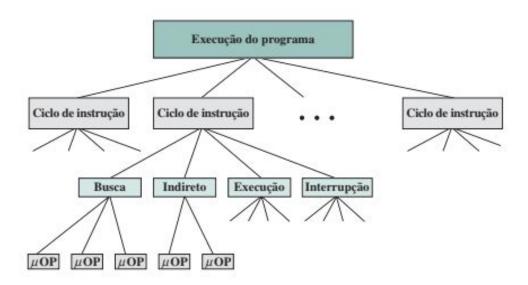
Unidade de Controle - operação e controle microprogramado

Grupo: Daniel Carlos Everaldo Faustino Matheus Gameiro

> O QUE SÃO MICRO-OPERAÇÕES?

São instruções detalhadas de baixo nível usadas em alguns projetos para acionar diversos componentes de um sistema, através de sinais de controle.

> ESQUEMA BÁSICO DE EXECUÇÃO DE OPERAÇÃO



➣ Ciclo de busca

PC:Contador de Programa

MAR: Registrador de endereço memória

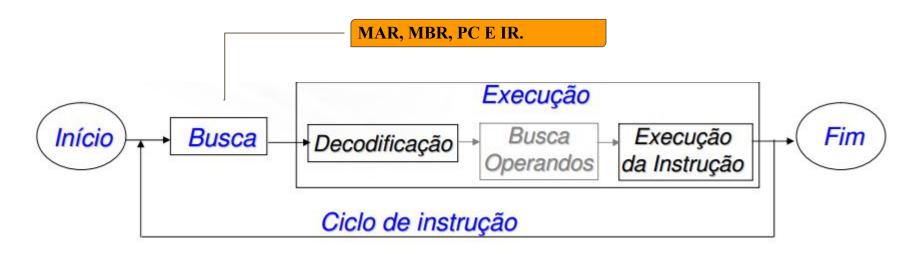
MBR: Registrador de buffer de memória

IR:Registrador de instrução

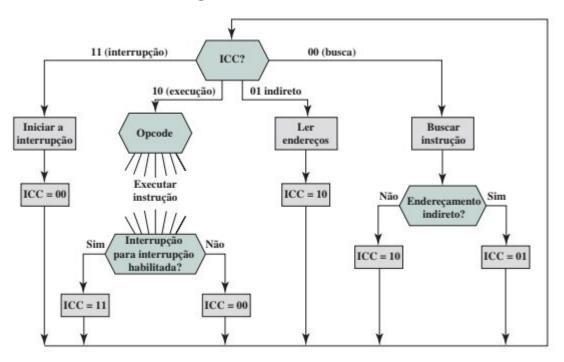
t1: MAR
$$\leftarrow$$
 (PC)
t2: MBR \leftarrow Memória
PC \leftarrow (PC) + I
t3: IR \leftarrow (MBR)

MAR		MAR	0000000001100100
MBR		MBR	
PC	0000000001100100	PC	0000000001100100
IR		IR	
AC		AC	
	(a) Início (antes de t ₁)		(b) Depois do primeiro passo
MAR	0000000001100100	MAR	0000000001100100
MBR	0001000000100000	MBR	0001000000100000
PC	0000000001100101	PC	0000000001100101
IR		IR	0001000000100000
AC		AC	
	(c) Depois do		(d) Depois do

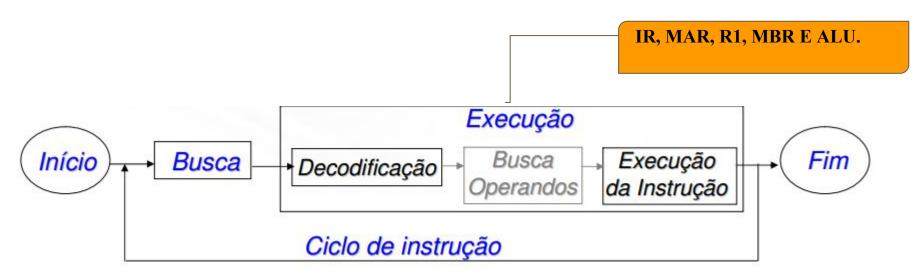
> ESQUEMA BÁSICO DO CICLO DE INSTRUÇÃO - busca



> FLUXOGRAMA DETALHADO



> ESQUEMA BÁSICO DO CICLO DE INSTRUÇÃO - execução



> REQUISITOS FUNCIONAIS

São funções capazes de definir o que exatamente a unidade de controle deve fazer acontecer. Uma definição desses requisitos funcionais é a base para o projeto e a implementação da unidade de controle.

