Aula 02 Sistemas Operacionais I

Conceitos Básicos - Parte 01

Prof. Julio Cezar Estrella jcezar@icmc.usp.br

Material adaptado de

Sarita Mazzini Bruschi

baseados no livro Sistemas Operacionais Modernos de A. Tanenbaum

Roteiro

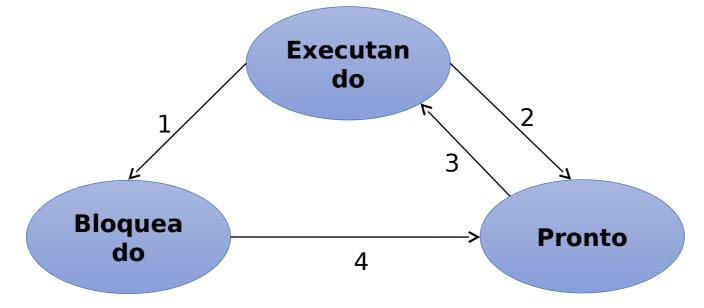
- Conceitos Básicos
- Chamadas ao Sistema
- Estrutura de Sistemas Operacionais

Conceitos Básicos de Sistemas Operacionais

- Principais conceitos:
 - Processo;
 - Memória;
 - Chamadas ao Sistema;

- Processo: <u>chave</u> do SO;
 - Caracterizado por programas em execução;
 - Cada processo possui:
 - Um espaço de endereço;
 - Uma lista de alocação de memória (mínimo, máximo);
 - Um conjunto de registradores (contador de programa);
 - O Sistema Operacional controla todos os processos;

• Estados básicos de um processo:



- Ex.: processo bloqueado (suspenso)
 - Quando o SO suspende um processo P1 temporariamente para executar um processo P2, o processo P1 deve ser reiniciado exatamente no mesmo estado no qual estava ao ser suspenso. Para tanto, todas as informações a respeito do processo P1 são armazenadas em uma tabela de processos (process table). Essa tabela é um vetor ou uma lista encadeada de estruturas.

- Um processo pode resultar na execução de outros processos, chamados de processos-filhos:
 - Características para a hierarquia de processos:
 - Comunicação (Interação) e Sincronização;
 - Segurança e proteção;
- Escalonadores de processos: processo que escolhe qual será o próximo processo a ser executado;
 - Diversas técnicas para escalonamento de processos;

- Comunicação e sincronismo entre processos solução:
 - Semáforos;
 - Monitores;
 - Instruções especiais em hardware;
 - Troca de mensagens;

Gerenciamento de Memória

- Gerenciamento elementar (década de 60)
 - Sistema monoprogramado;
 - Sem paginação:
 - Apenas um processo na memória;
 - Acesso a toda a memória;
- Gerenciamento mais avançado (atualidade)
 - Sistema multiprogramado;
 - Mais de um processo na memória;
 - Chaveamento de processos: troca de processos devido a entrada/saída ou por limite de tempo (sistema de tempo compartilhado);

Gerenciamento de Memória

- Partições Fixas
 - Cada processo é alocado em uma dada partição da memória (pré-definida);
 - Partições são liberadas quando o processo termina;
- Partições Variáveis
 - Memória é alocada de acordo com o tamanho e número de processos;
 - Otimiza o uso da memória;

Roteiro

- Conceitos Básicos
- Chamadas ao Sistema
- Estrutura de Sistemas Operacionais

System Calls – Chamadas ao Sistema

- Interface entre o Sistema Operacional e os programas do usuário;
- As chamadas se diferem de SO para SO, no entanto, os conceitos relacionados às chamadas são similares independentemente do SO;
- Apenas uma chamada de sistema pode ser realizada em um instante de tempo (ciclo de relógio) pela CPU;

Interfaces de um Sistema Operacional

- Interação Usuário SO:
 - Shell ou Interpretador de comandos
- Interação Programas SO:
 - Chamadas ao Sistema

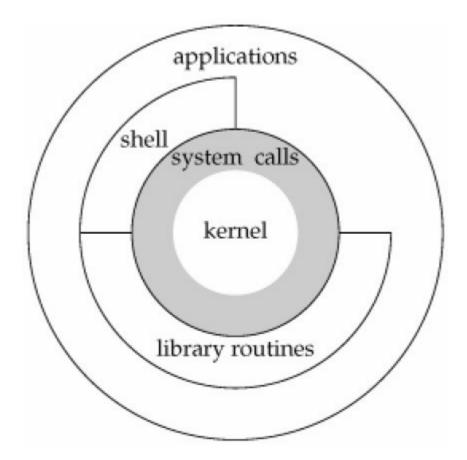
Modos de Acesso:

- Modo usuário;
- Modo kernel ou Supervisor ou Núcleo;
- São determinados por um conjunto de bits localizados no registrador de status do processador: PSW (*Program Status Word*);
 - Por meio desse registrador, o hardware verifica se a instrução pode ou não ser executada pela aplicação;
- Protege o próprio kernel do Sistema Operacional na RAM contra acessos indevidos;

