#### 1. Descreva as funções de uma UCP.

- Executar os programas armazenados na memória principal, buscando suas instruções, examinando as, e então executando uma após a outra.
- Busca de instruções e dados na memória.
- Programa a transferência de dados entre a memória e os dispositivos de entrada/saída.
- Decodifica as instruções.
- Realiza as operações lógica e aritméticas.
- Responde a sinais enviados por dispositivos de entrada/saída como RESET ou interrupções.

## Indique os dois atributos da memória e quais são as operações que a UCP pode solicitar.

- Mémória: Primária e Secundária, Volátil e não volátil
- Operações da UCP: Aritmética e Lógica

# 3. Para que servem os dispositivos de entrada e saída de um computador? Cite alguns exemplos.

 Os dispositivos de entrada e saída (E/S) permitem a comunicação entre o usuário e o computador, bem como entre o computador e outros dispositivos. Exemplos de dispositivos de entrada incluem teclado e mouse, enquanto dispositivos de saída incluem monitores e impressoras. Dispositivos como discos rígidos e pen drives podem funcionar como entrada e saída.

### 4. Formalize o conceito de bit, byte e palavra.

- **Bit**: A menor unidade de informação em um computador, que pode representar dois estados (0 ou 1).
- **Byte**: Conjunto de 8 bits. É a unidade básica de armazenamento usada para representar um caractere, como uma letra ou número.
- **Palavra**: Conjunto de bits que o processador manipula como uma unidade única. O tamanho da palavra varia conforme a arquitetura do sistema, podendo ser, por exemplo, 16, 32 ou 64 bits.

#### 5. Qual é a diferença entre linguagem de alto nível e linguagem de máquina?:

- **Linguagem de Alto Nível**: Linguagens como Python, C ou Java, que são mais fáceis para humanos entenderem, utilizando sintaxes semelhantes a palavras e frases do cotidiano.
- **Linguagem de Máquina**: Conjunto de instruções em formato binário que o processador entende diretamente. Estas instruções são mais difíceis para os humanos escreverem e interpretarem, mas são necessárias para a execução direta no hardware.
- 6. Considere um sistema de computador que possua u processador capaz de endereçar, no máximo, 32 M endereços de memória principal. Qual deverá ser o tamanho, em bits, do barramento de endereços?

Número de endereços =  $2^n$ Onde:

- n é o número de bits do barramento de endereços;
- O número de endereços é 32M, que significa (  $32\times 10^{20}$  ) endereços. Primeiro, transformamos ( 32M ) em potência de 2:

$$32M = 32 imes 2^{20} = 2^5 imes 2^{20} = 2^{25}$$

Agora, igualamos:

$$2^n = 2^{25}$$

Logo:

$$n=25$$

Portanto, o tamanho do barramento de endereços deverá ser **25 bits**.

7. Um computador, cuja memória RAM (MP) tem uma capacidade máxima de armazenamento de 2K palavras de 16 bits cada, possui um REM e um RDM. Qual é o tamanho desses registradores? Qual é o valor do maior endereço dessa MP e qual é a quantidade total de bits que nela podem ser armazenados?

**Tamanho do REM (Registrador de Endereços de Memória):** O REM armazena o endereço de uma palavra na memória. A memória tem 2K palavras de 16 bits, onde  $K=2^{10}$ , então:

$$2K \times 16b = 32 \text{ Kbits}$$

Porém como o REM armazena em bytes

$$\frac{32}{8} \text{ KB} = 4KB$$

Para endereçar uma memória de 4KB são necessários

$$4KB = 2^2 \times 2^{10} = 2^{12} \text{ Bytes} = 2^{12} \times 8 = 2^{12} \times 2^3 = 2^{15} \text{ bits}$$

Logo, o **REM deve ter 15 bits** para endereçar todas as palavras da memória.

