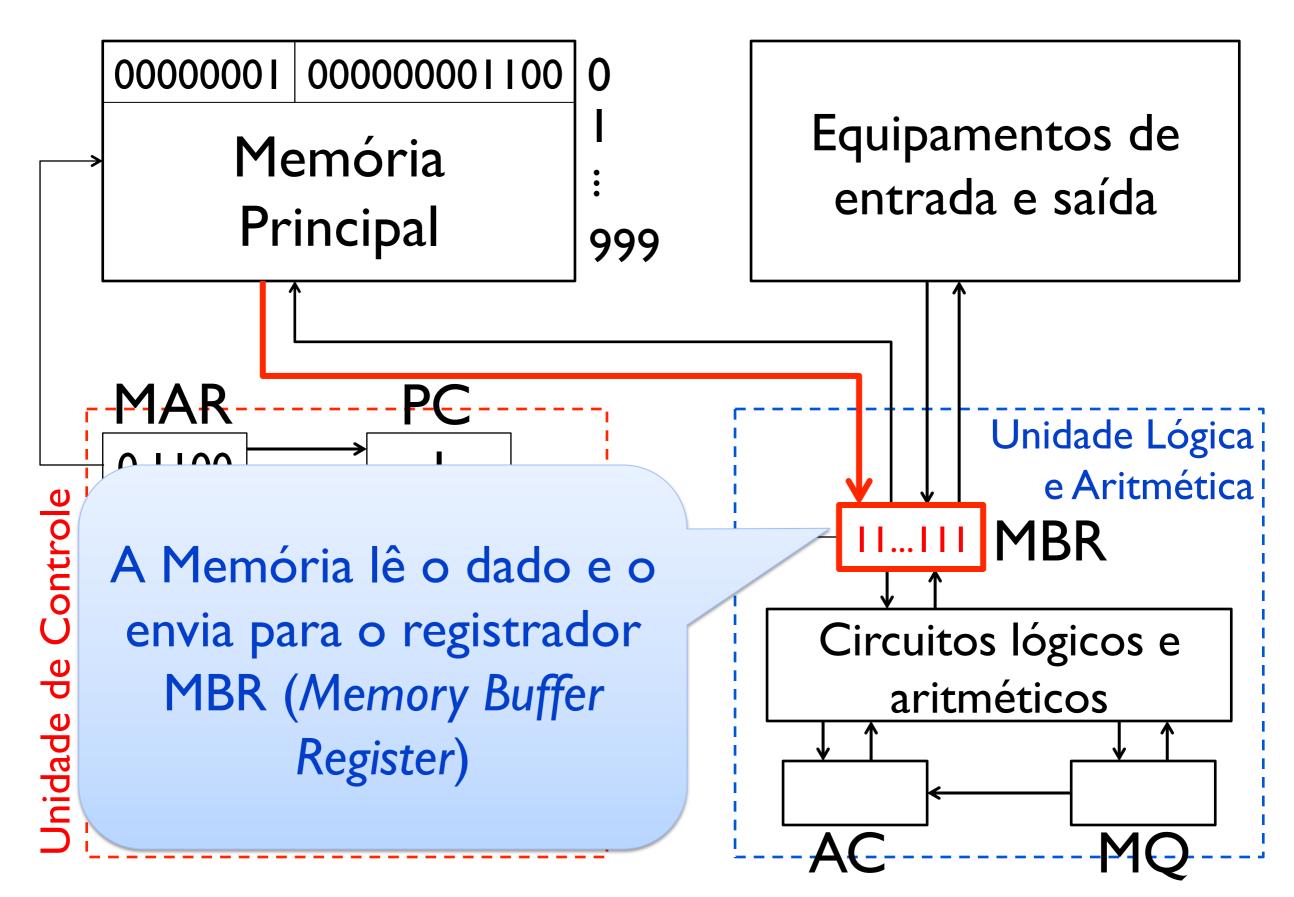
- Ciclo de busca completo
  - O código da instrução a ser executada está em IR
  - PC aponta para a próxima instrução