- 1. ALU.
- 2. Registradores.
- 3. Caminhos de dados internos.
- 4. Caminhos de dados externos.
- 5. Unidade de controle.

> REQUISITOS FUNCIONAIS

Sequenciamento: a unidade de controle faz com que o processador siga uma série de micro-operações na sequência correta, com base no programa que está sendo executado.

Execução: a unidade de controle faz cada micro-operação ser executada.

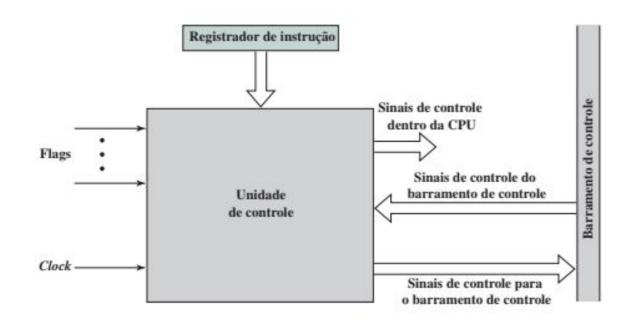
> SINAIS DE CONTROLE

Podemos macro definir como três tipos: ativador de função, ativador do caminho de dados e barramento externo.

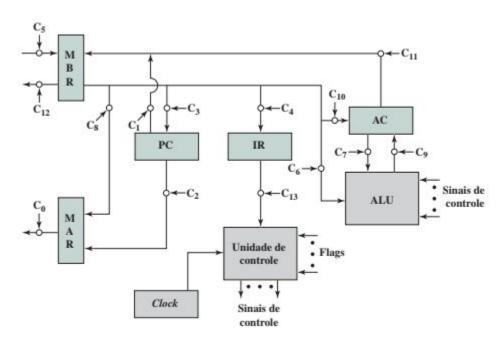
ONDE:

- Clock
- Flags
- Sinais do barramento de controle
- Sinais dentro da CPU
- Sinais para o barramento de controle

> SINAIS DE CONTROLE



> SINAIS DE CONTROLE



> MICRO-OPERAÇÕES E SINAIS DE CONTROLE

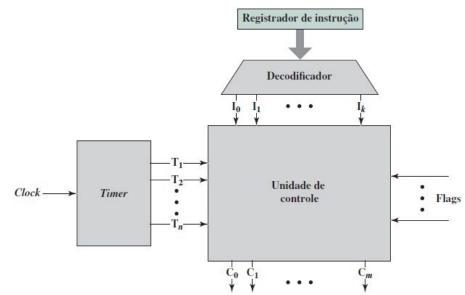
	Micro-operações	Sinais de controle ativos
	$t_1: MAR \leftarrow (PC)$	C ₂
Busca:	t_2 : MBR \leftarrow Memória PC \leftarrow (PC) + 1	C _S , C _R
	t_3 : IR \leftarrow (MBR)	C ₄
	t_1 : MAR \leftarrow (IR(Endereço))	C ₈
Indireto:	t₂: MBR ← Memória	C ₅ , C _R
	t_3 : IR(Endereço) \leftarrow (MBR(Endereço))	C ₄
	$t_1: MBR \leftarrow (PC)$	C ₁
Interrupção:	t ₂ : MAR ← Endereço-salvar PC ← Endereço-rotina	
	t ₃ : Memória ← (MBR)	C ₁₂ , C _W

C_R = Sinal de controle de leitura para o barramento do sistema.

Cw = Sinal de controle de escrita para o barramento do sistema.

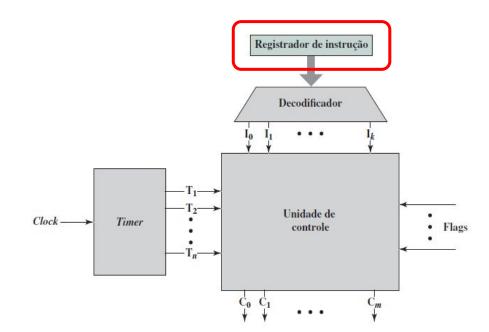
Implementação em Hardware

➤ Nesta implementação, a unidade de controle é um circuito combinatório. Seus sinais lógicos de entrada são transformados em um conjunto de sinais lógicos de saída, que são os sinais de controle.