**Tamanho do RDM (Registrador de Dados de Memória)**: O **RDM** armazena os dados de uma palavra. Cada palavra na memória tem 16 bits, então o **RDM deve ter 16 bits**, já que ele precisa ser capaz de armazenar uma palavra inteira.

**Valor do maior endereço da MP**: O maior endereço possível é o último endereço da memória, que é  $2^n - 1$ , pois os endereços começam do 0. Portanto, o valor do maior endereço é  $2^{15} - 1$ .

**Quantidade total de bits que podem ser armazenados na memória**: A memória tem 2048 palavras, e cada palavra tem 16 bits. Assim, a quantidade total de bits que podem ser armazenados é:

$$32K ext{ bits} = 2^5 imes 2^{10} = 2^{15} ext{ bits}$$

- 8. Um processador possui RDM com capacidade de armazenar 32 bits e um REM com capacidade de armazenar 24 bits. Sabendo-se que em cada acesso são lidas duas células da memória RAM (MP) e que o barramento de dados em tamanho igual ao da palavra, pergunta-se:
- a) Qual é a capacidade máxima de endereçamento do microcomputador em questão?

A capacidade máxima de endereçamento depende do número de bits do **REM** (Registrador de Endereços de Memória). O REM tem 24 bits, então o número total de endereços que o microcomputador pode acessar é:

$$2^{24}\,\mathrm{B} = 2^4 \times 2^{20}\,\mathrm{B} = 16\;\mathrm{MB}$$
endereços

Portanto, o microcomputador pode endereçar **16MB endereços**.

 b) Qual é o total máximo de bits que podem ser armazenados na memória RAM?

Sabemos que a MP tem capacidade de 16MB, logo

$$2^{24} \times 8 = 2^{24} \times 2^3 = 2^{27} \text{ bits}$$

Portanto, o total máximo de bits que podem ser armazenados na memória RAM é **128 Mbits (Mb)**.

c) Qual é o tamanho da palavra e de cada célula da máquina?
 O tamanho da palavra é igual à capacidade do RDM, ou seja, 32 bits = 4 bytes.
 O tamanho de cada célula é metade de uma palavra, já que o enunciado menciona que em cada acesso são lidas duas células. Portanto, o tamanho de cada célula é 16 bits = 2 nytes.

9. Um processador possui um barramento de endereços com capacidade de permitir a transferência de 33 bits de cada vez. Sabe-se que o barramento de dados permite a transferência de 4 palavras em cada acesso e que cada célula da memória RAM armazena 1/8 de cada palavra. Considerando que a memória RAM pode armazenar um máximo de 64 Gbits, pergunta-se:

## a) Qual é a quantidade máxima de células que podem ser armazenadas na memória RAM?

Tamanho total da memória (em bits): 64 Gbits =  $2^6 \times 10^{30}$  bits (ou 8GB).

**Tamanho de cada célula (em bits):** Cada célula armazena 1/8 de uma palavra, ou seja, o tamanho de uma palavra é 8 vezes o tamanho de uma célula, ou seja, cada célula tem 8 bits.

Se  $mem\'oria\ total=2^{36}\ bits$  , e uma célula armazena  $\frac{1}{8}$  de uma palavra, a quantidade máxima de  $Q_{c\'elulas}$  é simplesmente

$$Q_{c\'elulas} = rac{2^{36}}{2^3} = 2^{33}$$
 c\'elulas

Então, a quantidade máxima de células é  $2^{33}$  de células.

# b) Qual é o tamanho do REM e do barramento de dados existentes neste computador?

REM e o barramento de capacidade de 33bits

Sabemos que o barramento de dados transfere 4 palavras em cada acesso. Logo,

Tamanho do barramento de dados =  $4 \times$  tamanho da palavra

Tamanho do barramento =  $4 \times 64 = 256$  bits

### c) Qual é o tamanho de cada célula e da palavra desta máquina?

Tamanho da célula =  $\frac{1}{8} \times$  tamanho da palavra

Tamanho da célula = 8 bits

Tamanho da palavra =  $8 \times 8$  = 64 bits

- 10. Um computador possui um RDM com 16 bits de tamanho e um REM com capacidade para armazenar números com 20 bits. Sabe-se que a célula deste computador armazena dados com 8 bits de tamanho e que ele possui uma quantidade N de células, igual à sua capacidade máxima de armazenamento. Pergunta-se:
- a) Qual é o tamanho do barramento de endereços?

