Cesar Nascimento & Maximiliam Araujo

| DCC605 | Flavio Figueiredo

 May 6, 2017

TP 1

Shell + ps(top) + sinais + modulos

# Especificação do Projeto

O trabalho proposto foi adaptado do material do Professor Italo Cunha. Conceitos como Pipe, Estrutura de Processos do Kernel e Sinais, dentro da disciplina de Sistemas Operacionais foram abordados.

O trabalho foi dividido em 4 partes. A seguir um descritivo de cada parte:

1. Desenvolvendo um Shell Básico: Baixar o esqueleto do shell e implementar o código para execução dos comandos como Redirecionamento de entrada/saída; Sequenciamento de Comandos
2. Lendo o /proc/ para fazer um OS-Tree: Imprimir a árvore de processos usando tab para separa-los.
3. Uma TOP Simples (topzera): Modificar o comando PS para imprimir os processos em sequência (remover os tabs). Além disto, alterar o mesmo para identificar o PID do programa, o usuário que está executando o mesmo e o estado do processo. Com isto, imprimir os programas em execução em uma tabela.
4. Sinais: Permitir que o comando TOP envie sinais, ou seja, criar uma função no TOP que envia sinais para um PID. Tal função pode ser apenas um “PID SINAL”.

A seguir, para cada parte será apresentado uma breve descrição de como foi feita sua implementação.

# Parte 1: Desenvolvendo um Shell Básico

Case ‘ ‘:

execvp(ecmd->argv[0], ecmd->argv);

Os comandos da família exec substituem a imagem do processo corrente com a imagem do novo processo. O primeiro argumento da função exec é o nome do arquivo que será executado. A utilização do execvp ocorreu por uma questão de facilidade no entendimento de seu funcionamento. Apenas passamos o arquivo a ser executado por parâmetro e a função se encarrega de criar o processo.

case '>':

case '<':

int file = open(rcmd->file, rcmd->mode, S\_IRUSR | S\_IWUSR | S\_IRGRP | S\_IWGRP | S\_IROTH | S\_IWOTH);

dup2(file, rcmd->fd);

close(file);

Esta primitive (dup2) cria uma cópia de um descritor de arquivo existente (oldfd) e fornece um novo descritor (newfd) tendo exatamente as mesmas características que aquele passado como argumento na chamada. Dup2 determina que newfd será a cópia de oldfd, fechando antes newfd se ele já estiver aberto.

case '|':

int pipefd[2];

if (pipe(pipefd) == -1) {

perror("pipe");

exit(EXIT\_FAILURE);

}

int pid = fork1();

if(pid == -1){

perror("fork");

exit(EXIT\_FAILURE);

}

if(pid == 0){

close(pipefd[0]);

close(1);

dup(pipefd[1]);

close(pipefd[1]);

runcmd(pcmd->left);

}

else if(pid != 0){

close(pipefd[1]);

close(0);

dup(pipefd[0]);

close(pipefd[0]);

wait(NULL);

runcmd(pcmd->right);

}

O comando acima descrito cria um pipe, em seguida, fork1() cria um processo filho. Após o fork1(), cada processo fecha os descritores que não são necessários para o pipe. O pai então a utiliza o dup(pipefd[1]) para se comunicar com o filho. Já o filho utiliza o dup(pipefd[0]) para se comunicar com pai.

# Parte 2: Lendo o /proc/ para fazer um PS-Tree

Para resolver essa parte do trabalho prático, algumas funções foram criadas. Abaixo seguem breves explicações destas:

void retornarNomeProcesso(char str[], char \*str2): função responsável por retornar o nome do processo e armazena-lo na str2. Como referência, passa-se uma string str, com o formato /proc/[pid]/task/[pid]/comm, onde o [pid] é o id do processo que se quer descobrir o nome.

int func(char str[], int espaco): função responsável por caminhar na árvore de processos a partir do pai init (pid = 1), passado como primeiro parâmetro. Para se descobrir os filhos de um processo, faz-se uso do arquivo /proc/[pid]/task/[pid]/children. Esse arquivo contém todo os filhos dos processos [pid] que se deseja buscar. Para cada processo, a func é novamente chamada recursivamente. Para controlar os tabs, a cada chamada da func é passado como argumento a quantidade de tabs de acordo com o nível hierárquico que o processo se encontra, através do parâmetro espaço.

