

Arquitetura e Organização de Computadores

Conjunto de Instruções

Introdução

- Se um programador estiver usando uma linguagem de alto nível, muito pouco da arquitetura da máquina básica é visível
- Um limite onde o projetista de computador e o programador podem ver a mesma máquina é o conjunto de instruções de máquina

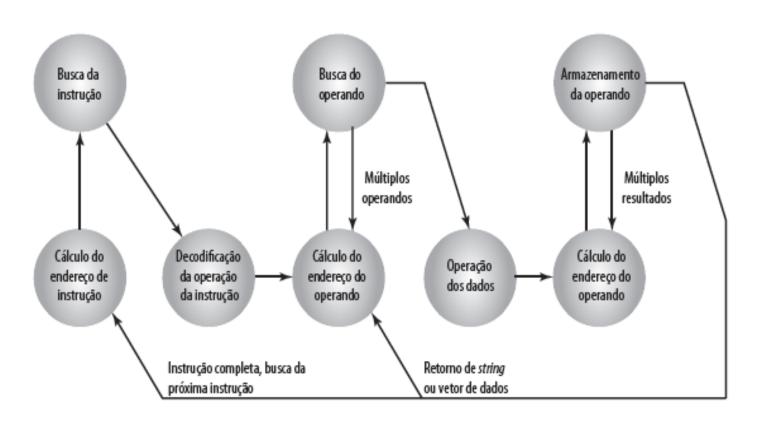
O que é um conjunto de instruções?

- A coleção completa de instruções que são entendidas por uma CPU.
- Código de máquina.
- Binário.
- Normalmente, representado por códigos em assembly.

Elementos de uma instrução

- Código de operação (Op code):
 - Faça isto.
- Referência a operando fonte:
 - Nisto.
- Referência a operando de destino:
 - Coloque a resposta aqui.
- Referência à próxima instrução:
 - Quando tiver feito isso, faça isto...

Diagrama de estado do ciclo de instrução



Operandos fonte e destino

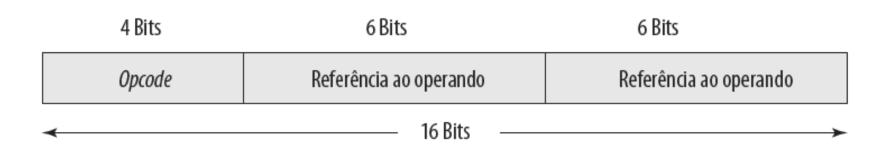
- Memória principal ou virtual
 - Como as referências à próxima instrução
- Registrador do processador
 - Com raras exceções, um processador contém um ou mais registradores que podem ser referenciados por instruções. Se houver apenas 1 registrador, a referência é implícita
- Imediato
 - O valor do operando está contido na instrução
- Dispositivo de E/S
 - A instrução precisa especificar o módulo de E/S

Representação da instrução

- Em código de máquina, cada instrução tem um padrão de bits exclusivo.
- Para consumo humano (bem, para programadores), uma representação simbólica é utilizada.
 - Ex: ADD, SUB, LOAD.
- Operandos também podem ser representados desta maneira:
 - ADD A,B.

Representação da instrução

- Formato de instrução simples
 - Registrador de instruções (IR) do processador



Tipos de instrução

- Processamento de dados.
 - Aritmética e lógica
- Armazenamento de dados
 - Movimentação de dados para dentro ou fora do registrador e/ou locais de memória
- Movimentação de dados (E/S).
 - Instruções e E/S
- Controle de fluxo do programa.
 - Instruções de teste e desvio

Tipos de instrução

- Considere uma instrução em linguagem de alto nível X = X+Y
- Como isso poderia ser feito com instruções de máquina? Supor X e Y como 513 e 514
 - 1. Carregue um registrador com o conteúdo do local de memória 513
 - 2. Some o conteúdo do local de memória 514 ao registrador
 - 3. Armazene o conteúdo do registrador no local de memória 513

- 3 endereços:
 - Operando 1, Operando 2, Resultado.
 - a = b + c.
 - Pode ser uma instrução for-next (normalmente implícita).
 - Não é comum.
 - Precisa de palavras muito longas para manter tudo.
- 2 endereços:
 - Um endereço servindo como operando e resultado.
 - a = a + b.
 - Reduz tamanho da instrução.
 - Requer algum trabalho extra.
 - Armazenamento temporário para manter alguns resultados.