- Modo usuário:
 - Aplicações não têm acesso direto aos recursos da máquina, ou seja, ao hardware;
 - Quando o processador trabalha no modo usuário, a aplicação só pode executar instruções sem privilégios, com um acesso reduzido de instruções;
 - Por que? Para garantir a segurança e a integridade do sistema;

- Modo Kernel:
 - Aplicações têm acesso direto aos recursos da máquina, ou seja, ao hardware;
 - Operações com privilégios;
 - Quando o processador trabalha no modo kernel, a aplicação tem acesso ao conjunto total de instruções;
 - Apenas o SO tem acesso às instruções privilegiadas;

- Se uma aplicação precisa realizar alguma instrução privilegiada, ela realiza uma chamada ao sistema (system call), que altera do modo usuário para o modo kernel;
- Chamadas de sistemas são a porta de entrada para o modo Kernel;
 - São a interface entre os programas do usuário no modo usuário e o Sistema Operacional no modo kernel;
 - As chamadas diferem de SO para SO, no entanto, os conceitos relacionados às chamadas são similares independentemente do SO;



• Fonte: "Advanced Linux Programming" Mark Mitcheil, Jeffrey Oldnam, e Alex Samuel (http://www.advancedlinuxprogramming.com/)

- TRAP: instrução que permite o acesso ao modo kernel;
- Exemplo:
 - Instrução do UNIX:

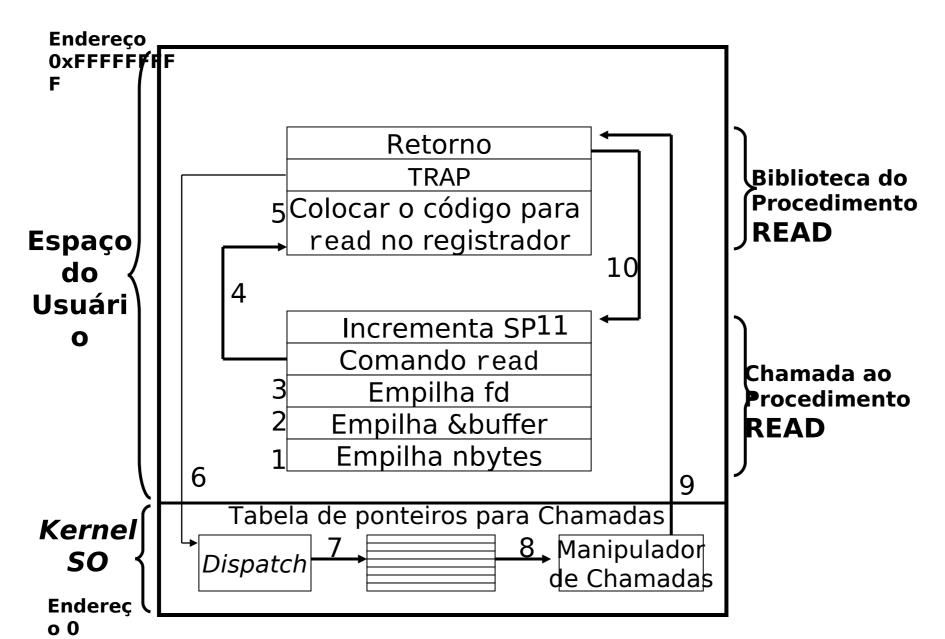
```
count = read(fd, buffer, nbytes);

Arquivo a ser lido

Bytes a serem lidos

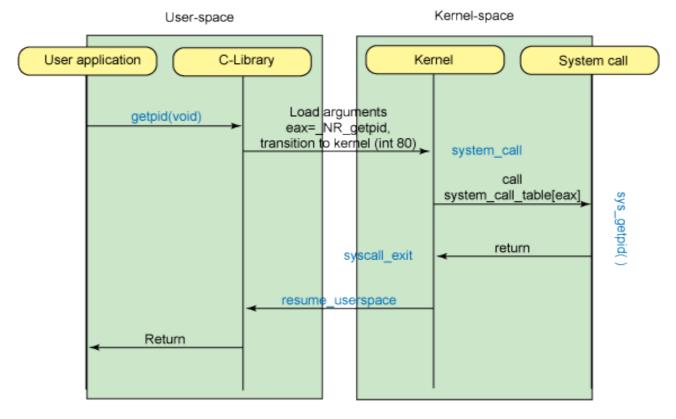
Ponteiro para o Buffer
```

O programa sempre deve checar o retorno da chamada de sistema para saber se algum <u>erro</u> ocorreu!!!