Tamanho do barramento de endereços = Tamanho do REM = 20 bits.

### b) Quantas células de memória são lidas em uma única operação de leitura?

Como o RDM tendo o mesmo tamanho do barramento de dados. Se o RDM tem 16 bits e cada célula tem 8 bits, então em uma única operação de leitura, o RDM consegue ler:

$$\frac{16 \, \text{bits (RDM)}}{8 \, \text{bits por c\'elula}} = 2 \, \text{c\'elulas}.$$

### c) Quantos bits tem a MP?

Considerando o registrador REM com 20 bits, sabe se que o processador pode endereçar  $2^{20}$  Bytes. Logo, a capacidade é

$$2^{20}B = 1 \text{ MB} = 1 \times 2^3 \text{ M} = 8 \text{ Mbits}$$

- 11. Um microcomputador possui uma capacidade máxima de MP com 32 K células, cada uma capaz de armazenar uma palavra de 8 bits. Pergunta-se:
  - a) Qual é o maior endereço, em decimal , desta memória?

Sabemos que a memória principal (MP) possui **32 K células**. O número "K" representa **1024** ou  $2^{10}$ , logo o número total de células é:

$$32 \times 1024 = 2^5 \times 2^{10} = 2^{15}$$
 Bytes.

O **maior endereço** de uma memória é sempre igual ao número total de células menos 1 (porque o endereçamento começa do zero). Portanto, o maior endereço, em decimal, é:

$$2^{15}-1$$

### b) Qual é o tamanho do barramento de endereços deste sistema?

O barramento de endereços precisa ser capaz de endereçar todas as  $2^{15}-1$  de memória. O tamanho do barramento de endereços em bits é determinado pelo número de endereços que ele pode gerar, que é dado por  $2^n$ , onde n é o número de bits no barramento. Sabemos que:

$$2^{15}$$

Portanto, o barramento de endereços tem 15 bits

### c) Quantos bits podem ser armazenados no RDM e no REM?

**RDM (Registrador de Dados de Memória):** O RDM armazena uma **palavra** de dados. Como cada célula da memória armazena uma palavra de **8 bits**, o RDM deve ser capaz de armazenar **8 bits**.

REM: 15 bits, pois é igual o tamanho do barramento.

### d) Qual é o total máximo de bits que pode existir nesta memória?

Para determinar o total máximo de bits que a memória pode armazenar, basta multiplicar o número total de células pela quantidade de bits que cada célula pode armazenar.

Sabemos que a memória tem **32.768 células**, e cada célula armazena **8 bits**. Logo, o total máximo de bits é:

$$32.768$$
 células  $\times$  8 bits por célula  $=2^{15} \times 2^3 = 2^{18}$  bits.

Como K $bits = 2^{10}$ , logo,  $2^8$  Kbits = 256 Kbits

- 12. Considere uma célula de uma MP cujo endereço é, em hexadecimal, 2C81 e que tem armazenado em seu conteúdo um valor igual a, em hexadecimal, F5A. Sabe-se que, neste sistema, as células têm o mesmo tamanho das palavras e que em cada acesso é lido o valor de uma célula. Pergunta-se:
  - a) Qual deve ser o tamanho do REM e do RDM neste sistema?
- REM (Registrador de Endereçamento de Memória):
   O REM precisa armazenar o endereço da célula de memória. O endereço fornecido é 2C81 (em hexadecimal). Como cada digito em hexa é equivalente a 4 bits, logo:

$$2C81_{\text{hex}} = 001011001000001_{\text{bin}} = 16 \, \text{bits.}$$

RDM (Registrador de Dados de Memória):
 O valor armazenado na célula é F5A (hexadecimal):

$$F5A_{
m hex} = 111101011010_{
m bin} = 12\,{
m bits}.$$

## b) Qual deve ser a máxima quantidade de bits que podem ser implementados nessa memória?

O número máximo de células endereçáveis é:

$$2^{16}$$
 Bytes. =  $2^{16} \times 2^{3}$  bits =  $2^{19}$  bits

# 13. Uma memória ROM pode ser também considerada uma memória do tipo Leitura/Escrita? Por que?

Não, a memória ROM (Read-Only Memory) não pode ser considerada uma memória do tipo Leitura/Escrita. Isso ocorre porque o próprio nome da memória ROM indica que ela é apenas de leitura ("read-only"), ou seja, os dados armazenados nela são gravados uma única vez (normalmente durante o processo de fabricação ou, em alguns casos, com processos especiais de gravação) e não podem ser modificados ou apagados pelo usuário ou pelo sistema durante o uso normal.

14. Qual é a vantagem do uso de muitos registradores em um processador? (Acesso rápido aos dados, Redução de operações de leitura/escrita na memória, Execução eficiente de operações aritméticas e lógicas)

Aumenta a eficiência do processador, acelerando o acesso aos dados, reduzindo a dependência da memória principal e melhorando o desempenho geral do sistema, especialmente em operações complexas e paralelas.

### 15. Por que não é possível a MP ser totalmente volátil?

No entanto, o sistema precisa manter certos dados persistentes, como o sistema operacional, configurações essenciais e outros programas importantes (BIOS/UEFI). Se a memória fosse completamente volátil, todas essas informações seriam perdidas a cada desligamento, tornando o sistema inutilizável após a reinicialização

16. Sempre que o processador realiza um acesso à MP para efetuar uma operação de leitura ou de escrita, ele manipula dois valores distintos, mas que estão associados ao acesso. Quais são esses valores?

Os dois valores manipulados pelo processador ao acessar a MP são:

- 1. Endereço de memória: O endereço onde o dado será lido ou escrito.
- 2. **Dados:** O valor que será armazenado (escrito) ou recuperado (lido) da memória no endereço especificado.

Esses dois valores são gerenciados pelos registradores **REM** (Registrador de Endereçamento de Memória) e **RDM** (Registrador de Dados de Memória), respectivamente.

17. Quantos bits são requeridos para se endereçar células em uma memória de 128 G endereços?

$$128\,G=128 imes2^{30}\,\mathrm{endere}$$
ços.

Precisamos encontrar o valor de n em  $2^n$  que seja capaz de endereçar essa quantidade. Logo:

$$2^n = 128 \times 2^{30} = 2^7 \times 2^{30} = 2^{37}$$
.

Portanto, **são necessários 37 bits** para endereçar uma memória de 128 G endereços.

18. **E quantos bits seriam requeridos se a memória tivesse 32 K endereços?**Para uma memória de **32 K** endereços:

$$32\,K = 32 imes 2^{10}\,\mathrm{endere}$$
ços.

Precisamos encontrar o valor de n em  $2^n$  que seja capaz de endereçar essa quantidade. Logo:

$$2^n = 32 \times 2^{10} = 2^5 \times 2^{10} = 2^{15}$$
.

Portanto, são necessários 15 bits para endereçar uma memória de 32 K endereços.

19. Você considera válida a afirmação "vale aumentar a capacidade da memória principal para que o acesso aos meios magnéticos (discos rígidos e disquetes) seja mais rápido"?