# Parte 3: Uma TOP Simples (topzera)

Para contrução da terceira parate do trabalho, a segunda parte foi utilizada como base. A identação do programa foi removida e o número de [pid] encontrado para contruir a árvore foi utilizado como base para encontrar as outras informações especificadas no trabalho.

A seguir serão detalhados o funcionamento de cada função considerada importante para esta parte do trabalho.

void arquivoNomeProcesso(char \*str, char processo[]): constroí a string reponsável em enontrar o arquivo certo para o nome de cada processo utilizando o [pid]. A string tem o formato “/proc/[pid]/task/[pid]/comm”.

void arquivoNomeEstado(char \*str, char processo[]): Esta função constroí a string “/proc/[pid]/status” que contem diversas informações de um processo. Em específico, nesse arquivo buscamos o estado do processo, que se for lido de forma linear, encontra-se na sexta posição do arquivo. Em seguida a função imprime na tela o estado do processo através do [pid] em questão.

void imprimiOwner(char \*str, char processo[], char \*owner): Para chegarmos ao nome do dono do processo, podemos obter o UID real do programa e traduzir esse número para o login, com ajuda do arquivo password. Usando a função: struct passwd \*getpwuid(uid\_t uid); que retorna o endereço de uma struct password na qual contém o campo pw\_name que aponta para o nome do usuário. A função também ficou responsável em imprimir esse nome na tabela do top.

void arquivoFilhos(char \*str, char processo[]): função já havia sido utilizada para contruir a árvore da parte dois do trabalho. Os pids filhos de cada processo foram retirados do arquivo children. Esta função controí o caminho para esse arquivo. “/proc/[pid\_pai]/task/[pid\_pai]/children”. O primeiro pid\_pai é o 1.

A função “int func(char str[], int \*numProc)” e “void retornarNomeProcesso(char str[], char \*str2)” são omitidas nesta parte da documentação porque já foram abordadas na parte do dois do trabalho.