- 1 endereço:
 - Segundo endereço implícito.
 - Normalmente, um registrador (acumulador).
 - Comum nas primeiras máquinas.
- 0 (zero) endereços:
 - Todos os endereços implícitos.
 - Usa uma pilha.
 - Ex: push a.
 - push b.
 - add.
 - pop c.
 - c = a + b.

Mais endereços:

- Instruções mais complexas (poderosas?).
- Mais registradores.
- Operações entre registradores são mais rápidas.
- Menos instruções por programa.

Menos endereços:

- Instruções menos complexas (poderosas?).
- Mais instruções por programa.
- Busca/execução de instruções mais rápida.

Figura 10.3 Programas para executar $Y = \frac{A - B}{C + (D \times E)}$

Instrução	Comentário	
SUB Y, A, B	$Y \leftarrow A - B$	
MPY T, D, E	$T \leftarrow D \times E$	
ADD T, T, C	$I \leftarrow I + C$	
DIV Y, Y, T	$Y \leftarrow Y \div T$	

(a) Instruções com três endereços

Instrução	Comentário
MOVE Y, A	Y ← A
SUB Y, B	$Y \leftarrow Y - B$
MOVE Y, D	$T \leftarrow D$
MPY T, E	$1 \leftarrow 1 \times E$
ADD T, C	1 ← 1 + (
DIV Y, T	$Y \leftarrow Y \div T$

(b) Instruções de dois endereços

Instruçã	o 0	omentário
LOAD D	AC	\leftarrow D
MPY E	AC	\leftarrow AC \times E
ADD C	AC	\leftarrow AC + C
STOR Y	Υ	\leftarrow AC
LOAD A	AC	← A
SUB B	AC	\leftarrow AC $-$ B
DIV Y	AC	\leftarrow AC \div T
STOR Y	Υ	← AC

(c) Instruções de um endereço

Tabela 10.1 Utilização de endereços de instrução (instruções sem desvio)

Número de endereços	Representação simbólica	Interpretação
3	OP A, B, C	A ← B OP C
2	OP A, B	$A \leftarrow A OP B$
1	OP A	AC ← AC OP A
0	OP	$T \leftarrow (T-1) \text{ OP } T$

AC = acumulador

T = topo da pilha

(T-1) = segundo elemento da pilha

A, B, C = locais de memória ou registradores

Decisões de projeto

- Repertório de operações:
 - Quantas operações?
 - O que elas podem fazer?
 - Qual a complexidade delas?
- Tipos de dados.
- Formatos de instrução:
 - Tamanho do campo de código de operação.
 - Número de endereços.
- Registradores:
 - Número de registradores da CPU disponíveis.
 - Quais operações podem ser realizadas sobre quais registradores?
- Modos de endereçamento

Tipos de operandos

- Endereços.
- Números:
 - Inteiro/ponto flutuante.
- Caracteres:
 - ASCII etc.
- Dados lógicos:
 - Bits ou flags

- Transferência de dados.
- Aritmética.
- Lógica.
- Conversão.
- E/S.
- Controle do sistema.
- Transferência de controle.