Não, a afirmação não é válida. Aumentar a capacidade da memória principal (RAM) melhora o desempenho geral do sistema ao permitir que mais dados e programas sejam mantidos na memória de acesso rápido, mas isso **não acelera diretamente o acesso aos meios magnéticos**, como discos rígidos ou disquetes. Esses dispositivos têm velocidades de leitura e gravação limitadas, independentes da quantidade de RAM instalada. O que pode melhorar o desempenho do sistema é o uso de cache ou técnicas como a memória virtual, que reduz a frequência de acesso a discos

20. Descreva as funções básicas de uma UCP, indicando os seus principais componentes.

A Unidade Central de Processamento (UCP) tem as seguintes funções básicas:

- Controle: Coordena as operações de todas as partes do computador, determinando quais instruções devem ser executadas e em que ordem.
- 2. **Execução:** Realiza operações aritméticas e lógicas sobre os dados.
- 3. **Interpretação de Instruções:** A UCP busca as instruções da memória, as decodifica e as executa.

#### Principais componentes:

- Unidade de Controle (UC): Controla o fluxo de dados e as instruções.
- Unidade Aritmética e Lógica (UAL): Realiza operações matemáticas e lógicas.
- **Registradores:** Armazenam dados temporários.
- **Clock:** Sincroniza as operações do processador.
- 21. Quais são as funções da Unidade Aritmética e Lógica UAL?

  A Unidade Aritmética e Lógica (UAL) realiza duas funções principais:
  - 1. **Operações Aritméticas:** Soma, subtração, multiplicação, divisão, entre outras operações matemáticas.
  - 2. Operações Lógicas: Comparações e operações lógicas como AND, OR, XOR, NOT.

### 22. O que é e para que serve o Acc?

O **Acumulador (Acc)** é um registrador especial utilizado para armazenar o resultado das operações aritméticas e lógicas realizadas pela UAL. Ele é fundamental em muitas arquiteturas de processadores, pois facilita o acesso rápido aos resultados intermediários durante o processamento de instruções.

## 23. Qual é o componente de um processador que determina o período de duração de cada uma de suas atividades e controla o sincronismo entre elas?

O componente responsável por controlar o sincronismo e determinar o período de duração de cada atividade no processador é o **clock**. Ele gera pulsos em intervalos regulares, definindo o tempo que o processador tem para executar cada instrução ou operação

- 24. Quais são as funções da Unidade de Controle de um processador? As funções da **Unidade de Controle (UC)** são:
  - 1. **Buscar instruções:** A UC busca as instruções da memória principal.
  - 2. **Decodificar instruções:** A UC interpreta o código de operação da instrução.
  - 3. **Controlar o fluxo de dados:** A UC coordena a transferência de dados entre os componentes internos e externos (registradores, memória, UAL, etc.).
- 4. **Executar instruções:** A UC ativa os circuitos necessários para a execução de cada instrução.
- 25. Considere um computador cuja MP é organizada com N células de 1 byte cada uma. As instruções interpretadas pela UCP possuem três tamanhos diferentes: as do tipo A possuem 16 bits; as do tipo B têm 32 bits e as do tipo C possuem 48 bits. Considerando que o código de operação de cada uma tem um tamanho fixo e igual a 8 bits e que os programas executados nesse processador são constituídos de uma mistura dos três tipos de instruções, imagine um processo prático para incremento automático do CI (ou PC) após a execução de cada instrução de um programa.

Para incrementar automaticamente o **Contador de Instruções (CI)** ou **Program Counter (PC)**, o sistema pode verificar o tamanho da instrução após sua execução. Como o código de operação (opcode) é sempre de 8 bits, o PC pode ser incrementado de acordo com o tamanho da instrução:

- Instruções de 16 bits: Incrementa o PC em 2 bytes.
- Instruções de 32 bits: Incrementa o PC em 4 bytes.

• Instruções de 48 bits: Incrementa o PC em 6 bytes.

Essa estratégia garante que o CI sempre aponte para o próximo endereço de instrução correto.

