

Aula 14

Sistemas Operacionais I

Gerenciamento de Memória – Parte 2

Profa. Sarita Mazzini Bruschi e Prof. Julio Cezar Estrella

sarita@icmc.usp.br, jcezar@icmc.usp.br

Material adaptado de

Sarita Mazzini Bruschi

baseados no livro Sistemas Operacionais Modernos de A. Tanenbaum

Gerenciamento de Memória

- Hierarquia de Memória
- Alocação particionada estática e dinâmica
- Gerenciamento dos espaços
- **Swapping**
- **Memória virtual**
 - **Paginação e Segmentação**

Gerenciamento de Memória

Memória Virtual (MV)

- Programas maiores que a memória eram divididos em pedaços menores chamados *overlays*;
 - Programador era responsável por definir as áreas de *overlay*;
 - Vantagem: expansão da memória principal;
 - Desvantagem: custo muito alto;

Gerenciamento de Memória

Memória Virtual (MV)

- Sistema operacional passou a ser responsável por dividir o programa em *overlays*;
- Sistema operacional realiza o chaveamento desses pedaços entre a memória principal e o disco;
- Década de 60: ATLAS → primeiro sistema com MV (Universidade Manchester - Reino Unido);
- 1972: sistema comercial: IBM System/370;

Gerenciamento de Memória

Memória Virtual (MV)

- Com MV existe a sensação de se ter mais memória principal do que realmente se tem;
- O hardware muitas vezes implementa funções da gerência de memória virtual:
 - SO deve considerar características da arquitetura;

Gerenciamento de Memória

Memória Virtual (MV)

- Espaço de Endereçamento Virtual de um processo é formado por todos os endereços virtuais que esse processo pode gerar;
- Espaço de Endereçamento Físico de um processo é formado por todos os endereços físicos/reaís aceitos pela memória principal (RAM);

Gerenciamento de Memória

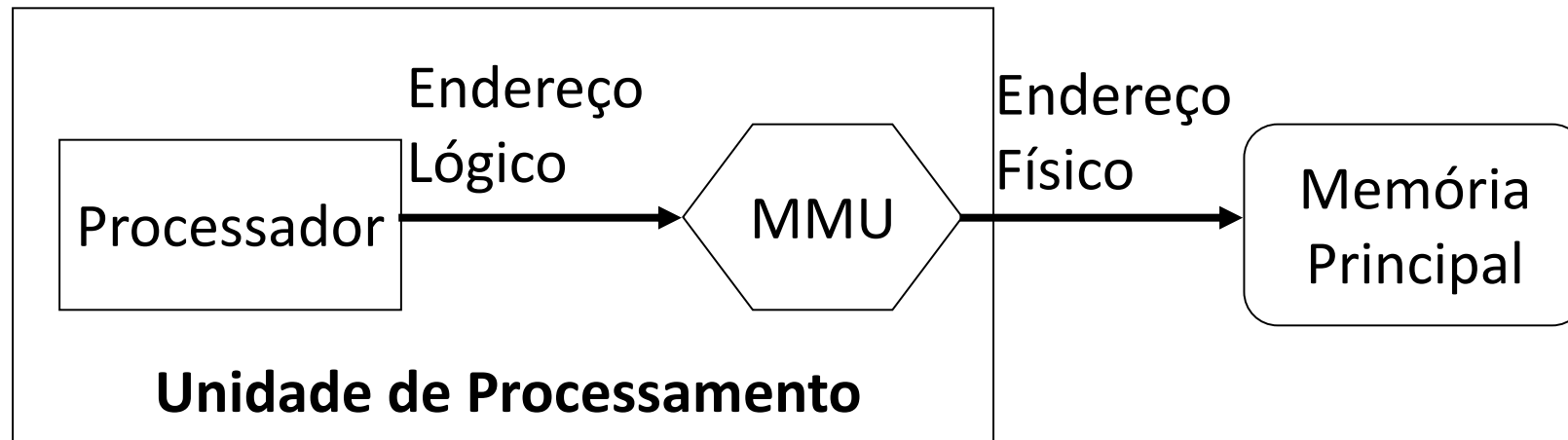
Memória Virtual (MV)

- Um processo em Memória Virtual faz referência a endereços virtuais (lógicos) e não a endereços reais (físicos) de memória RAM;
- No momento da execução de uma instrução, o endereço virtual é traduzido para um endereço real, pois a CPU manipula apenas endereços reais da memória RAM
 - Necessidade de um MAPEAMENTO

Gerenciamento de Memória

Memória Virtual (MV)

- MMU: Realiza **mapeamento** dos endereços lógicos (usados pelos processos) para endereços físicos;