Tabela 10.3 Operações comuns do conjunto de instruções

Tipo	Nome da operação	Descrição	
	Move (transferência)	Transfere palavra ou bloco da origem ao destino	
	Store (armazenar)	Transfere palavra do processador para a memória	
	Load (carregar)	Transfere palavra da memória para o processador	
	Exchange	Troca o conteúdo da origem e do destino	
Transferência de dados	Clear (reset)	Transfere palavra de Os para o destino	
	Set	Transfere palavra de 1s para o destino	
	Push	Transfere palavra da origem para o topo da pilha	
	Рор	Transfere palavra do topo da pilha para o destino	
	Add	Calcula a soma de dois operandos	
	Subtract	Calcula a diferença de dois operandos	
	Multiply	Calcula o produto de dois operando	
Autom (dina	Divide	Calcula o quociente de dois operandos	
Aritmética	Absolute	Substitui o operando pelo seu valor absoluto	
	Negate	Troca o sinal do operando	
	Increment	Soma 1 ao operando	
	Decrement	Subtrai 1 do operando	

Тіро	Nome da operação	Descrição	
	AND	Realiza o AND lógico	
	OR	Realiza o OR lógico	
	NOT (complemento)	Realiza o NOT lógico	
	Exclusive-OR	Realiza o XOR lógico	
	Test	Testa condição especificada; define flag(s) com base no resultado	
Lógica	Compare	Faz comparação lógica ou aritmética de dois ou mais operandos; define flag(s) com base no resultado	
	Set control variables	Classe de instruções para definir controles para fins de proteção, tratamento de interrupção, controle de tempo etc.	
	Shift	Desloca o operando para a esquerda (direita),	
		introduzindo constantes na extremidade	
	Rotate	Desloca ciclicamente o operando para a esquerda (direita),	
		de uma extremidade à outra	

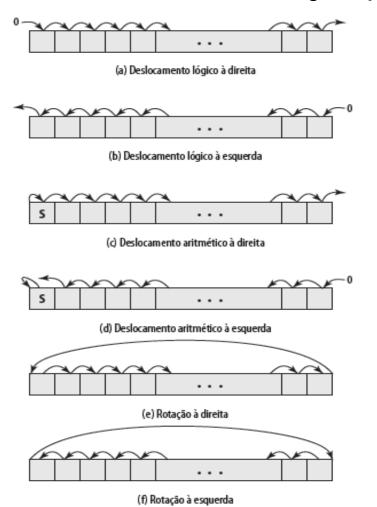
- Transferência de dados
 - Especificam:
 - Origem.
 - Destino.
 - Quantidade de dados.
 - Podem ser instruções diferentes para diferentes movimentações.
 - Ex: IBM 370.
 - Ou uma instrução e diferentes endereços.
 - Ex: VAX.

- Aritmética
 - Adição, Subtração, Multiplicação, Divisão.
 - Inteiro com sinal.
 - Ponto flutuante?
 - Pode incluir:
 - Incremento (a++).
 - Decremento (a--).
 - Negação (-a).

Lógicas

- Operações lógicas básicas sobre dados booleanos ou binários
- NOT: inverte um bit
- AND, OR, Exclusive-OR (XOR): mais comuns
- EQUAL: teste binário útil
- Deslocamento lógicos:
 - Os bits de uma palavra são deslocados para direita ou esquerda
 - O bit deslocado para fora se perde
 - Na outra extremidade, um 0 é deslocado para dentro

Lógicas (Deslocamento e rotação)



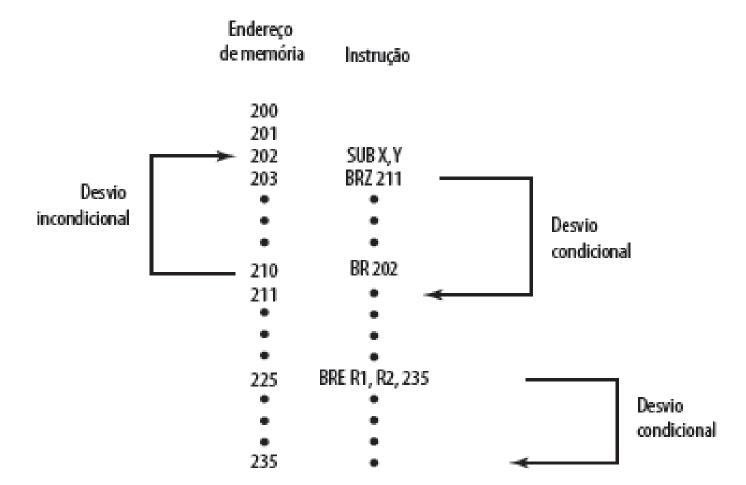
- Conversão
 - Mudam o formato ou operam sobre o formato dos dados
 - EX: decimal para binário

- Entrada/saída
 - Podem ser instruções específicas.
 - Pode ser feita usando instruções de movimentação de dados (mapeadas na memória).
 - Pode ser feita por um controlador separado (DMA).