26. Considerando as instruções a seguir, indique a quantidade de ciclos de memória despendidos para realizar o ciclo de instrução completo. Explicite a quantidade de operações de leitura e de escrita, quando foi o caso:

ADD Op R0 <- R0 + (Op) (I) SUB Op (Op) <- R0 - (Op) (II) ADD Op1, Op2 (Op1) <- (Op1) + (Op2) (III) R0 <- R0 + 1 (IV) R0 <- (Op) (V)

- **ADD Op**: R0←R0+(Op)
  - Operações de memória: 1 leitura (do operando Op da memória).
  - Total de ciclos de memória: 1 ciclo de leitura.
- **SUB Op**: (Op)←R0-(Op)
  - Operações de memória: 1 leitura (do operando Op) e 1 escrita (para gravar o resultado).
  - Total de ciclos de memória: 2 ciclos (1 leitura + 1 escrita).
- **ADD Op1, Op2**: (Op1)←(Op1)+(Op2)
  - Operações de memória: 2 leituras (para Op1 e Op2) e 1 escrita (para gravar o resultado em Op1).
  - Total de ciclos de memória: 3 ciclos (2 leituras + 1 escrita).
- **INCR**: R0←R0+1
  - Operações de memória: Nenhuma, pois a operação é feita diretamente no registrador RO.
  - Total de ciclos de memória: O ciclos (operação apenas no registrador).
- **LDA Op**: R0←(Op)
  - Operações de memória: 1 leitura (para o operando Op da memória).
  - Total de ciclos de memória: 1 ciclo de leitura.

No total, são gastos 7 acessos a MP, sendo 5 para leitura e 1 para escrita

27. Considere um computador com 64 K células de memória, instruções de um operando, tendo possibilidade de ter um conjunto de 256 instruções de máquina. Considerando que cada instrução tem o tamanho de uma célula, que é o mesmo tamanho da palavra do sistema, qual é o tamanho, em bits, dos registradores CI (ou PC) e RDM? Qual é o tamanho total em bits dessa memória?

Tamanho do CI (ou PC): 16 bits.

O Contador de Instruções (CI ou PC) precisa endereçar todas as células da memória. Como o computador possui **64 K células**, precisamos de  $\log_2(64\times1024)=2^6\times2^{10}=16$  bits para o CI.

Tamanho do RDM: 8 bits.

O RDM (Registrador de Dados de Memória) armazena uma palavra de dados. Cada célula de memória armazena uma palavra. Se o sistema é baseado em **256 instruções de máquina**, isso implica que o tamanho da palavra é de **8 bits** (pois  $\log_2(256) = 8$ ).

Tamanho total da memória: 524.288 bits (ou 512 Kbits).

A memória possui **64 K células**, e cada célula armazena **8 bits** (uma palavra). Logo, o tamanho total da memória é:

$$64 K \times 8 \text{ bits} = 64 \times 1024 \times 8 = 524.288 \text{ bits}$$

- 28. Um computador tem um REM de 16 bits e um barramento de dados de 20 bits. Possui instruções de um operando, todas do tamanho de uma célula e do mesmo tamanho da palavra. Ele foi adquirido com apenas uma placa de MP de 4K. Pergunta-se:
  - a) Qual é o tamanho, em bits, do RDM e do PC?
    - Tamanho do RDM: 20 bits.

O barramento de dados tem **20 bits**, então o RDM precisa armazenar **20 bits** para receber ou enviar dados da memória através do barramento.

Tamanho do PC: 16 bits.

O PC deve ser capaz de endereçar a memória. Como o REM tem **16 bits**, o PC também precisa ser capaz de conter esses 16 bits para endereçar a memória.

b) Seria possível aumentar a capacidade de armazenamento dessa memória? Até quanto e por quê?

Sim, seria possível aumentar a capacidade de armazenamento. Atualmente, o sistema possui **4K células**, e o REM tem **16 bits**, o que permite endereçar até  $2^{16}=65.536$  endereços de memória (ou 64 K células). Portanto, a memória pode ser expandida até **64 K células** de memória.

c) Qual é a quantidade máxima de instruções de máquina que poderia existir nesse computador?