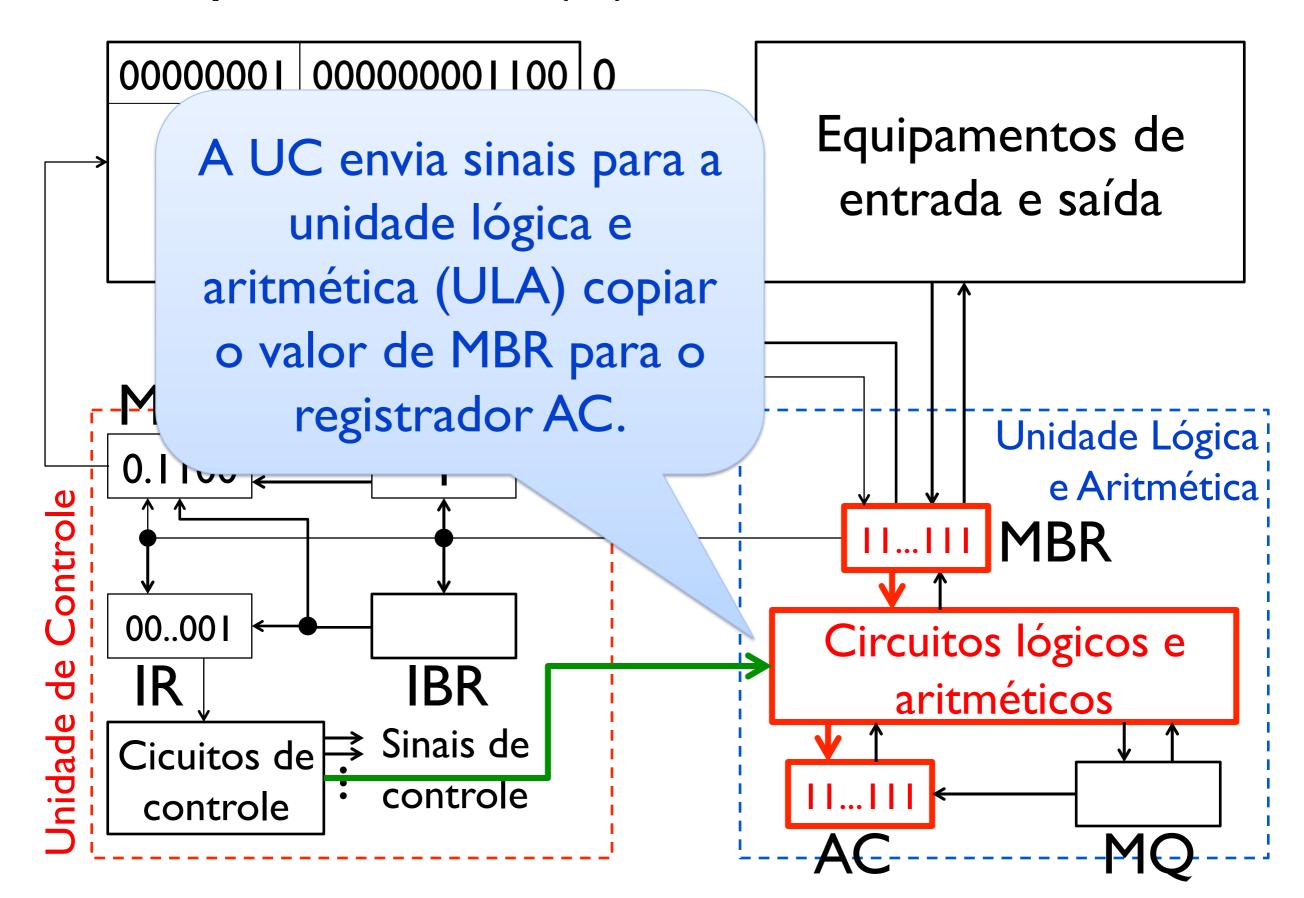
- Vamos ver o ciclo de execução











- Ciclo de execução completo
  - O conteúdo da memória no endereço 12 foi copiado para o registrador AC.
  - A próxima instrução pode ser executada a partir do ciclo de busca.

#### Estrutura do Computador IAS: Exercício

- A instrução ADD M(X) soma o valor na posição X da memória com o valor do registrador AC e grava o resultado no registrador AC.
- I) Qual a diferença entre o ciclo de busca desta instrução e o ciclo de busca da instrução LOAD M(X)?
- 2) Descreva o ciclo de execução da instrução ADD M(X).

#### Conceitos Básicos: Linguagens de Programação

#### Leitura

 Capítulo 2.1 do livro do Stallings (Arquitetura e Organização de Computadores)