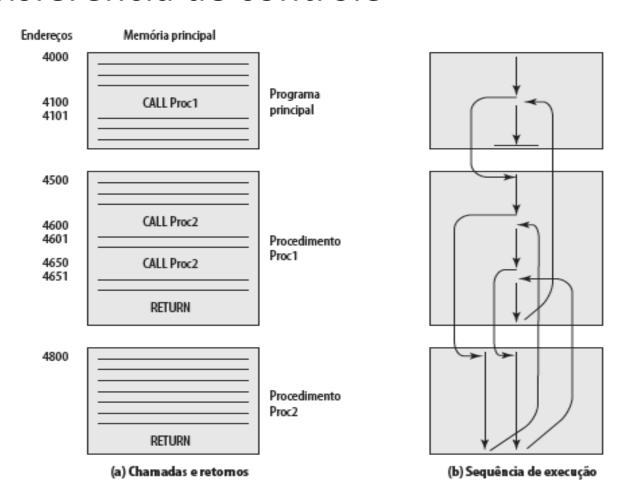
- Controle do sistema
 - Instruções privilegiadas.
 - CPU precisa estar em estado específico:
 - Anel 0 no 80386+.
 - Modo kernel.
 - Para uso dos sistemas operacionais.

- Transferência de controle
 - Desvio:
 - Ex: desvio para x se resultado for zero.
 - Salto:
 - Ex: incrementa e salta se for zero.
 - ISZ Registrador 1.
 - Desvia xxxx.
 - ADD A.
 - Chamada de sub-rotina:
 - C.f. chamada de interrupção.

• Transferência de controle



Transferência de controle



Modos de Endereçamento

- Os campos de endereços das instruções são relativamente pequenos
- Para possibilitar o acesso a uma grande quantidade de posições da memória, foram criados vários modos de endereçamento
- Quase todas as arquiteturas de computadores fornecem mais de um desses modos de endereçamento

Modos de Endereçamento mais Comuns

- Endereçamento Imediato
- Endereçamento Direto
- Endereçamento Indireto
- Endereçamento de Registrador
- Endereçamento Indireto via Registrador
- Endereçamento por Deslocamento
 - Endereçamento Relativo
 - Endereçamento via Registrador Base
 - Indexação
- Endereçamento à Pilha

Endereçamento Imediato

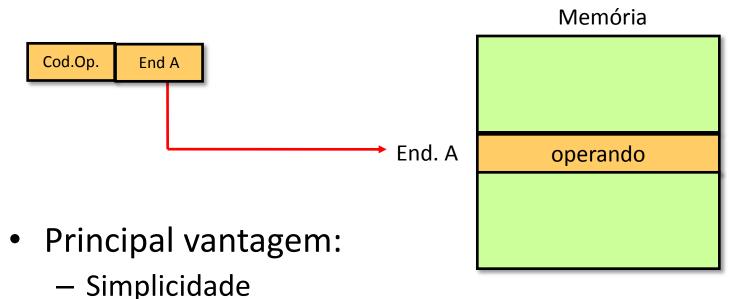
 O valor do operando é especificado diretamente na instrução



- Principal vantagem:
 - Nenhum acesso à memória (economia de tempo)
- Principal desvantagem:
 - O tamanho do operando é limitado pelo tamanho do campo de endereço da instrução

Endereçamento Direto

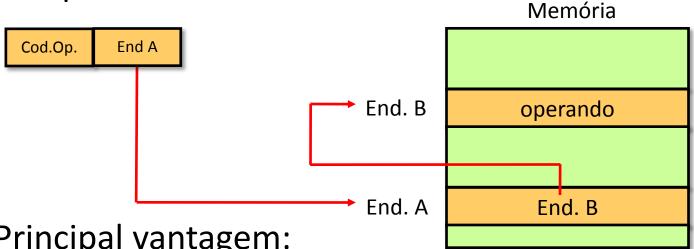
 O campo de endereço da instrução contém o endereço do operando na memória



