

Universidade Federal do Rio Grande do Norte Instituto Metrópole Digital IMD0036 – Sistemas Operacionais

Processos: Implementação

Prof. Gustavo Girão girao@imd.ufrn.br

Roteiro

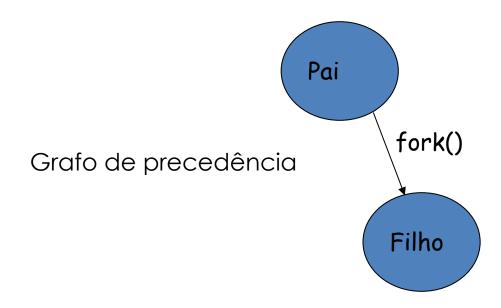
- Criação de processos
- Chamadas de sistema
- Exemplos
- Exercícios
- Comunicação entre processos

Criação de Processos

- Processo pai cria processo filho, o qual, por sua vez, pode criar outros processos, formando uma árvore de processos.
- Geralmente, processos s\(\tilde{a}\) identificados e gerenciados via um Identificador de Processos (Process IDentifier - PID)
- Compartilhamento de Recursos
 - Pai e filho compartilham todos os recursos.
 - o Filho compartilha um subconjunto dos recursos do pai.
 - o Pai e filho não compartilham recursos.
- Execução
 - Pai e filho executam concorrentemente.
 - o Pai espera até filho terminar.

Hierarquia entre Processos

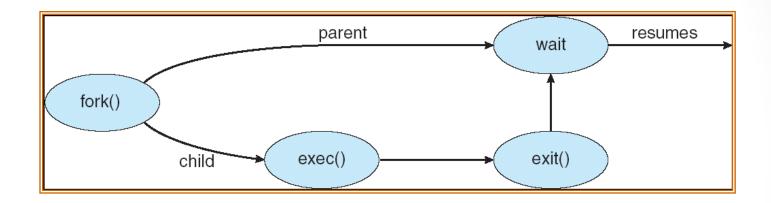
- Por exemplo, no Unix cria-se um processo via a primitiva fork();
 - o O criador é o Pai
 - o O processo criado é o Filho



Criação de Processos (Cont.)

- Espaço de endereçamento
 - Filho duplica espaço do pai.
 - o Filho tem um programa carregado no seu espaço.
- Exemplos no UNIX
 - Chamada de sistemas fork cria um novo processo.
 - Chamada de sistemas exec é usada após o fork para sobrescrever o espaço de memória do processo com um novo programa.

Criação de Processos (Cont.)



- fork
 - o int fork();
 - ♦ Retorna para o processo-pai o pid do processo criado
 - ♦ Retorna para o processo-filho o valor 0
 - ♦ Retorna um valor negativo em caso de erro
 - Exemplo:

```
int main()
{
   pid_t pid;
   /* cria outro processo */
   pid = fork();
   if (pid < 0) { /* ocorrência de erro*/
        fprintf(stderr, "Criação Falhou");
        exit(-1);
   }
   else if (pid == 0) { /* processo filho*/
   }
   else { /* processo pai */
   }
}</pre>
```

- fork
 - Quando o processo é criado, é feita uma cópia do espaço de endereçamento do processo pai
 - ♦ Código + todas as variáveis
 - O processo filho herda do pai todos os atributos
 - Ambos executam a instrução seguinte ao fork

Informações de um processo

- Obter PID do processo
 - o getpid()
 - ♦ Retorna o PID do processo
 - o getppid()
 - ♦ Retorna o PID do processo-pai
 - o getuid()
 - ♦ Retorna o ID do usuário
 - o getgid()
 - ♦ Retorna o ID do grupo

wait()
 int wait();
 Retorna o valor do processo-filho finalizado
 Retorna -1 caso o processo não tenha filhos
 Exemplo:

```
int main()
{
   pid_t pid;
   /* cria outro processo */
   pid = fork();
   if (pid < 0) { /* ocorrência de erro*/
        fprintf(stderr, "Criação Falhou");
        exit(-1);
   }
   else if (pid == 0) { /* processo filho*/
   }
   else { /* processo pai */
        wait(NULL);
   }
}</pre>
```

- execlp()
 - execlp(char * caminho, char * parametros);
 A lista de parâmetros é terminada com NULL
 - Exemplo:

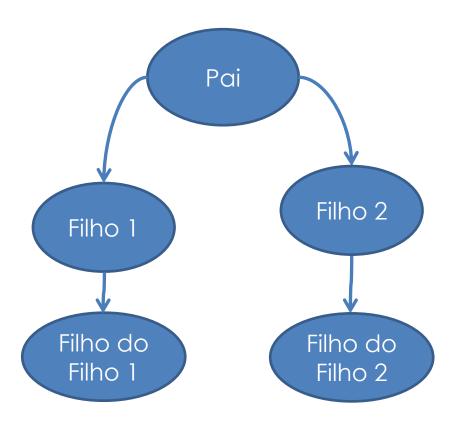
```
int main()
{
   pid_t pid;
   /* cria outro processo */
   pid = fork();
   if (pid < 0) { /* ocorrência de erro*/
        fprintf(stderr, "Criação Falhou");
        exit(-1);
   }
   else if (pid == 0) { /* processo filho*/
        execlp("/bin/ls", "ls", "-l", NULL);
   }
   else { /* processo pai */
   }
}</pre>
```

- exit()
 - o void exit(char n);
 - Deve ser passado como parametro um valor entre 0 e 255 que representa uma informação sobre a finalização do processo

Programa em C Criando Processos Separados

```
int main()
Pid_t pid;
  /* cria outro processo */
  pid = fork();
  if (pid < 0) { /* ocorrência de erro*/
       fprintf(stderr, "Criação Falhou");
       exit(-1);
  else if (pid == 0) { /* processo filho*/
       execlp("/bin/ls", "ls", NULL);
  else { /* processo pai */
       /* pai irá esperar o filho completar
  execução */
       wait (NULL);
       printf ("Filho Completou Execução");
       exit(0);
}
```

• Tente recriar o grafo de precedência abaixo



```
int main()
Pid_t pid;
 /* cria outro processo */
 pid = fork();
 if (pid < 0) { /* ocorrência de
 erro*/
     fprintf(stderr, "Criação
 Falhou");
     exit(-1);
 else if (pid == 0) { /* processo
 filho*/
     execlp("/bin/ls", "ls",
 NULL);
 else { /* processo pai */
 /* pai irá esperar o filho
completar execução */
     wait (NULL);
     nnin+f ("Filha Complatou
```

```
int main()
Pid_t pid;
 /* cria outro processo */
 pid = fork();
 if (pid < 0) { /* ocorrência de
 erro*/
     fprintf(stderr, "Criação
 Falhou");
     exit(-1);
 else if (pid == 0) { /* processo
 filho*/
     execlp("/bin/ls", "ls", NULL);
 }
 else { /* processo pai */
     /* pai irá esperar o filho
 completar execução */
     wait (NULL);
     printf ("Filho Completou
 Evacucão").
```

```
int main()
Pid t pid;
  /* cria outro processo */
  pid = fork();
  if (pid < 0) { /* ocorrência de erro*/
       fprintf(stderr, "Criação Falhou");
       exit(-1);
  else if (pid == 0) { /* processo filho*/
       execlp("/bin/ls", "Is", NULL);
  else { /* processo pai */
       /* pai irá esperar o filho completar execução
  */
       wait (NULL);
       printf ("Filho Completou Execução");
       exit(0);
```

- Cada processo tem seu próprio contador de programa
- Quais dos dois irá executar depende da escolha do escalonador

```
int main()
Pid t pid;
 /* cria outro processo */
 pid = fork();
 if (pid < 0) { /* ocorrência de erro*/
       fprintf(stderr, "Criação Falhou");
       exit(-1);
 else if (pid == 0) { /* processo filho*/
       execlp("/bin/ls", "ls", NULL);
 else { /* processo pai */
       /* pai irá esperar o filho completar execução
 */
       wait (NULL);
       printf ("Filho Completou Execução");
       exit(0);
```

```
int main()
Pid t pid;
 /* cria outro processo */
 pid = fork();
 if (pid < 0) { /* ocorrência de erro*/
       fprintf(stderr, "Criação Falhou");
       exit(-1);
 else if (pid == 0) { /* processo filho*/
       execlp("/bin/ls", "ls", NULL);
 else { /* processo pai */
       /* pai irá esperar o filho completar execução
       wait (NULL);
       printf ("Filho Completou Execução");
       exit(0);
```

- Cada processo tem seu próprio contador de programa
- Quais dos dois irá executar depende da escolha do escalonador

```
int main()
Pid t pid;
 /* cria outro processo */
  pid = fork();
 if (pid < 0) { /* ocorrência de erro*/
       fprintf(stderr, "Criação Falhou");
       exit(-1);
 else if (pid == 0) { /* processo filho*/
       execlp("/bin/ls", "ls", NULL);
 else { /* processo pai */
       /* pai irá esperar o filho completar execução
 */
       wait (NULL);
       printf ("Filho Completou Execução");
       exit(0);
```

```
int main()
Pid t pid;
  /* cria outro processo */
  pid = fork();
  if (pid < 0) { /* ocorrência de erro*/
       fprintf(stderr, "Criação Falhou");
       exit(-1);
  else if (pid == 0) { /* processo filho*/
       execlp("/bin/ls", "ls", NULL);
  else { /* processo pai */
       /* pai irá esperar o filho completar execução
       wait (NULL);
       printf ("Filho Completou Execução");
       exit(0);
```