# Parte 4: Sinais

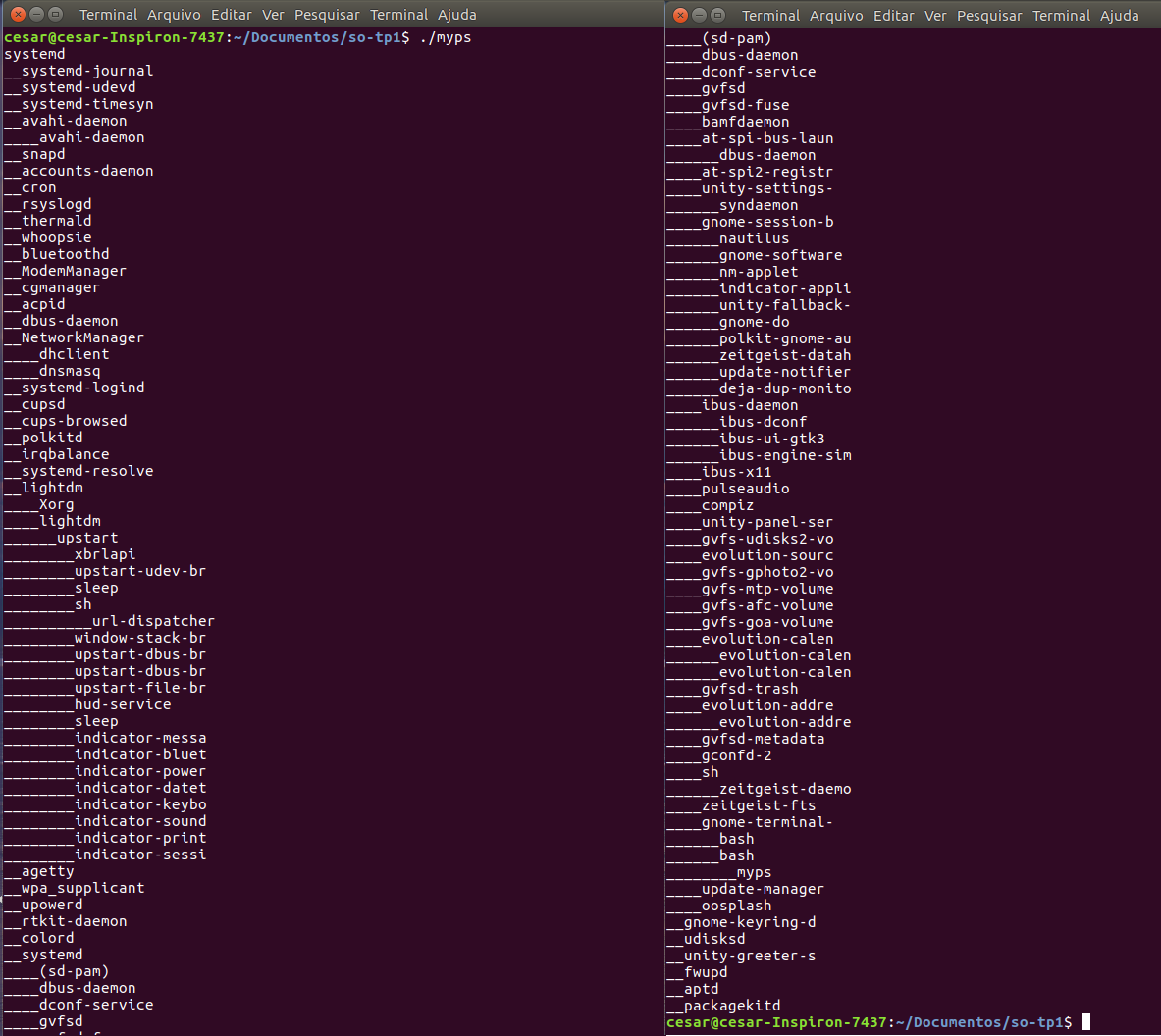
Para desenvolver esta parte do trabalho, utilizamos a biblioteca signal.h dentre as bibliotecas c. Com ela foi possível ler uma variável do tipo pid\_t e utilizar a função kill(pid\_t pid, int sinal) da biblioteca que faz o que foi requisitado na especificação. A função enviar um sinal int para um programa com pid determinado.

# Decisões de implementação

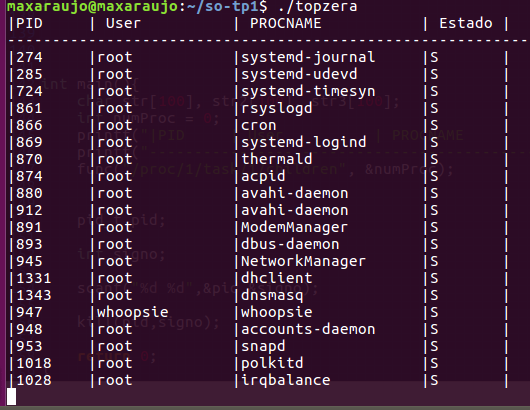
Preferimos não fazer a parte 5, que no caso era ponto extra. Além disso, optamos por não implementar as atualizações de 1 em 1 segundo para simplificar a quarta parte do trabalho.