- Principal desvantagem:
 - Espaço de endereçamento limitado

Endereçamento Indireto

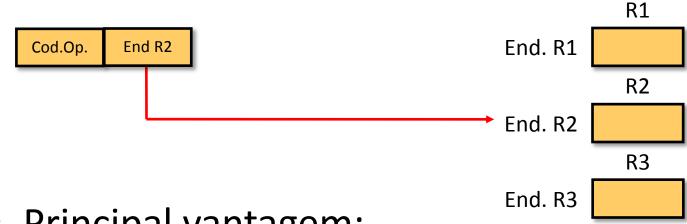
 O campo de endereço da instrução contém um endereço da memória cujo conteúdo é o endereço do operando na memória



- Principal vantagem:
 - Espaço de endereçamento grande
- Principal desvantagem:
 - Acessos múltiplos à memória

Endereçamento de Registrador

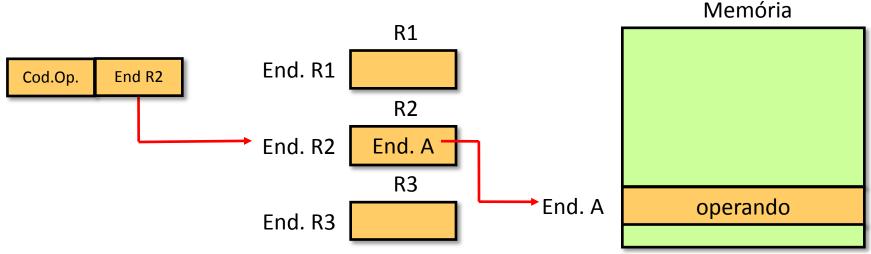
Semelhante ao endereçamento direto



- Principal vantagem:
 - Nenhum acesso à memória
- Principal desvantagem:
 - Espaço de endereçamento limitado

Endereçamento Indireto via Registrador

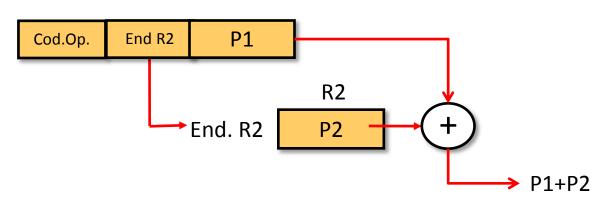
Semelhante ao endereçamento indireto



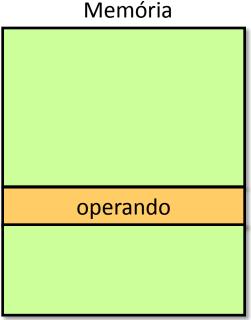
- Principal vantagem:
 - Espaço de endereçamento grande
- Principal desvantagem:
 - Acesso extra à memória

Endereçamento por Deslocamento

 É uma combinação dos modos Direto e Indireto via Registrador



- Principal vantagem:
 - Flexibilidade
- Principal desvantagem:
 - Complexidade

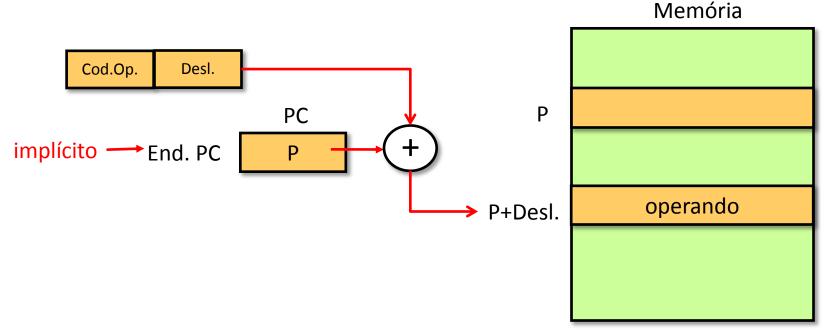


Endereçamento por Deslocamento

- Tipos comuns:
 - Endereçamento Relativo
 - Endereçamento via Registrador Base
 - Indexação

