Universidade Federal do Rio Grande do Norte Unidade Acadêmica Especializada em Ciências Agrárias Escola Agrícola de Jundiaí Curso de Análise e Desenvolvimento de Sistemas TAD0006 - Sistemas Operacionais - Turma 01

Gerenciamento de Memória

Antonino Feitosa antonino.feitosa@ufrn.br

Macaíba, maio de 2025

Aula Passada

- Escalonamento e Algoritmo de Escalonamento
- Processo CPU-bound e IO-bound
- Quando ocorre o escalonamento
- Custo do escalonamento
- Objetivos dos algoritmos de escalonamento
- Política versus Mecanismo

Aula Passada

Algoritmos

- Primeiro a Chegar, Primeiro a Ser Servido
- Tarefa mais Curta Primeiro
- Tempo mais Curto Primeiro
- Chaveamento Circular
- Prioridades
- Processo mais Curto Primeiro

Roteiro

- Introdução
- Espaço de Endereçamento
- Swapping
- Memória Virtual

- Memória principal (RAM): um dos principais componentes de um sistema computacional.
 - Atualmente armazenam uma quantidade razoável de dados.
 - Lei de Parkinson: "programas tendem a expandir-se a fim de preencher a memória disponível para contê-los".
- Como gerenciar a memória?
- Quais as abstrações estão envolvidas neste gerenciamento?

- Desejamos uma memória privada, infinita, rápida, não volátil e barata.
 - Até o momento, ela não foi desenvolvida!
- Hierarquia de Memória:
 - Cache: volátil, pequena e rápida.
 - RAM: volátil, tamanho e velocidade razoáveis.
 - Memória Secundária: não volátil, grande e lenta.
 - HD, SSD e outros dispositivos como pen drive, entre outros.
- O sistema operacional deve abstrair a hierarquia em um modelo útil e então gerenciar essa abstração.
 - Gerenciador de memória: parta do SO que gerencia a hierarquia de memória.

- Observe que a memória cache é gerenciada pelo hardware.
- Foco no gerenciamento da memória principal (RAM).
- Iniciaremos pelo modelo mais simples: sem abstrações.

- Os programas manipulam a memória física diretamente.
- Não é possível executar dois programas ao mesmo tempo.
 - Os processo referenciam os endereços físicos diretamente, que podem ser os mesmos de outro processo.
 - O que ocorre com a alocação estática?
- Não é possível garantir segurança.
 - Qualquer processo pode alterar qualquer endereço na memória RAM, comprometendo o funcionamento dos demais.
- A organização da memória varia quanto à porção dedicada ao sistema operacional.

(a)

 O que ocorre se um programa alterar uma posição indevida pertencente ao sistema operacional?

(b)

(c)

FIGURA 3.1 Três maneiras simples de organizar a memória com um sistema operacional e um processo de usuário. Também existem outras possibilidades. 0xFFF ... Drivers de Sistema dispositivo em ROM operacional em ROM Programa do usuário Programa do usuário Programa do usuário Sistema Sistema operacional operacional em RAM em RAM

- O modelo b) geralmente é usado em sistemas embarcados.
- Podemos fazer o uso de threads para simular paralelismo.
 - Limitado por não fornecer processos.
 - Em um sistema tão simples (sem abstração de memória) é improvável que forneçam suporte à threads.

- Como executar múltiplos programas?
 - Podemos salvar o conteúdo inteiro da memória em um arquivo de disco, então introduzir e executar o programa seguinte.
 - Swapping
 - Não há conflitos se apenas um processo estiver na RAM.
- Podemos utilizar hardware especializado.

 Apesar de simples e limitada ela ainda é usada em sistemas embarcados, de cartões inteligentes e em memórias ROM que utilizam endereçamento absoluto.

- Problemas em expor a memória física:
 - Podem corromper o sistema operacional de modo, intencionalmente ou por acidente.
 - Acesso a qualquer endereço.
 - Proteção!
 - Difícil mantermos dois programas na memória.
 - Endereços compartilhados.
 - Realocação!

- Necessitamos de proteção e realocação para mantermos múltiplos processos na memória.
- Espaço de endereçamento: é o conjunto de endereços que um processo pode usar para endereçar a memória.
 - Memória abstrata para execução dos programas.
 - Cada programa possui sua memória dedicada (abstrata).
 - Cada processo possui seu espaço de endereçamento, independente dos demais processos.

- Essa abstração ocorre em diferentes contextos:
 - Números de telefone: cada número identifica uma conta.
 - Todos os valores de 00000000 até 9999999999.
 - Endereços de portas de E/S.
 - Todos os valores de 0 até um valor máximo 2^16, 2^32, etc.
 - Domínios da internet.
 - Todas as cadeias de caracteres de tamanho 2 até 64, formados por letras e dígitos.

- Como determinar um espaço de endereçamento para cada processo?
- Por exemplo, desejamos garantir que o endereço 28 de processo corresponda a um endereço físico diferente do endereço 28 de outro processo.
- Solução simples: realocação dinâmica.

- Mapeamento do espaço de endereçamento de cada processo em uma parte diferente da memória física.
 - Os programas são carregados em posições de memória consecutivas sempre que haja espaço.
 - Use de dois registradores de controle:
 - Registrador base: armazena o endereço físico onde o programa começa.
 - Registrador limite: armazena o comprimento do programa.

- Ao acessar um endereço X, o valor do registrador base é somado ao X antes de enviá-lo para o barramento de memória.
- Também é verificado se X está dentro do programa.
 - Menor ou igual ao valor do registrador limite.
 - o Caso contrário, é gerada uma falta e o acesso é abortado.