O número máximo de instruções de máquina depende do tamanho do campo de código de operação (opcode). Se o opcode ocupa  $\bf 8$  bits (o valor típico), então o conjunto de instruções pode ter até  $\bf 2^8 = 256$  instruções de máquina. Portanto, o computador pode ter até  $\bf 256$  instruções de máquina.

- 29. Um computador possui um conjunto de 128 instruções de um operando; supondo que sua memória tenha capacidade de armazenar 512 palavras e que cada instrução tenha o tamanho de uma palavra e da célula de memória. Pergunta-se:
  - a) Qual o tamanho em bits do REM, RDM, RI e CI?

### • REM (Registrador de Endereçamento de Memória):

A memória tem **512 palavras**. O REM deve ser capaz de endereçar todas essas palavras. O número de bits necessários para isso é:

$$\log_2(512) = 9 \, \mathrm{bits}$$

### RDM (Registrador de Dados de Memória):

O RDM deve armazenar o conteúdo de uma palavra. Se o sistema tem **128 instruções**, o tamanho do RDM pode ser de **8 bits** (pelo menos), o suficiente para armazenar uma palavra ou o código da instrução.

### RI (Registrador de Instruções):

O RI precisa armazenar o código da instrução. Como o conjunto de instruções tem **128 instruções**, o RI precisa de  $\log_2(128) = 7$  bits para armazenar o código de operação.

### • CI (Contador de Instruções):

O CI precisa endereçar todas as palavras da memória, então, como no caso do REM, ele deve ter **9 bits**.

b) Qual a capacidade de memória em bytes?Cada palavra armazena \*\*8 bits\*\* (ou 1 byte), e a memória tem \*\*512 palavras\*\*. Portanto, a capacidade total de memória é:

$$512 \text{ palavras} \times 1 \text{ byte por palavra} = 512 \text{ bytes.}$$

c) Se se quisesse alterar o tamanho das instruções para 17 bits, mantendo inalterado o tamanho do REM, quantas novas instruções poderiam ser criadas?

Se o tamanho das instruções fosse alterado para **17 bits** e o tamanho do REM permanecesse o mesmo, o campo do opcode (código de operação) teria:

17 bits de instrução -9 bits para o endereço do operando =8 bits para o opcode.

Com 8 bits disponíveis para o opcode, seria possível ter até  $2^8=256$  instruções. Portanto, 128 novas instruções poderiam ser criadas, além das 128 já existentes, totalizando 256 instruções.

- 30. Considere um computador que possua uma UCP com CI de 16 bits e RI de 38 bits. Suas instruções têm dois operandos do mesmo tamanho (16 bits), além, é claro, de um código de operação. Pergunta-se:
  - a) Qual o tamanho da instrução?

Cada instrução tem dois operandos de **16 bits** e um código de operação. O RI (Registrador de Instruções) tem **38 bits**, então o código de operação pode ser calculado como:

$$38 \, \text{bits} - (2 \times 16 \, \text{bits dos operandos}) = 6 \, \text{bits para o opcode}.$$

Portanto, o tamanho total da instrução é:

$$16 \text{ bits (operando 1)} + 16 \text{ bits (operando 2)} + 6 \text{ bits (opcode)} = 38 \text{ bits.}$$

### b) Qual o tamanho do campo do código da operação?

Conforme calculado acima, o campo do código de operação (opcode) ocupa 6 bits.

# c) Considerando que a configuração básica dessa máquina é de 16 Kbytes de memória, até que tamanho pode a memória ser expandida?

Para expandir a memória, precisamos analisar o tamanho do CI (Contador de Instruções), que tem **16 bits**. Um CI de 16 bits pode endereçar até 216=65.536 enderec\_os2^{16} = 65.536, \text{endereços}216=65.536enderec\_os. Se cada endereço corresponde a 1 byte, a memória pode ser expandida até **65.536 bytes**, ou seja, **64 Kbytes**.

• Tamanho máximo da memória: 64 Kbytes.