Gerenciamento de Memória

Memória Virtual (MV)

- Endereços Virtuais formam o espaço de endereçamento virtual;
- Mapeamento entre endereços reais e virtuais é realizado pela MMU;
- Técnicas de MV:
 - Paginação:
 - Blocos de tamanho fixo chamados de páginas;
 - SO mantém uma lista de todas as páginas;
 - O espaço de endereçamento virtual é dividido em páginas virtuais;
 - Segmentação:
 - Blocos de tamanho arbitrário chamados segmentos;
 - SO mantém uma lista de todos os segmentos;
 - O espaço de endereçamento virtual é dividido em segmentos virtuais;

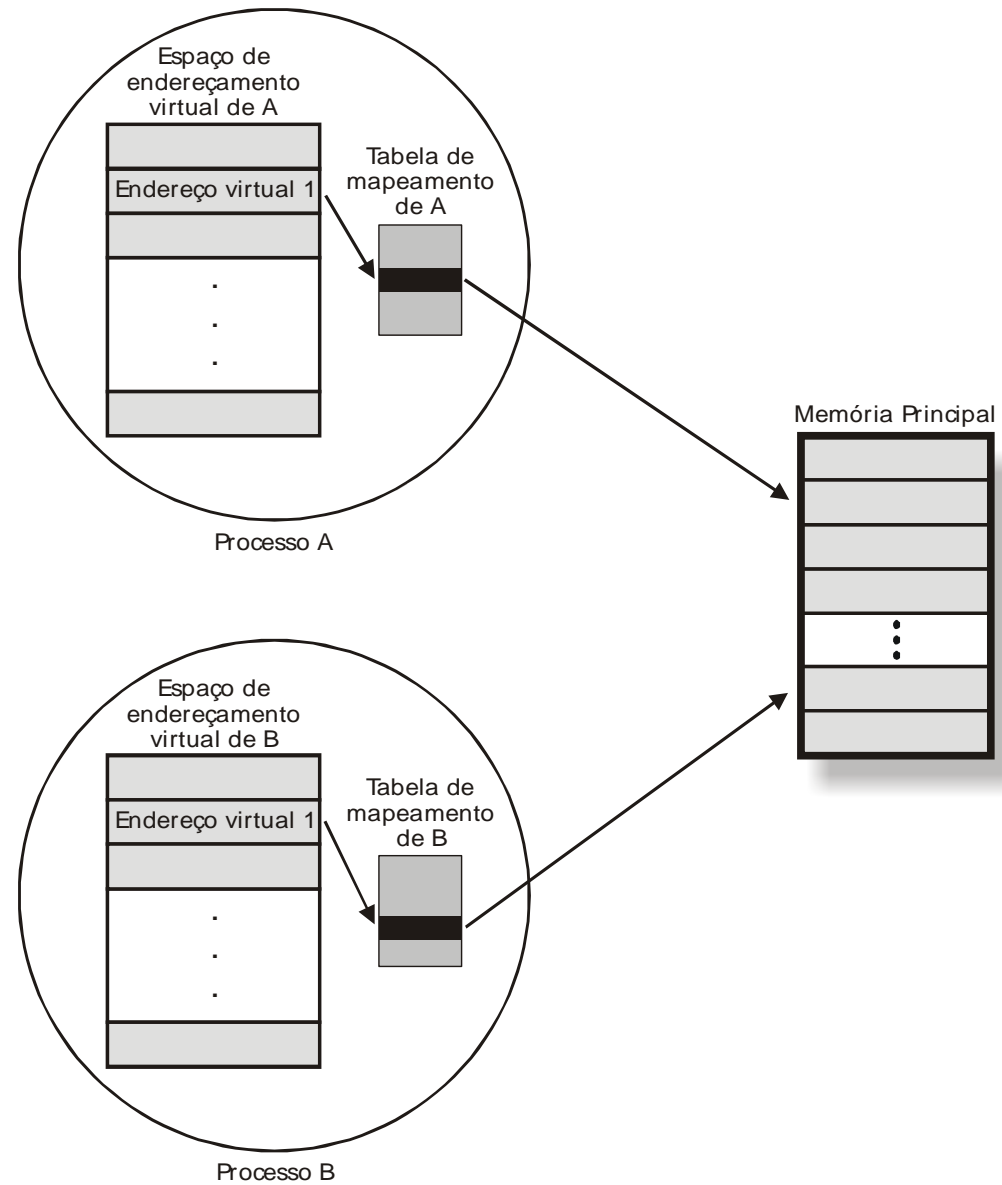
Memória Virtual

Paginação

- Memória Principal e Memória Secundária são organizadas em páginas de mesmo tamanho;
- Página é a unidade básica para transferência de informação;
- Tabela de páginas: responsável por armazenar informações sobre as páginas virtuais:
 - argumento de entrada → número da página virtual;
 - argumento de saída (resultado) → número da página real (ou moldura de página - *page frame*);