Processo PAI foi escalonado: executa a(s) instrução(ões) seguinte(s)

- Cada processo tem seu próprio contador de programa
- Quais dos dois irá executar depende da escolha do escalonador

```
int main()
                                                                           int main()
Pid t pid;
                                                                           Pid t pid;
  /* cria outro processo */
                                                                             /* cria outro processo */
  pid = fork();
                                                                             pid = fork();
  if (pid < 0) { /* ocorrência de erro*/
                                                                             if (pid < 0) { /* ocorrência de erro*/
       fprintf(stderr, "Criação Falhou");
                                                                                   fprintf(stderr, "Criação Falhou");
       exit(-1);
                                                                                   exit(-1);
                                                                             else if (pid == 0) { /* processo filho*/
  else if (pid == 0) { /* processo filho*/
       execlp("/bin/ls", "Is", NULL);
                                                                                   execlp("/bin/ls", "ls", NULL);
  else { /* processo pai */
                                                                             else { /* processo pai */
       /* pai irá esperar o filho completar execução
                                                                                   /* pai irá esperar o filho completar execução
       wait (NULL);
                                                                                   wait (NULL);
       printf ("Filho Completou Execução");
                                                                                   printf ("Filho Completou Execução");
       exit(0);
                                                                                   exit(0);
```

Processo FILHO foi escalonado: executa a(s) instrução(ões) seguinte(s)

 O que o programa ao lado exibe na tela?

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
int main(){
     pid_t pid, pid1;
     pid = fork();
     if (pid < 0){
          printf("Erro ao criar processo\n");
          return 1;
     else if(pid == 0){
          pid1 = getpid();
          printf("Filho: pid = %d\n", pid);
          printf("Filho: pid1 = %d\n'', pid1);
     else{
          pid1 = getpid();
          printf("Pai: pid = %d\n'', pid);
          printf("Pai: pid1 = %d\n", pid1);
          wait(NULL);
     return 0;
```

 Qual o valor escrito na tela para "value"?

