

Chamadas de sistema de arquivos no Linux

MCTA026-13 - Sistemas Operacionais

Emilio Francesquini e Fernando Teubl Ferreira

e.francesquini@ufabc.edu.br / fernando.teubl@ufabc.edu.br

2019.Q1

Centro de Matemática, Computação e Cognição
Universidade Federal do ABC



- Estes slides foram preparados para o curso de **Sistemas Operacionais na UFABC**.
- Este material foi preparado e gentilmente cedido pelo Prof. Gustavo Souza Pavani (UFABC)

■ Chamadas de sistema relacionadas a arquivos

Chamada de sistema	Descrição
<code>fd = creat(nome, modo)</code>	Uma maneira de criar um novo arquivo
<code>fd = open(arquivo, como, ...)</code>	Abre um arquivo para leitura, escrita ou ambos
<code>s = close(fd);</code>	Fecha um arquivo aberto
<code>n = read(fd, buffer, nbytes)</code>	Lê dados de um arquivo para um buffer
<code>n = write(fd, buffer, nbytes)</code>	Escreve dados de um buffer para um arquivo
<code>posição = lseek(fd, deslocamento, de-onde)</code>	Move o ponteiro do arquivo
<code>s = stat(nome, &buf)</code>	Obtém a informação de estado do arquivo
<code>s = fstat(fd, &buf)</code>	Obtém a informação de estado do arquivo
<code>s = pipe(&fd[0])</code>	Cria um pipe
<code>s = fcntl(fd, comando, ...)</code>	Trava de arquivo e outras operações

Tabela 10.9 Algumas chamadas de sistema relacionadas a arquivos. O código de retorno `s` é `-1` se ocorrer algum erro; `fd` é um descritor de arquivo e `posição` é um offset de arquivo. Os parâmetros são autoexplicativos.

- Informações retornados pela chamada de sistema **stat**.

Dispositivo do arquivo
Número do i-node (qual arquivo do dispositivo)
Modo do arquivo (inclui informação de proteção)
Número de ligações para o arquivo
Identificação do proprietário do arquivo
Grupo ao qual pertence o arquivo
Tamanho do arquivo (em bytes)
Hora da criação
Hora do último acesso
Hora da última modificação

Tabela 10.10 Os campos retornados pela chamada de sistema *stat*.

- Todo processo UNIX tem 3 descritores de arquivos pré-definidos:
 - ▶ **0**: Entrada padrão (*standard input*).
 - ▶ **1**: Saída padrão (*standard output*).
 - ▶ **2**: Erro padrão (*standard error*).

■ Chamadas relativas à diretórios

Chamada de sistema	Descrição
<code>s = mkdir(caminho, modo)</code>	Cria um novo diretório
<code>s = rmdir(caminho)</code>	Remove um diretório
<code>s = link(caminho velho, caminho novo)</code>	Cria uma ligação para um arquivo
<code>s = unlink(caminho)</code>	Remove a ligação para um arquivo
<code>s = chdir(caminho)</code>	Troca o diretório atual
<code>dir = opendir(caminho)</code>	Abre um diretório para leitura
<code>s = closedir(dir)</code>	Fecha um diretório
<code>entradir = readdir(dir)</code>	Lê uma entrada do diretório
<code>rewinddir(dir)</code>	Rebobina um diretório de modo que ele possa ser lido novamente

Tabela 10.11 Algumas chamadas de sistema relacionadas a diretórios. O código de retorno `s` é `-1` se ocorrer algum erro; `dir` identifica uma cadeia de diretórios e `entradir` é uma entrada de diretório. Os parâmetros são autoexplicativos.

- **Exercício 1** Leitura e escrita em arquivos.
 - 1 Compile e execute o programa **prog1.c**. Digite sequências de caracteres no terminal seguido de ENTER. O que o programa faz? Por que ele não tem include? Por que não é preciso abrir os descritores da entrada e saída padrão?

- **Exercício 2** Remoção de arquivos.
 - ① Compile e execute o programa `prog2.c`. Digite uma sequência de caracteres seguido de ENTER. O que acontece com o arquivo `temp.txt` no diretório corrente?
 - ② Crie um *hard link* do arquivo `temp.txt` com o comando `ln temp.txt clone.txt`. Em seguida, entre com o comando `ls -i *.tx temp.txt e clone.txt` São o mesmo arquivo? Justifique.
 - ③ Digite o comando `unlink` na entrada de `prog2.c`. O que aconteceu? O arquivo `clone.txt` ainda existe? Justifique.
 - ④ Digite uma sequência de caracteres seguida de ENTER. O que acontece com o arquivo `clone.txt` no diretório corrente? Por que é ainda possível ler o arquivo completo?
 - ⑤ Em que outras situações é interessante esse comportamento do `unlink`?

■ **Exercício 3** Uso de buffer

- 1 Compile e execute o programa **prog3.c** com o seguinte comando `/usr/bin/time -v CMD`, em que **CMD** é o arquivo a ser executado. Verifique os gastos de tempo de CPU de saídas para o sistema de arquivos, além do número de trocas de contexto voluntárias.
- 2 Compile e execute o programa **prog4.c** com o seguinte comando `/usr/bin/time -v CMD`, em que **CMD** é o arquivo a ser executado. Verifique os gastos de tempo de CPU e de saídas para o sistema de arquivos, além do número de trocas de contexto voluntárias. Por que o tempo da execução desse programa é muito maior do que o tempo de execução do programa anterior?

- **Exercício 4** Obtenção dos atributos de um arquivo.
 - ① Compile, ignorando os avisos da compilação, e execute o programa `prog5.c` passando como parâmetro um arquivo qualquer do sistema de arquivos. Que informações ele me retorna? Guarde a saída da execução em diferentes tipos de arquivos e compare o resultado.

- **Exercício 5** Comando `stat`.
 - ① O comando `stat` tem função similar ao `prog5.c`. Repita a execução com esse comando, usando como entrada os mesmos arquivos do Exercício 4.1.

- **Exercício 6** Lista de arquivos em um diretório.
 - ① Compile e execute o programa **prog6.c** passando como parâmetro de entrada diversos diretórios do sistema de arquivos. Com base nas saídas, explique como funciona a organização dos arquivos em um diretório no Linux.