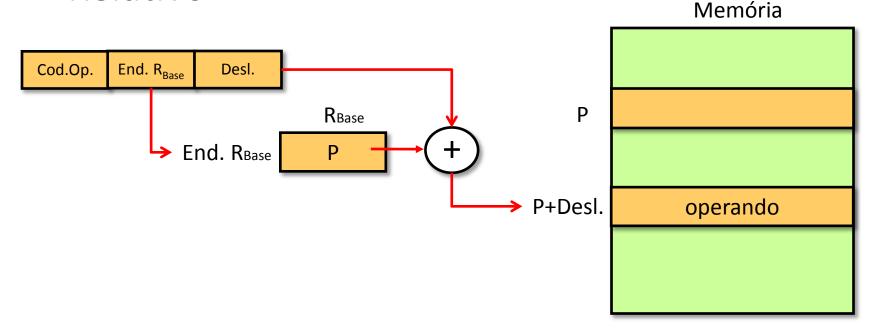
Endereçamento Relativo

 Explora o conceito de localidade, economizando bits no campo de endereço da instrução



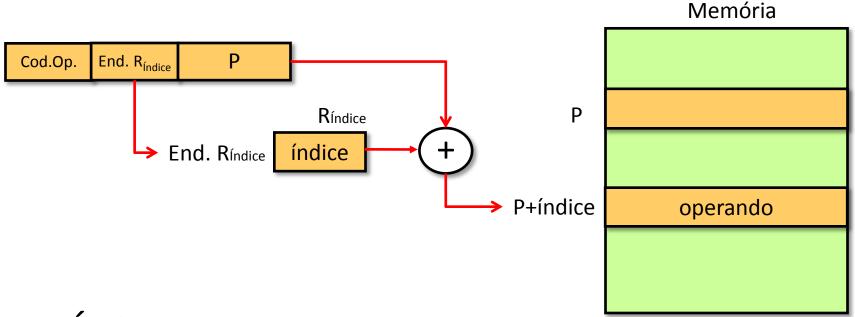
Endereçamento via Registrador Base

 É uma generalização do Endereçamento Relativo



Útil na implementação de segmentação de memória

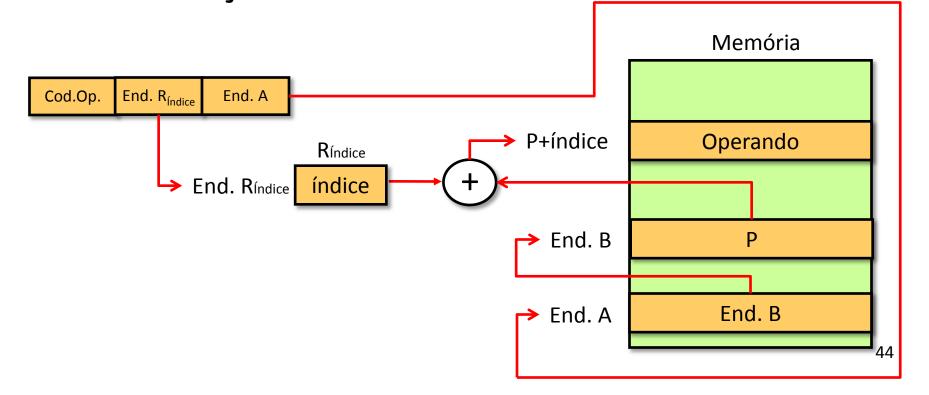
 Interpretação oposta ao do Endereçamento via Registrador Base