- No Linux, para a arquitetura x86
 - Processo chama uma função da biblioteca libc READ
 - Função da biblioteca coloca o código da chamada do sistema READ no registrador e envia uma interrupção 0x80 para a CPU
 - Nesse momento o código deixa de ser executado em espaço de usuário sendo executado agora no kernel e passa para a rotina de tratamento dessa interrupção que está em /arch/x86/kernel/entry_32.S
 - Essa rotina checa o código que está no registrador e executa a chamada do sistema

• Exemplo da função getpid



Chamada do Sistema getpid [Fonte: IBM]

- No Pentium 4 e sucessores
 - Não utiliza interrupções
 - Utiliza primitivas SYSCALL/SYSRET (AMD), SYSENTER/SYSEXIT (Intel) para mudar para o modo protegido
 - São instruções otimizadas para realizar chamadas de sistema
 - Também armazena o código da chamada do sistema no registrador

- Exemplos de chamadas da interface:
 - Chamadas para gerenciamento de processos:
 - Fork (CreateProcess WIN32) cria um processo;
 - Outros exemplos no Posix (*Portable Operating System Interface*)

Gerenciamento de processos

Chamada	Descrição
pid = fork()	Crie um processo filho idêntico ao processo pai
pid = waitpid(pid, &statloc, options)	Aguarde um processo filho terminar
s = execve(name, argv, environp)	Substitua o espaço de endereçamento do processo
exit(status)	Termine a execução do processo e retorne o estado

Exemplo - fork()

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
main()
           int pid;
           pid=fork();
           if ( pid < 0 ) { fprintf(stderr,"erro\n"); exit(1); }</pre>
           if (0 == pid)
                       printf("FILHO: \t id is %d, pid (valor)is %d\n",getpid(), pid);
           else
                       printf("PAI: \t id is %d, pid (filho)is %d\n", getpid(), pid);
           /* este comando executado duas vezes..*/
           system("date");
```

Exemplo - execve()

```
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main(void)
           char *args[] = {"/bin/ls", NULL};
           if (execve("/bin/ls", args, NULL) == -1) {
                      perror("execve");
                      exit(EXIT_FAILURE);
           puts("não deveria ter chegado até aqui");
           exit(EXIT_SUCCESS);
```

Exemplo - fork() + execve()

```
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
int main (int argc, char *argv[], char *envp[])
 int retval;
 printf ("Ola, sou o processo %5d\n", getpid());
 retval = fork ();
  printf ("[retval: %5d] sou %5d, filho de %5d\n",
       retval, getpid(), getppid());
```

```
if (retval < 0)
    perror ("Erro: ");
   exit (1);
 else
   if (retval > 0)
     wait (0);
    else
     execve ("/bin/date", argv, envp);
     perror ("Erro");
 printf ("Tchau de %5d!\n", getpid());
 exit (0);
```

- Exemplos de chamadas da interface :
 - Chamadas para gerenciamento de diretórios:
 - Mount monta um diretório;
 - Chamadas para gerenciamento de arquivos:
 - Close (CloseHandle WIN32) fechar um arquivo;
 - Outros exemplos no Posix

Gerenciamento do sistema de diretório e arquivo

Chamada	Descrição
s = mkdir(name, mode)	Crie um novo diretório
s = rmdir(name)	Remova um diretório vazio
s = link(name1, name2)	Crie uma nova entrada, name2, apontando para name1
s = unlink(name)	Remova uma entrada de diretório
s = mount(special,name, flag)	Monte um sistema de arquivo
s = umount(special)	Desmonte um sistema de arquivo

- Exemplos de chamadas da interface :
 - Outros tipos de chamadas:
 - Chmod: modifica permissões;
 - Outros exemplos no Posix

Diversas

Chamada	Descrição
s = chdir(dirname)	Altere o diretório de trabalho
s = chmod(name, mode)	Altere os bits de proteção do arquivo
s = kill(pid, signal)	Envie um sinal a um processo
seconds = time(&seconds)	Obtenha o tempo decorrido desde 1º de janeiro de 1970

- Chamadas da interface: Unix x Windows:
 - Unix
 - Chamadas da interface muito semelhantes às chamadas ao sistema
 - Aproximadamente 100 chamadas a procedimentos

Windows

- Chamadas da interface totalmente diferente das chamadas ao sistema
- APIWin32 (Application Program Interface)
 - Padrão de acesso ao sistema operacional
 - Facilita a compatibilidade
 - Possui milhares de procedimentos

 Exemplos de chamadas da interface: Unix e API Win32

Unix	Win32	Descrição
fork	CreateProcess	Crie um novo processo
waitpid	WaitForSingleObject	Pode esperar um processo sair
ехесче	(none)	CrieProcesso = fork + execve
exit	ExitProcess	Termine a execução
open	CreateFile	Crie um arquivo ou abra um arquivo existente
close	CloseHandle	Feche um arquivo
read	ReadFile	Leia dados de um arquivo
write	WriteFile	Escreva dados para um arquivo
lseek	SetFilePointer	Mova o ponteiro de posição do arquivo
stat	GetFileAttributesEx	Obtenha os atributos do arquivo
mkdir	CreateDirectory	Crie um novo diretório
rm dir	RemoveDirectory	Remova um diretório vazio
link	(none)	Win32 não suporta ligações (link)
unlink	DeleteFile	Destrua um arquivo existente
mount	(none)	Win32 não suporta mount
umount	(none)	Win32 não suporta mount
chdir	SetCurrentDirectory	Altere o diretório de trabalho atual
chmod	(none)	Win32 não suporta segurança (embora NT suporte)
kill	(none)	Win32 não suporta sinais
time	GetLocalTime	Obtenha o horário atual