Memória Virtual

Paginação



Memória Virtual

Paginação

- Exemplo:
 - Páginas de 4Kb
 - 4096 bytes/endereços (0-4095);
 - 64Kb de espaço virtual;
 - 32Kb de espaço real;
 - Temos:
 - 16 páginas virtuais;
 - 8 páginas reais;

Memória Virtual

Paginação

Espaço Virtual X Tamanho da Página

Espaço de Endereçamento Virtual	Tamanho da página	Número de páginas	Número de entradas nas tabela de páginas
2^{32} endereços	512 bytes	2^{23}	2^{23}
2^{32} endereços	4 kbytes	2^{20}	2^{20}
2^{64} endereços	4 kbytes	2^{52}	2^{52}
2^{64} endereços	64 kbytes	2^{48}	2^{48}

Memória Virtual

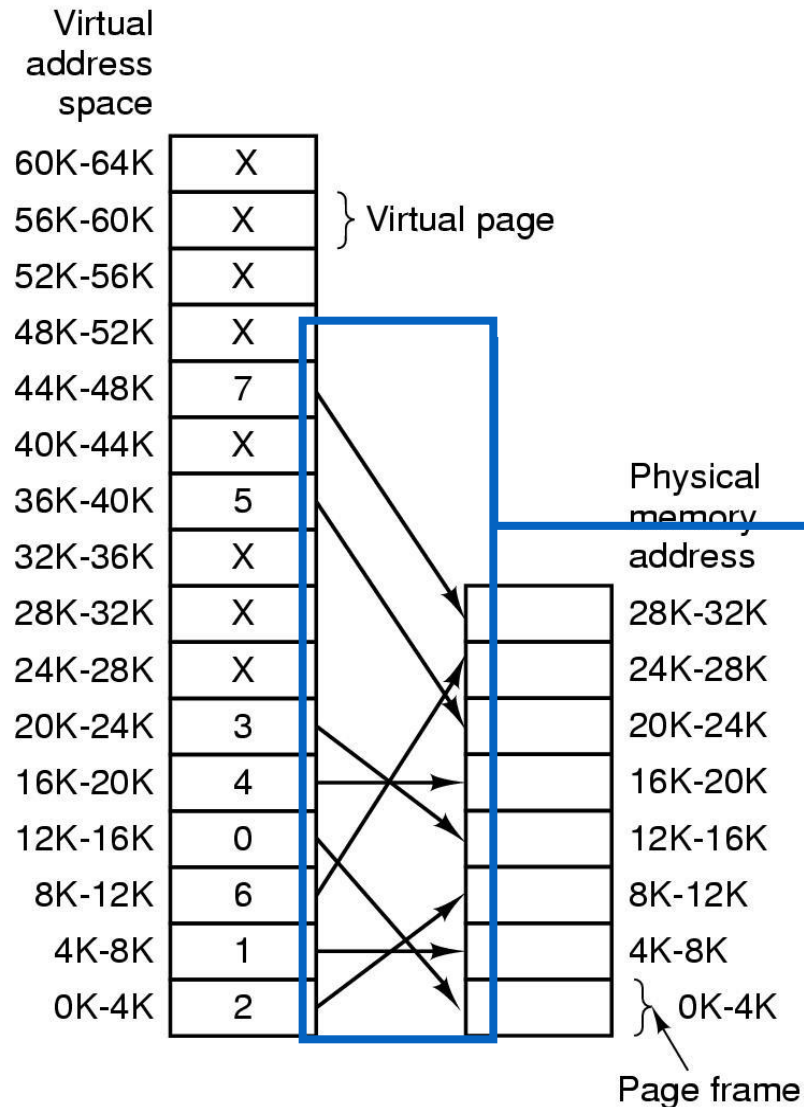
Paginação

- Problemas:
 - Fragmentação interna;
 - Definição do tamanho das páginas;
 - Geralmente a MMU que define e não o SO;
 - Páginas maiores: leitura mais eficiente, tabela menor, mas maior fragmentação interna;
 - Páginas menores: leitura menos eficiente, tabela maior, mas menor fragmentação interna;
 - Tamanhos possíveis entre 512 bytes a 64 KB;
- Mapa de bits ou uma lista encadeada com as páginas livres;