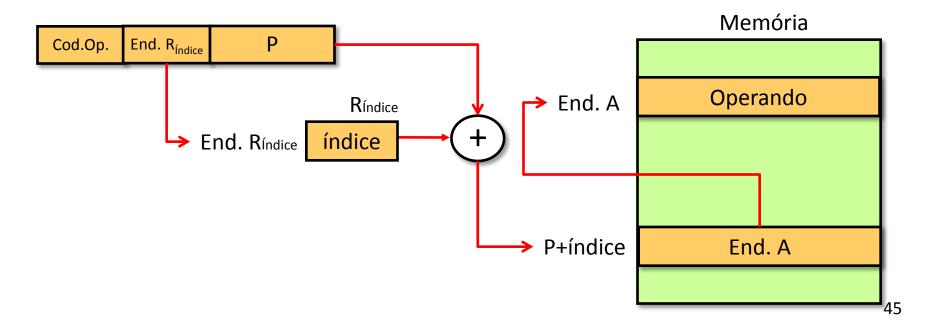
Útil em operações iterativas

- Auto-indexação: incremento do registrador índice no mesmo ciclo de instrução
 - Realizada automaticamente em registradores dedicados exclusivamente à indexação
 - Quando registradores de propósito geral são utilizados, é necessária indicação na instrução de que deva ser realizada
- Algumas máquinas permitem Endereçamento Indireto e Indexação na mesma instrução

 Quando a indexação é feita após o endereçamento indireto, ela é chamada PÓS INDEXAÇÃO

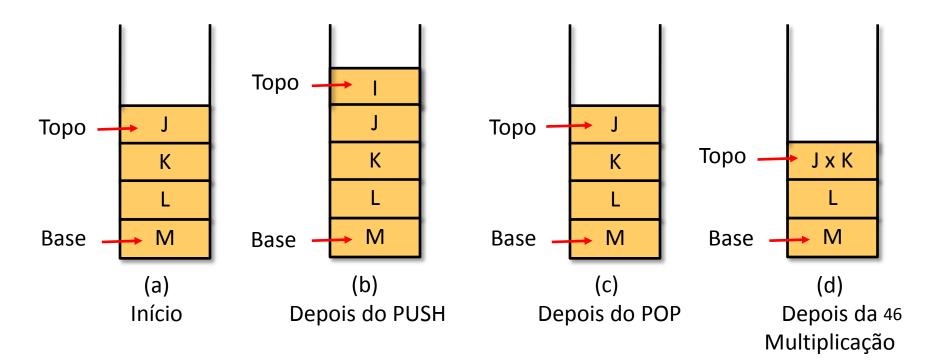


 Na PRÉ INDEXAÇÃO, a indexação é feita antes do endereçamento indireto



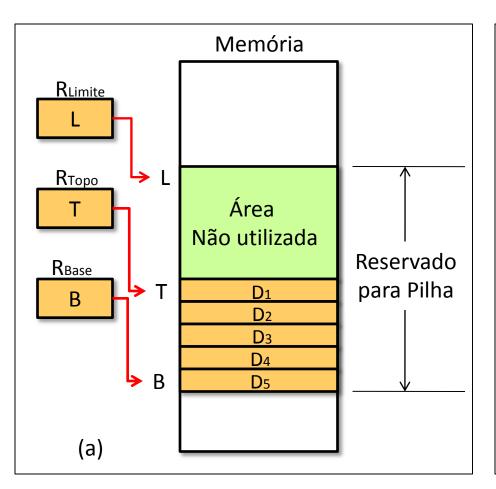
Endereçamento à Pilha

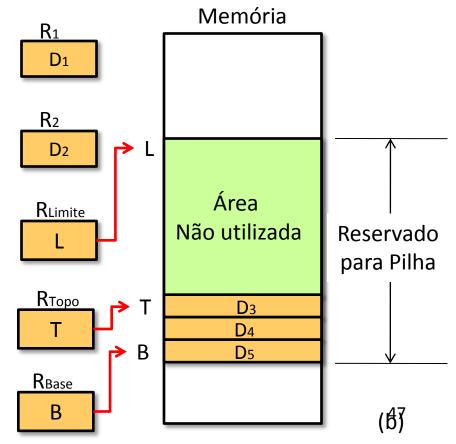
- Pilha: Fila LIFO (Last In First Out)
- Operações: PUSH, POP, operações unárias, operações binárias