```
#include <sys/types.h>
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/wait.h>
int value = 5;
int main(){
     pid_t pid;
     pid = fork();
     if( pid == 0){
         value += 15;
         return 0:
     else if (pid > 0){
         wait(NULL);
          printf("PAI: value = %d\n'',
value);
         return 0;
```

- Faça um programa em que três processos executam paralelamente as seguintes ações:
 - o Pai cria dois filhos e em seguida imprime os números de 1 a 50, com um intervalo de 2 segundos entre cada número.
 - Após imprimir todos os números, imprime a frase "Processo pai vai morrer".
 - Filho1 Imprime os números de 100 a 199, com um intervalo de 1 segundo entre cada número.
 - ♦ Antes de imprimir os números, imprime a frase "Filho 1 foi criado".
 - ♦ Após imprimir todos os números, imprime a frase "Filho 1 vai morrer".
 - Filho2 Imprime os números de 200 a 299, com um intervalo de 1 segundo entre cada número.
 - ♦ Antes de imprimir os números, imprime a frase "Filho 2 foi criado".
 - ♦ Após imprimir todos os números, imprime a frase "Filho 2 vai morrer".
- Importante:
 - Em cada printf os processos devem imprimir o seu pid e o pid do seu pai.
 - A função sleep(n) faz com que o processo durma por n segundos

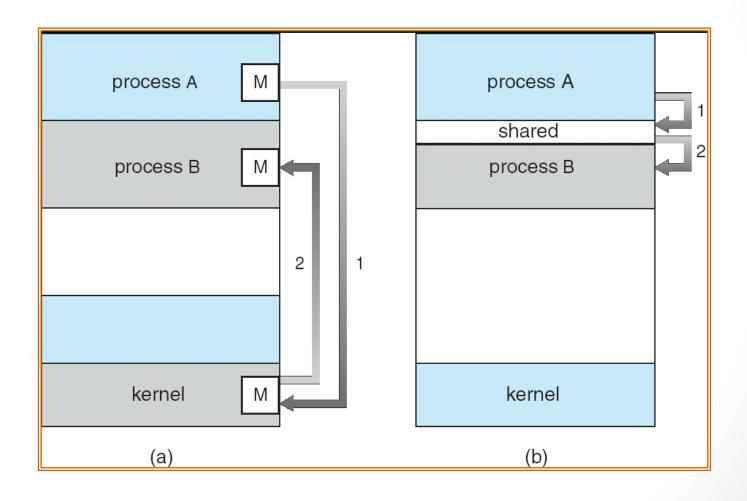
Terminação de Processos

- Processo executa última declaração e pede ao sistema operacional para decidir (exit).
 - o Dados de saída passam do filho para o pai (via wait).
 - Recursos do processo s\(\tilde{a}\) desalocados pelo sistema operacional.
- Pai pode terminar a execução do processo filho (abort).
 - o Filho se excedeu alocando recursos.
 - o Tarefa delegada ao filho não é mais necessária.
 - Pai está terminando.
 - ♦ Sistema operacional não permite que um filho continue sua execução se seu pai terminou.
 - ♦ Todos os filhos terminam Terminação em cascata.
 - No Linux utilizamos kill(pid, SIGNAL)

Comunicação entre Processos (IPC)

- Processos em um sistema podem ser Independentes ou Cooperantes
- Processos Independentes não podem afetar ou ser afetados pela execução de outro processo.
- Processos Cooperantes podem afetar ou ser afetados pela execução de outro processo
- Razões para cooperação entre processos:
 - Compartilhamento de Informações
 - Aumento na velocidade da computação
 - Modularidade
 - o Conveniência
- Processos cooperantes precisam de Comunicação entre Processos (IPC – interprocess communication)
- Dois modelos de IPC: memória compartilhada e troca de mensagens

Modelos de Comunicações



Comunicação por memória compartilhada

- Memória Compartilhada no POSIX
 - Processo cria primeiro um segmento de memória compartilhado
 - Int shmget(key_t key, int size, int shmflg);
 - ♦ Key é a chave de acesso e identifica se o segmento de memória é compartilhado ou privado.
 - ♦ Size é o tamanho do segmento a ser criado em bytes
 - Shmflg é um argumento que identifica direitos de acesso de leitura, escrita e execução (similar ao uso do CHMOD)
 - O valor de retorno de um identificador do segmento de memória (shmid)

```
segment id = shmget(IPC PRIVATE, size,
   IPC CREAT | 0666);
```

Comunicação por memória compartilhada

- Memória Compartilhada no POSIX
 - Processo que deseja acesso a essa memória compartilhada deve se ANEXAR (ou acopla) a ela:
 - Void *shmat(int shmid, const void *shmaddr, int shmflg);
 - Shmid é o identificador do segmento de memória que se deseja acoplar.
 - ♦ É o endereço do acoplamento. Se o valor for NULL ou 0, a memória compartilhada é anexada ao primeiro endereço possível determinado pelo sistema (caso mais comum)
 - Shmflg é um argumento que identifica parâmetros diferentes para o endereçamento.
 - ♦ O valor retornado é o endereço do segmento de memória compartilhado. Em caso de erro, o valor é -1

```
shared memory = (char *) shmat(id, NULL, 0);
```

Comunicação por memória compartilhada

- Memória Compartilhada no POSIX
 - Agora o processo pode escrever na memória compartilhada

```
sprintf(shared_memory, "teste de mem
compartilhada");
```

 Quando terminar, um processo pode desanexar a memória compartilhada do seu espaço de armazenamento