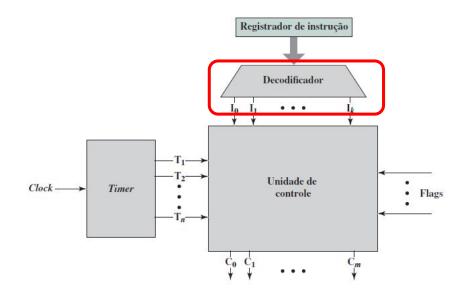
Registrador de Instrução

➤ A unidade de controle faz uso do opcode e vai efetuar diferentes ações (gera uma combinação diferente de sinais de controle) para instruções diferentes.



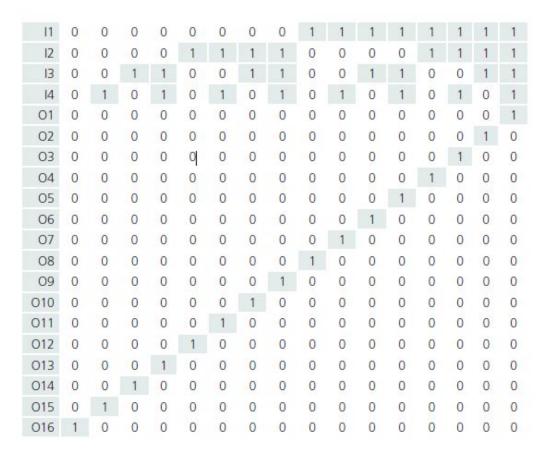
Decodificador

➤ Para simplificar a lógica da unidade de controle, deveria haver uma única entrada lógica para cada opcode. Essa função pode ser executada por um decodificador, o qual recebe uma entrada codificada e produz uma única saída.



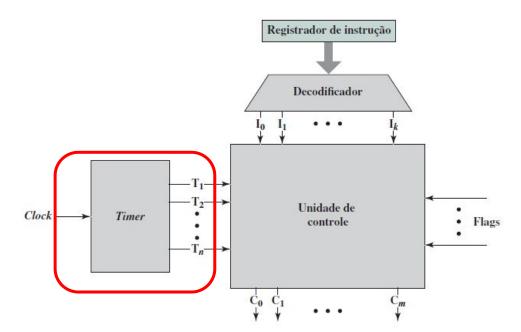
Decodificador

➤ Um decodificador com quatro entradas e 16 saídas.



Clock

➤ A unidade de controle envia diferentes sinais de controle em unidades diferentes de tempo dentro de um mesmo ciclo de instrução.



Exemplo de Unidade de Controle

➤ A UC gera uma sequência de sinais de controle, que causam a execução das microoperações. A tabela indica os sinais de controle requeridas para algumas execução das microoperações

	Micro-operações	Sinais de controle ativos
	t_1 : MAR \leftarrow (PC)	C ₂
Busca:	t_2 : MBR \leftarrow Memória PC \leftarrow (PC) + 1	C ₅ , C _R
	t_3 : IR \leftarrow (MBR)	C ₄
	t_1 : MAR \leftarrow (IR(Endereço))	C ₈
Indireto:	t ₂ : MBR ← Memória	€5, -R
	t_3 : IR(Endereço) \leftarrow (MBR(Endereço))	C ₄
	t_1 : MBR \leftarrow (PC)	C ₁
Interrupção:	t₂ : MAR ← Endereço-salvar PC ← Endereço-rotina	
	t₃: Memória ← (MBR)	C ₁₂ , C _W

C_R = Sinal de controle de leitura para o barramento do sistema.

Cw = Sinal de controle de escrita para o barramento do sistema.

Exemplo de Unidade de Controle

- ➤ Considere o sinal de controle C5 (que faz com que um dado seja lido do barramento externo para o REM).
- ➤ Vamos definir dois sinais P e Q que possui a seguinte interpretação.

➤ O sinal de controle C5 é ativado durante o segundo intervalo de tempo t2, tanto no ciclo de busca quanto no de busca do operando(endereçamento indireto). Portanto:

$$C_5 = \overline{P} \bullet \overline{Q} \bullet T_2 + \overline{P} \bullet Q \bullet T_2$$

Exemplo de Unidade de Controle

- ➤ A expressão não está completa. C5 é também necessária durante o ciclo de execução de uma instrução.
- ➤ Supondo que apenas as instruções LDA, ADD e AND efetuem leitura na memória, temos:

$$C_5 = \overline{P} \bullet \overline{Q} \bullet T_2 + \overline{P} \bullet Q \bullet T_2 + P \bullet \overline{Q} \bullet (LDA + ADD + AND) \bullet T_2$$

- Esse mesmo processo poderia ser repetido para todo sinal de controle, resultando em um conjunto de equações booleanas que definem o comportamento da UC e portanto de UCP.
- A tarefa de implementar um circuito combinatório que satisfaça todas essas equações se torna extremamente dificil.
- ➤ Uma abordagem bem mais simples, conhecida como microprogramação, normalmente é usada.