Endereçamento à Pilha

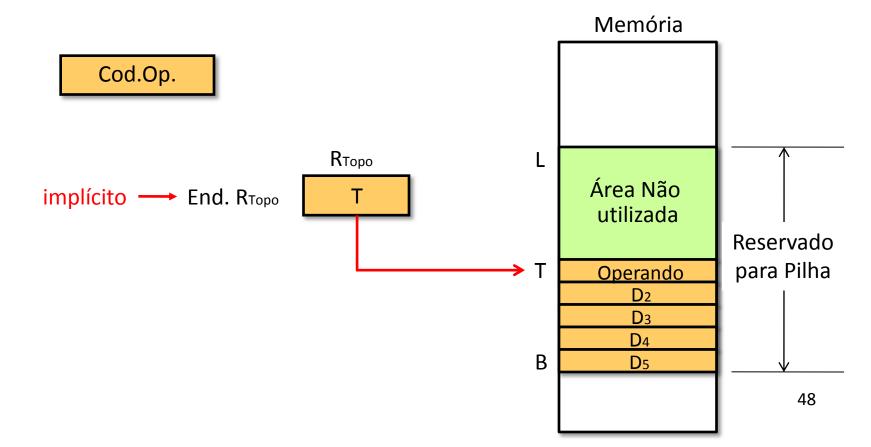
Implementações típicas da Pilha:





Endereçamento à Pilha

 Trata-se de uma especialização do Endereçamento Indireto via Registrador

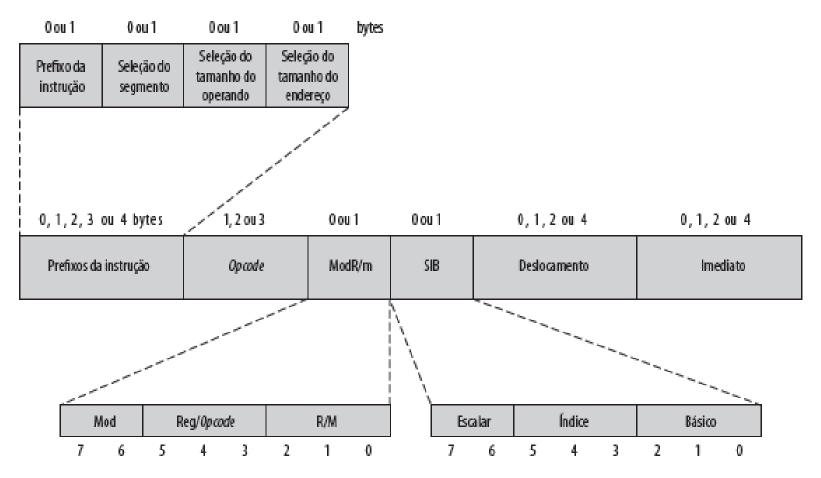


- Layout de bits em uma instrução.
- Inclui opcode.
- Inclui operando(s) (implícitos ou explícitos).
- Normalmente, mais de um formato de instrução em um conjunto de instruções.

- Tamanho da instrução
 - Afetado por e afeta:
 - Tamanho da memória.
 - Organização da memória.
 - Estrutura de barramento.
 - Complexidade da CPU.
 - Velocidade da CPU.
 - Escolha entre repertório de instrução poderoso e economia de espaço.

- Alocação de bits
 - Número de modos de endereçamento.
 - Número de operandos.
 - Registrador versus memória.
 - Número de conjuntos de registradores.
 - Intervalo de endereços.
 - Granularidade do endereço.

Formato de instrução X86



Referências

- STALLINGS, W. Arquitetura e organização de computadores: projeto para o desempenho. 8. ed. Prentice Hall, 2009.
- DELGADO, J.; RIBEIRO, C. Arquitetura de Computadores. 2 ed. LTC, 2009.
- PATTERSON, D. A.; HENNESSY, J.L. Organização e projeto de computadores – a interface hardware software. 3. ed. Editora Campus, 2005.