Memória Virtual

Paginação

Conversão
Endereço Virtual →
Endereço Real



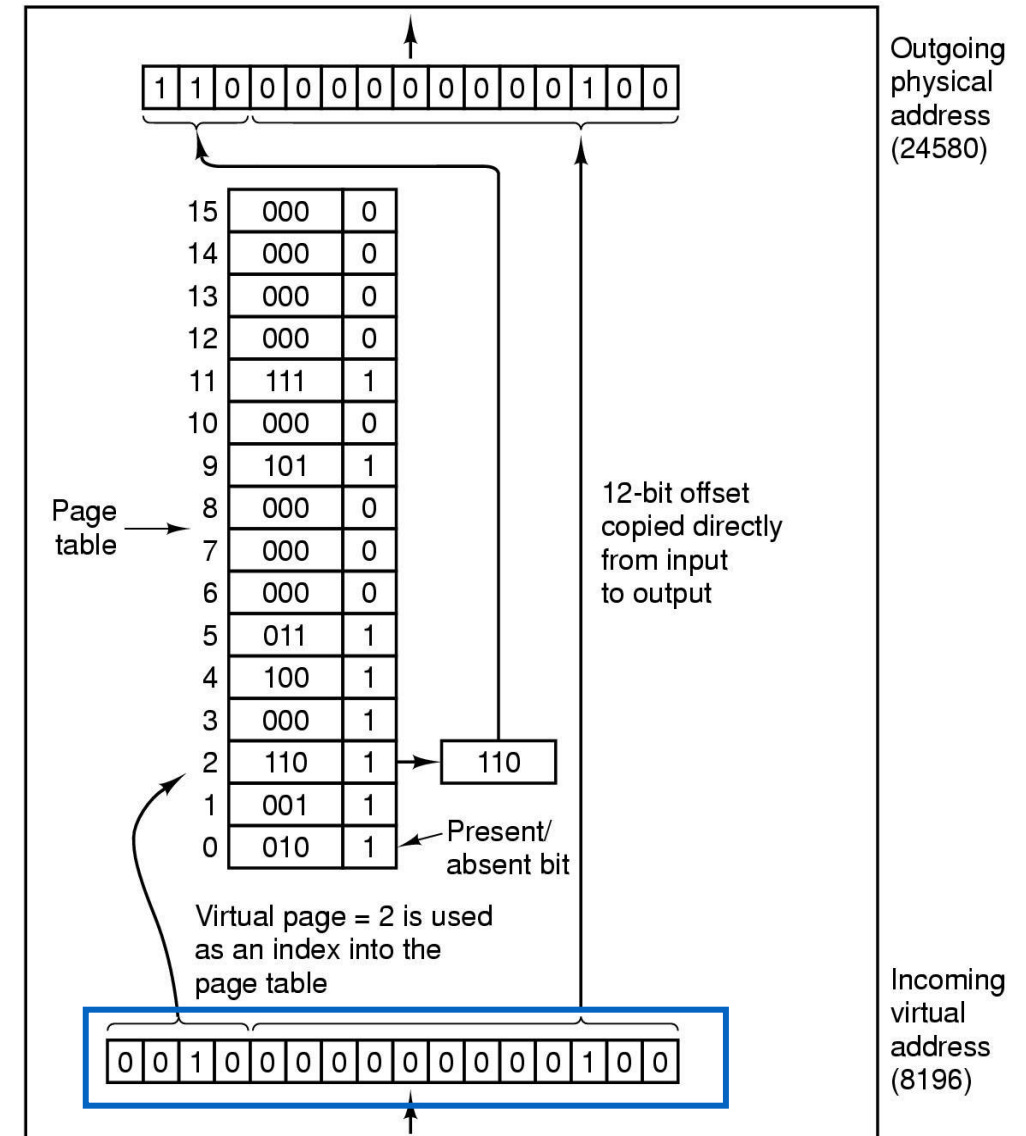
Página virtual **mapeada**
para página real;

MMU realiza o mapeamento

Memória Virtual

Paginação

- Mapeamento da MMU
 - Operação interna de uma MMU com 16 páginas de 4Kb;
 - Endereço virtual de **16 bits: 4 bits** para nº de páginas e **12 bits** para deslocamento;
 - Com 4 bits é possível ter 16 páginas virtuais (2^4);
 - Com 12 bits para deslocamento é possível endereçar os 4096 bytes;



Memória Virtual

Paginação

- Mapeamento da MMU
 - Número da página virtual é usado como índice;
 - Se página está na memória RAM, então o nº da página real (110) é copiado para os três bits mais significativos do endereço de saída (real), juntamente com o deslocamento sem alteração;
 - Endereço real com 15 bits é enviado à memória;