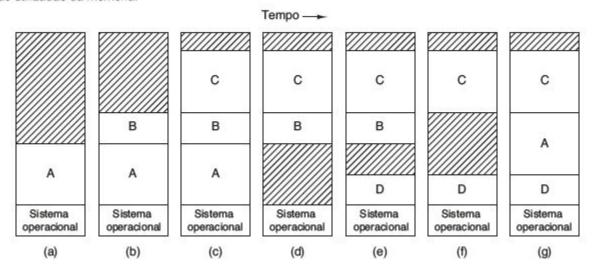
- Modo simples de fornecer espaços de endereçamentos para cada processo de modo independente.
 - Garante proteção.
 - Garante realocação.
 - Os registradores base e limite devem ser protegidos pelo SO.
- Desvantagem de exigir uma adição e uma comparação a cada acesso à memória.

- Na prática, a memória RAM não é grande o suficiente para manter todos os processos em execução.
- Processos ociosos podem ser armazenados em disco em sua maior parte, sendo transferidos para memória RAM ao despertarem, e então voltam a dormir.
- Como permitir que todos esses processos consigam executar?
 - Compartilhamento da memória.

- Principais estratégias:
- Swapping: consiste em trazer cada processo em sua totalidade, executá-lo por um tempo e então colocá-lo de volta no disco.
- Memória Virtual: permite que os programas possam ser executados mesmo quando estão apenas parcialmente na memória principal.

 Os endereços precisam ser realocados sempre que os processos forem carregados da memória secundária.

FIGURA 3.4 Mudanças na alocação de memória à medida que processos entram nela e saem dela. As regiões sombreadas são regiões não utilizadas da memória.

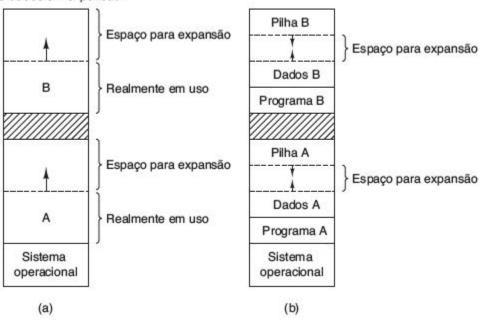


- Quanta memória deve ser alocada para cada processo?
- Essa quantidade é fixa (estática) ou pode mudar com tempo (dinâmica)?
 - Estática: o SO aloca o que é necessário.
 - Dinâmica: o processo pode necessitar de mais memória durante a execução (alocação dinâmica de memória).
 - Ele pode crescer se a posição adjacente estiver livre.
 - Ele pode ser movido ou trocado com outros para que a posição adjacente esteja livre.
 - Se nada for possível, ele será suspenso ou terminado.

- Também podemos alocar um pouco de memória extra, se é esperado que o processo cresça.
 - A memória extra é alocada sempre que o processo é movido ou trocado de posição na memória.
 - No disco, armazenamos somente a porção em uso.
 - Desperdício de espaço e processamento ao armazenar o espaço extra.

- Geralmente, os processo apresentam dois segmentos de expansão:
 - Área de pilha: variáveis locais normais e endereços de retorno.
 - Segmentos de dados: usados como uma área temporária para variáveis que são dinamicamente alocadas e liberadas.

FIGURA 3.5 (a) Alocação de espaço para um segmento de dados em expansão. (b) Alocação de espaço para uma pilha e um segmento de dados em expansão.



- Na parte b) da imagem, observe que o espaço extra pode ser usado por qualquer segmento.
- Se ela acaba, o processo poderá:
 - Ser transferido para outra área com espaço suficiente;
 - Ser transferido para o disco até que um espaço de tamanho suficiente possa ser criado;
 - Ser terminado.

- O tamanho dos softwares estão crescendo mais rápido que o tamanho da memória RAM.
 - Jogos digitais modernos AAA: 8GB, 16GB 32GB de RAM.
 - Diablo 4: recomendado 16GB de RAM
 - Windows 11: recomendado 8GB de RAM
- Alguns programas são grandes demais para a memória principal!
 - Imagine o cenário com múltiplos programas.

- O swapping não é recomendado nessa situação.
 - Tempo de transferência.
 - Espaço disponível na memória RAM.
- Solução primitiva: separar o código em módulos pequenos, chamados de sobreposições.
 - Primeira ação do programa consistia em carregar o gerenciador de sobreposições.
 - Quando uma sobreposição encerrava, outra era carregada em uma posição livre ou sobreposta em outra.
 - Gerenciado pelo programados.

- Solução por memória virtual: cada programa tem seu próprio espaço de endereçamento, o qual é dividido em blocos chamados de páginas.
 - Cada página é uma série contígua de endereços.
 - Elas são mapeadas na memória física, mas nem todas precisam estar na memória física ao mesmo tempo para executar o programa.

- Quando o programa referencia uma parte do espaço de endereçamento que está na memória física, o hardware realiza o mapeamento necessário rapidamente.
- Quando o programa referencia uma parte de seu espaço de endereçamento que não está na memória física, o sistema operacional é alertado para ir buscar a parte que falta e reexecuta a instrução que falhou.
 - Enquanto um programa está esperando que partes de si mesmo sejam lidas,
 a CPU pode ser dada para outro processo.

Resumo

Resumo

- Espaço de Endereçamento
 - Proteção e Realocação
 - o Realocação Dinâmica
- Swapping
- Memória Virtual

Dúvidas?