```
shmdt(shared memory);
```

Exercício!

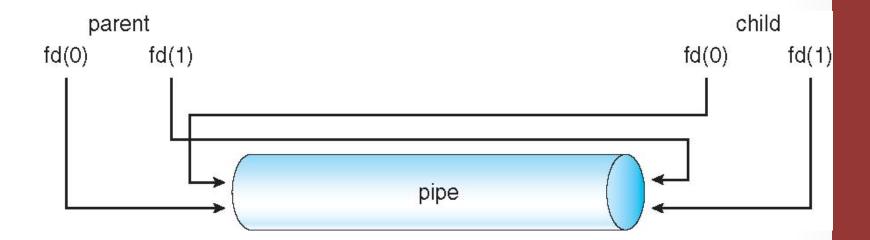
- Faça um programa que cria dois processos filhos.
- O programa deve criar um segmentos de memória compartilhado que contém um inteiro. Este inteiro deve ser incrementado pelo filho 1 e em seguida multiplicado por 2 pelo filho 2.

- Pipes permitem a comunicação no estilo produtorconsumidor
- Produtor escreve em um extremo (o extremo de escrita do pipe)
- Consumidor lê do outro extremo (o extremo de leitura do pipe)
- Pipes comuns são unidrecionais
- Necessitam de relação pai-filho entre os processos comunicantes

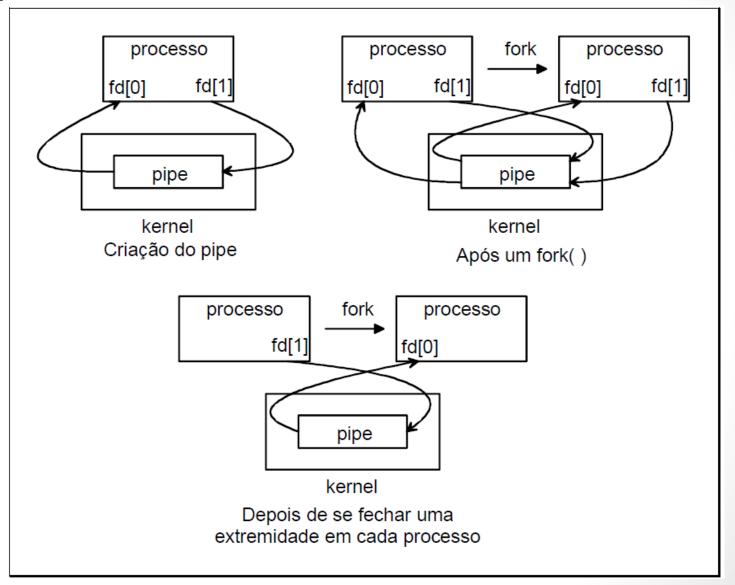
Formato:

```
#include <unistd.h>
int pipe(int filedes[2]);
```

- É passado como parametro um array de dois descritores de arquivo. Cada arquivo representa um lado do pipe.
- Um estará aberto para leitura (receptor) e o outro para escrita (emissor).
- Para leituras, utiliza-se a primitiv:
 - read(int filedes, void *buf, size_t nbyte)
- Para escritas, utiliza-se a primitiva:
 - write(int filedes, const void *buf, size_t nbyte)



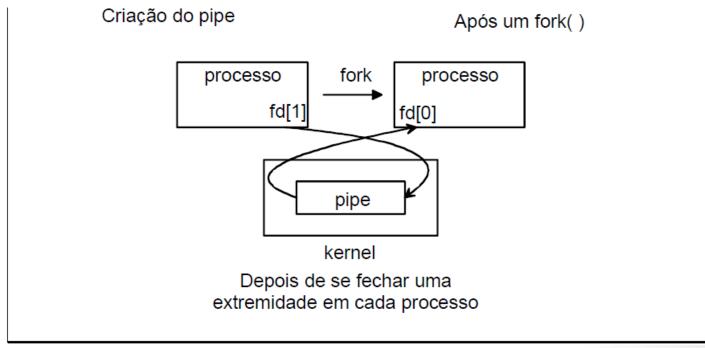
- Quando um dos lados está fechado e se tenta ler ou escrever:
 - Se for uma tentativa de leitura cujo lado emissor esteja fechado, o read() retorna 0
 - Se for uma tentativa de escrita num pipe cujo lado receptor esteja fechado, será gerado um sinal SIGPIPE e o write() retorna um erro.



Está é a criação de uma comunicação unidirecional.

Como criamos uma comunicação Bidirecional?

Criando outro pipe!



Exercício para fazer em casa!

- Utilizando comunicação entre processos, escreva um programa que realiza a soma dos N primeiros números naturais. O valor de N é passado como argumento do programa (argc, argv)
 - Cada soma deve ser realizada por um processo filho.
 Ou seja, se o valor de N for 3, deverão ser criados 3 filhos.
 - A primeira, soma serã feita pelo filho, a proxima soma pelo filho do filho e assim por diante...
 - O filho N realiza a ultima soma e o pai escreve o resultado final.

Referências

- OLIVEIRA, Rômulo Silva de; CARISSIMI, Alexandre da Silva; TOSCANI, Simão Sirineo. **Sistemas operacionais**. 4. ed. Porto Alegre: Bookman, 2010. ISBN: 9788577805211.
 - Capítulo 2
- TANENBAUM, Andrew S.. **Sistemas operacionais modernos**. 3. ed. São Paulo: Prentice Hall, 2009. 653 p. ISBN: 9788576052371.
 - Capítulo 2
- SILBERCHATZ, A.; Galvin, P.; Gagne, G.; Fundamentos de Sistemas Operacionais, LTC, 2015. ISBN: 9788521629399
 - Capítulo 3

Próxima aula

- Exercícios em sala!
 - Valendo 1,5 pontos para a Unidade 1