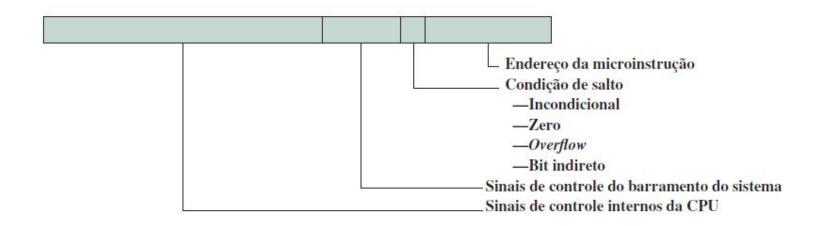
Microinstruções

- ➤ Uma alternativa usada em vários processadores CISC é implementar uma unidade de controle microprogramada.
- ➤ Uma sequência de instruções é conhecida como um microprograma, ou firmware.

Ordem	Efeito da ordem		
An	$C(Acc) + C(n)$ para Acc_1		
Sn	$C(Acc) - C(n)$ para Acc_1		
Hn	C(n) para Acc ₂		
Vn	$C(Acc_2) \times C(n)$ para Acc , onde $C(n) \ge 0$		
Tn	C(Acc ₁) para n, 0 para Acc		
Un	C(Acc ₁) para n		
Rn	$C(Acc) \times 2^{(n+1)}$ para Acc		
Ln	$C(Acc) \times 2^{n+1}$ para Acc		
Gn	IF $C(Acc) < 0$, transferir o controle para n ; se $C(Acc) \ge 0$, ignorar (isto é, proceder serialmente)		
In	Ler próximo caractere do mecanismo de entrada para n		
On	Enviar C(n) para mecanismo de saída		

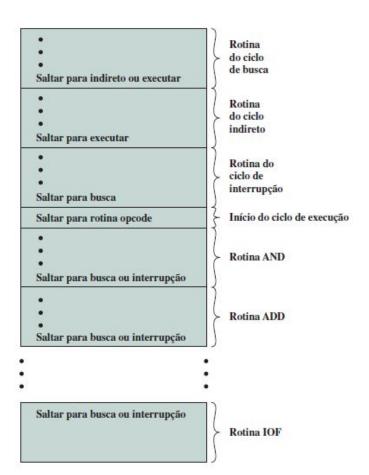
Microinstrução Horizontal

Existe um bit para cada linha de controle interna do processador e um bit para cada linha de controle do barramento do sistema. Há um campo de condição indicando a condição em que deve haver um desvio e há um campo com o endereço da microinstrução a ser executada depois que um desvio é tomado.

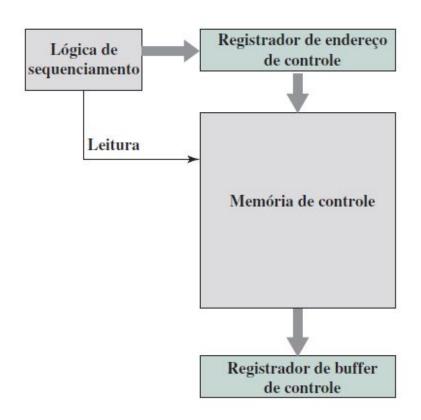


Memória de Controle

Ela define a sequência de micro-operações para serem executadas durante cada ciclo (de busca, indireto, de execução, de interrupção) e especifica o sequenciamento desses ciclos.



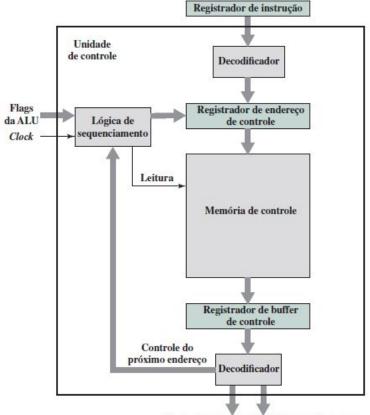
Microarquitetura da Unidade de Controle.



