Sistemas Operacionais

CCP/SIF
UNISUL – Tubarão

Cassio Brodbeck Caporal

cassio{NOSPAM}ostec.com.br

Agenda

- Revisão;
- Gerenciamento de memória;
- Alocação contígua simples;
- Overlay;
- Alocação particionada (estática e dinâmica);
- Alocação de partição ({best,worst,first}-fit);

Agenda

• Técnica de swapping;

- Uma das pérolas de sistemas operacionais:
 - Desenvolvimento focado em ocupar o mínimo possível de memória permitindo maior otimização dos recursos;
- Sistemas monoprogramáveis:
 - Implementação simplificada: um único programa executado por vez;

- Sistemas multiprogramáveis:
 - Implementação complexa: maximizar o uso eficiente da memória principal por diversas aplicações;
- Por que utilizar memória principal?
 - O processador só executa instruções que estão nesta memória;

- Por que utilizar memória principal?
 - Programas são armazenados em memórias secundárias, muito mais lentas, mas de maior armazenamento;
 - Diminuição de operações de E/S: o sistema operacional carrega o programa da memória secundária para principal, antes de executar!

Desafios:

- Manter na memória principal o maior número de processos;
- Mesmo sem espaço livre, processos devem ser executados;
- Garantir execução de programas que são maiores que a memória disponível;

Desafios:

- Proteção de acessos de memória:
 - Um processo não pode, sem permissão, interferir na área de memória de outro processo;
- Compartilhamento de memória para que processos possam trocar informações de maneira protegida.

Alocação Contígua Simples

- Implementação pré-histórica, utilizada em sistemas monoprogramáveis;
- Subdivisão em duas áreas:
 - Sistema operacional;
 - Programa de usuário;
- O usuário possui controle sobre a memória principal (perigo!);

Memória principal

Sistema Operacional

Programas de Usuário

Alocação Contígua Simples

- Ter acesso a memória do SO, não é legal:
 - Registradores para delimitação de áreas do SO e do Usuário;
 - Violação de acesso a memória!!!
- Problemas?
 - Apenas um usuário utiliza a memória por vez;
 - Programas pequenos inutilizam espaço;

Windows

An exception 06 has occured at 0028:C11B3ADC in VxD DiskTSD(03) + 00001660. This was called from 0028:C11B40C8 in VxD voltrack(04) + 00000000. It may be possible to continue normally.

- Press any key to attempt to continue.
- * Press CTRL+ALT+RESET to restart your computer. You will lose any unsaved information in all applications.

Press any key to continue

(5x00000000,0x9016x950,0x000000001,0x000000005) HANDLED*** Address 8016a950 has base at 80100000 .6.2 lrq1:1f SYSVER Oxf0000565 Name D11 Base DateStmp Name ntoskrni.exe 80010000 33247180 a1.d11 atapi, sys 80007000 3324804 SIPORT. Disk.sys 801db000 336015 ASS2.SY Ntis.sys wvid.sy 80237000 344eeb4 NTice, sys f1f48000 31ec6c8d loppy.SY 31ec6c9 Cdrom. SYS £228a000 ull.SYS SYS 335 12290000 KSecDD.SYS d111e0c2000 win32k.sys idca2000 Cdfa.SYS y3 1dc35000 nbf.sys 3 11168000 netbt, sys 12008000 ard.ava fdc140ud Parport.SYS f1dd0000 THE PARTY OF THE

Overlay

- Permite dividir o programa em módulos para execução:
 - Na alocação contígua simples, os programas são limitados ao tamanho de memória disponível para o usuário;
- Cada módulo utiliza a mesma área de memória em momentos diferentes;

Estática:

- Memória dividida em partições (tamanhos fixos);
- Definido no momento do boot do SO;
- Programas carregados e executados em uma partição específica, mesmo se outras estiverem livres;
- Código absoluto;
- Alocação particionada estática absoluta.

Estática:

- Código relocável;
- Permite que programas possam ser executados em qualquer partição;
- Endereços do programa são relacionados ao código, não a endereços físicos da memória principal;
- Alocação particionada estática relocável;

Estática:

- Alocação particionada estática relocável;
- Existência de uma tabela de partições:
 - Conhecimento acerca da alocação (uso) de partições;
- Proteção de acesso a memória baseado em registradores de limite inferior e superior;

- Estática:
 - Fragmentação interna:
 - Os programas não preenchem totalmente as partições para que são destinados;
 - Existência de fragmentos (áreas) livres;

Dinâmica:

- Necessidade de aumentar o grau de compartilhamento da memória, acabando com a fragmentação interna;
- O conceito de partição de tamanho fixo foi substituído por variável:
 - Um programa utilizará o que for necessário (esta será sua partição);

Dinâmica:

- Surgimento de *outro* problema: fragmentação externa;
 - Programas terminam e deixam cada vez espaço menores impedindo que outros possam ser alocados;
 - Existência de "ilhas" de espaços livres intercalados com utilização de memória por programas "em execução".

Dinâmica:

- Soluções para fragmentação externa:
 - Quando um programa termina, somente os espaços adjacentes são liberados: áreas livres de tamanho maior;
 - Quando um programa termina, toda a memória é reorganizada, oferecendo um espaço livre contíguo;
 - Como sempre, tudo que é bom, tem seu custo!

- Estratégia para alocação de partições:
 - Cada SO implementa seu método para definir qual área livre um programa será carregado;
 - Objetivo de diminuir a fragmentação externa;
 - Interferência direta do tipo de finalidade do SO;
- 03 modelos básicos: best-fit, worst-fit, first-fit;

- Best-fit:
 - A melhor partição é escolhida:
 - Programa que deixa o menor espaço sem utilização;
 - Problema?
 - Probabilidade alta da memória ficar com pequenas áreas não-contíguas, aumentando a fragmentação;

- Worst-fit:
 - A pior partição é escolhida:
 - Programa que deixar o maior espaço sem utilização;
 - Permite manter áreas maiores livres, garantindo maior número de programas executando;

First-fit:

- Primeira partição livre, que tenha espaço para carregar o programa é escolhida;
- A lista de áreas livres é ordenada
 crescentemente, havendo grande possibilidade
 de espaços livres em endereços altos;
- É a que menos consume recursos do sistema;

- E se não estiver partição disponível na memória principal?
 - O programa não será executado?
 - Não! O sistema operacional utilizará de técnicas de swapping (área de troca);
- Até o momento: programas ficam em memória do início ao término;

- Um programa na memória em estado de espera não é bom!
- O swapping permite que programas não esperem para serem executados;
- O sistema escolhe um processo em memória e o transfere para memória secundária (operação de swap out);

- A operação de swap in faz o inverso, carrega da memória secundária para principal;
- Qual processo escolher para fazer swapping?
 - Depende de critérios do SO, em geral programas com poucas chances de ter execução imediata, ou caracterizados como IObound;

Resumindo:

- O swapping permite maior grau de compartilhamento da memória principal;
- Problema? Alto overhead nas operações de swap in e swap out;
- Na existência de pouca memória principal, o swapping pode comprometer todo o SO.