# Testes

Parte 2:



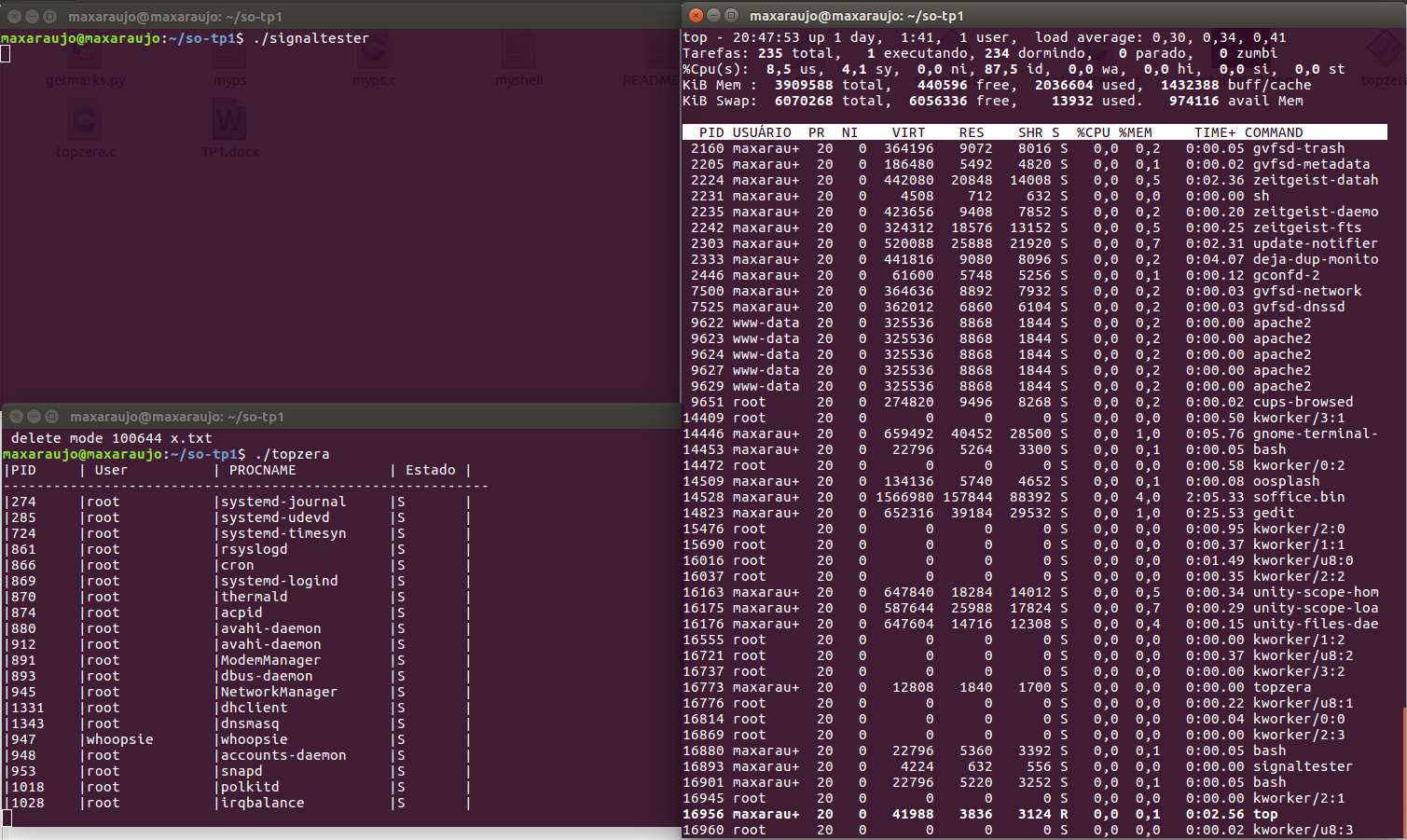
parte 3: Impressão dos 20 primeiros processos em execução