- O conjunto de microinstruções é armazenado na memória de controle. O registrador de endereço de controle contém o endereço da próxima microinstrução a ser lida.
- Quando uma microinstrução é lida a partir da memória de controle, ela é transferida para um registrador de buffer de controle.

Funcionamento da unidade de controle microprogramada

- > A unidade de controle funciona desta forma:
 - Para executar uma instrução, a unidade lógica de sequenciamento emite um comando READ para a memória de controle.
 - A palavra cujo endereço é especificado no registrador de endereço de controle é lida para dentro do registrador de buffer de controle.
 - O conteúdo do registrador de buffer de controle gera sinais de controle e a informação do próximo endereço para a unidade lógica de sequenciamento.
 - A unidade lógica de sequenciamento carrega um novo endereço no registrador de endereço de controle com base na informação do próximo endereço.



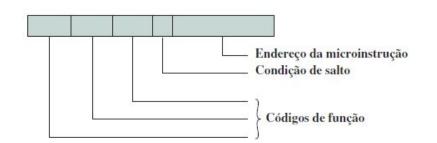
Sinais de controle Sinais de controle para o internos da CPU barramento do sistema

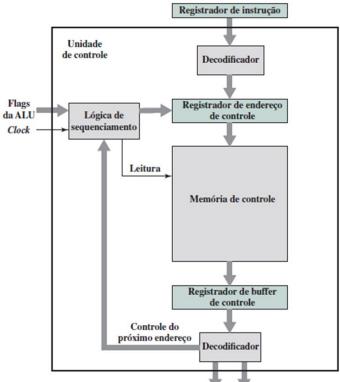
Funcionamento da unidade de controle microprogramada

- ➤ Dependendo do valor das flags da ALU e do registrador de buffer de controle, uma das três decisões é tomada:
 - Obter a próxima instrução: adiciona 1 ao registrador de endereço de controle.
 - Saltar para uma nova rotina com base em uma microinstrução de salto: carrega o campo de endereço do registrador de buffer de controle no registrador de endereço de controle.
 - Saltar para uma rotina de instrução de máquina: carrega o registrador de endereço de controle com base no opcode que está em IR.

Funcionamento da unidade de controle microprogramada

Em uma microinstrução vertical, um código é usado para cada ação a ser efetuada, e o decodificador traduz esse código em sinais de controle individuais.



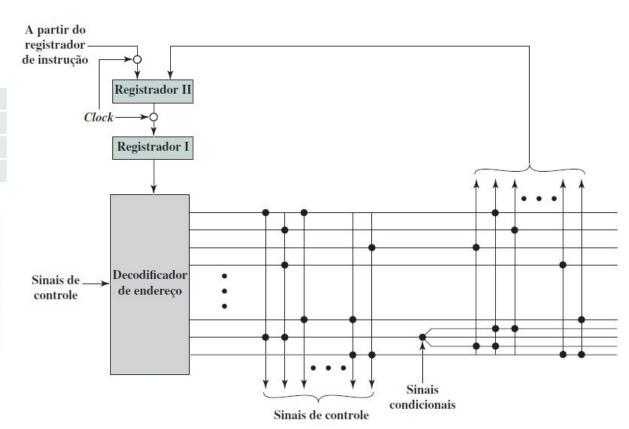


Sinais de controle Sinais de controle para o internos da CPU barramento do sistema

Controle de Wilkes

Α	Multiplicando
В	Acumulador (metade menos significativa)
C	Acumulador (metade mais significativa)
D	Registrador de deslocamento

E	Serve tanto como um registrador de endereço de memória (MAR) quanto como um registrador de armazenamento temporário
F	Contador do programa
G	Outro registrador temporário; usado para contagem



Controle de Wilkes

		Unidade aritmética	Unidade de controle de registradores	Flip-flop co	ondicional		cima strução
				Definir	Usar	0	1
	0		F para G e E			1	
	1		(G para "1") para F			2	
	2		Armazenamento para G			3	
	3		G para E			4	
	4		E para decodificar			-	
Α	5	C para D				16	
S	6	C para D				17	
Н	7	Armazenamento para B				0	
V	8	Armazenamento para A				27	
T	9	C para armazenamento				25	
U	10	C para armazenamento				0	
R	11	B para D	E para G			19	

Vantagens e desvantagens

- A principal vantagem do uso da microprogramação para implementar uma unidade de controle é que ela simplifica o projeto da unidade de controle. Assim a implementação fica mais barata e menos propensa a erros.
- A principal desvantagem de uma unidade microprogramada é que ela será um pouco mais lenta do que uma unidade por hardware de tecnologia comparável.