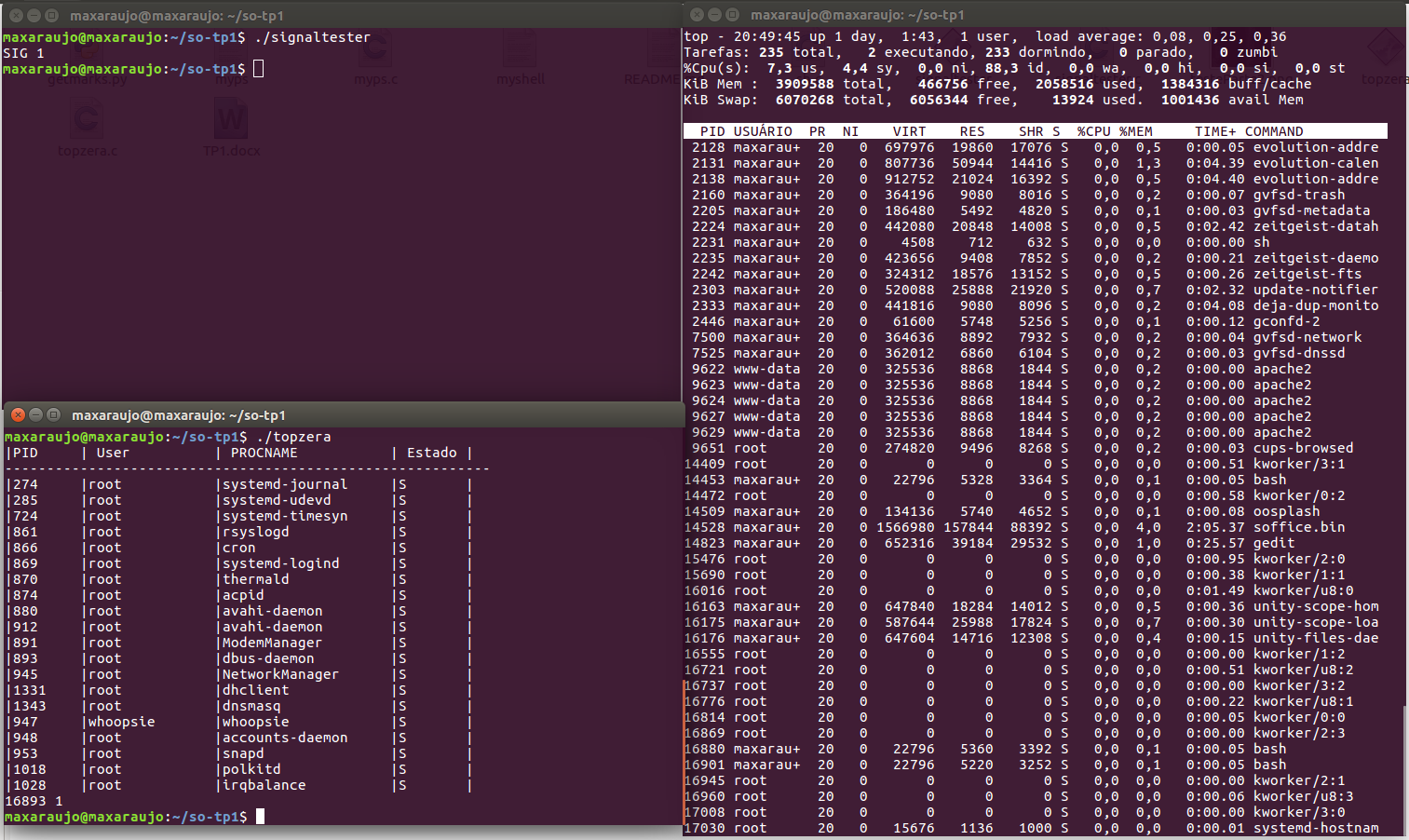


O campo no final da tambela é a espera pela leitura do pid e um sinal que é especificado na quarta parte do trabalho.

Parte 4:

Para imprimir este teste, utilizamos o TOP original para visualizar o PID do processo SIGNALTESTER.



O processo signaltester é o quarto processo de baixo para cima no terminal a direita. Enquanto isso o topzera aguarda a leitura de um pid e um sinal

# Conclusão

Foi possível implementar todas as especificações mais importantes do trabalho, possibilitando assim o ganho de conhecimento sobre como funciona algumas funções do linux.

# Referências bibliográficas

<https://linux.die.net/man/3/execvp>

<http://www.dca.ufrn.br/~adelardo/cursos/DCA409/node22.html>

<https://linux.die.net/man/2/pipe>

http://man7.org/linux/man-pages/man5/proc.5.html