Sequenciamento de microinstruções

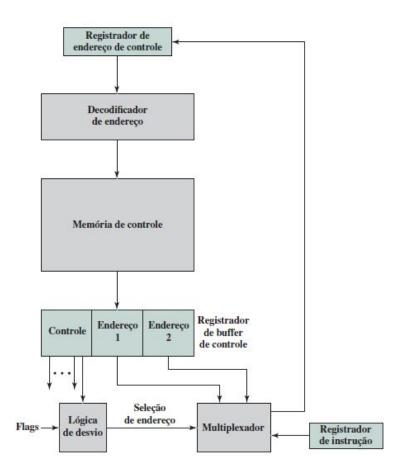
- > Preocupações: o tamanho da microinstrução e o tempo de geração do endereço.
- ➤ Ao executar um microprograma, o endereço da próxima microinstrução a ser executada se encaixa em uma dessas categorias:
 - o Determinado pelo registrador de instrução.
 - Próximo endereço sequencial.
 - Lógica de desvio.

Técnicas de sequenciamento

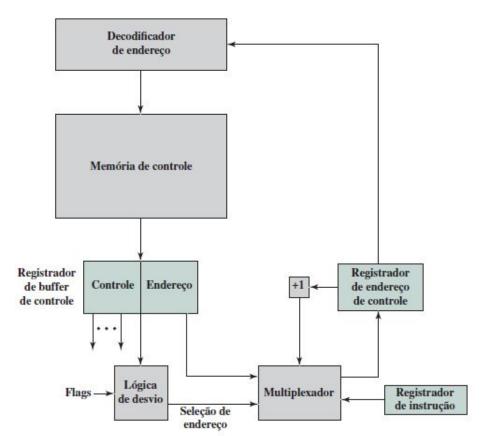
- ☐ Dois campos de endereço.
- ☐ Campo de endereço único.
- ☐ Formato variável.

Dois campos de endereço

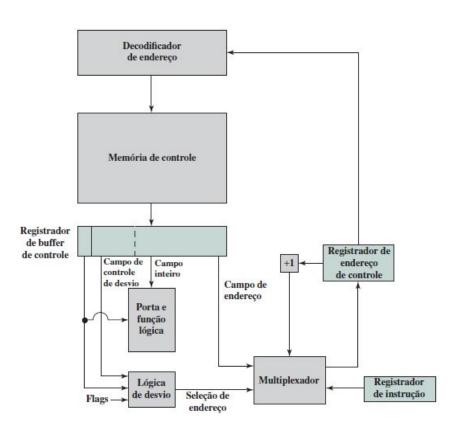
- ➤ Um multiplexador existente serve como destino para os campos de endereço e para o registrador de instrução.
- ➤ O multiplexador transmite o opcode ou um dos dois endereços para o registrador de endereço de controle.



Campo de endereço único



Formato variável



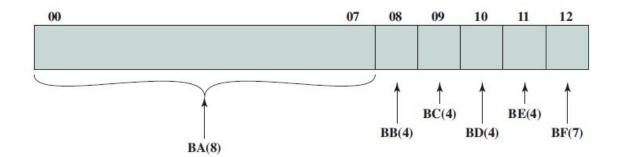
Geração de Endereços

- ➤ Podem ser divididas em técnicas explícitas, em que o endereço está disponível explicitamente na microinstrução, e técnicas implícitas, que requerem lógica adicional para gerar o endereço.
- ➤ Uma instrução de desvio condicional depende dos seguintes tipos de informação:
 - o Flags da ALU.
 - o Parte do opcode ou campo de modo de endereço da instrução de máquina.
 - o Partes do registrador selecionado, como o bit de sinal.
 - Bits de estado dentro da unidade de controle.

Explícita	Implícita		
Dois campos	Mapeamento		
Desvio incondicional	Adição		
Desvio condicional	Controle residual		

Técnica Implícita

➤ Envolve a combinação ou a adição de duas partes de um endereço para formar o endereço completo.



Questões

1 - Quais o registradores que participam do ciclo de busca? Comente a função de cada um.

2 - Como é interpretada uma microinstrução horizontal?