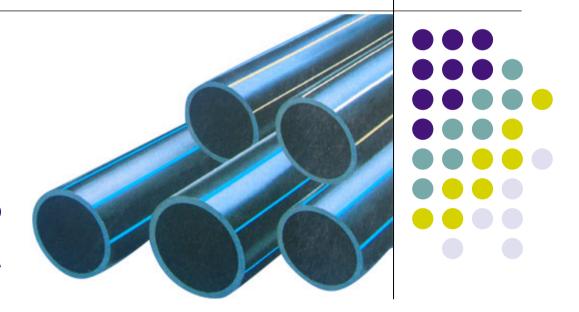
Comunicação entre Processos

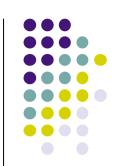
Pipes

Redirecionamento de entrada e saída



9/24/19

O Pipe: Características (1)



- Canal de comunicação entre processos "parentes", usando a politica First-In-First-Out (FIFO)
- Tipicamente, entre processo pai e seus filhos (ou entre os filhos)
- Os dados escritos na pipe são um stream de dados: o escritor e o leitor precisam conhecer o tipo de dados sendo transferidos
- Uma pipe pode ter vários processos leitores e escritores
- Se houver vários leitores, escritor não tem como direcionar um dado para um leitor específico.
- E se houver vários processos escritores, os leitores não saberão qual escritor colocou o dado (a menos que essa informação faça parte do dado em sí).

O Pipe: Características (2)

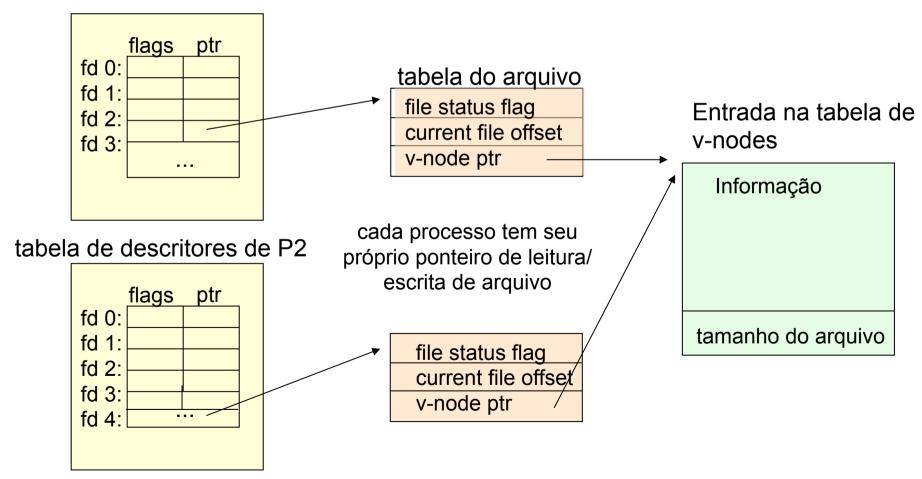


- Uma vez lido, o dado é removido e não pode ser mais lido por nenhum outro processo.
- Se a pipe estiver vazia, processo leitor bloqueia esperando por um novo dado
- Assim que todos os processos fecham a pipe (executam close()), ou terminam, o conteúdo é perdido, ou seja, o dado não é persistido!
- Trata-se de um método muito eficiente de transmissão, pois não envolve o sistema de arquivos
- As diversas variantes de UNIX (BSD, System V, Solaris, Linux) implementam pipes de forma diferente. Alguns com vnode/inode, outros com streams.

Descritores de arquivos

 Cada processo tem sua própria tabela de descritores de arquivos para controlar todos os arquivos abertos

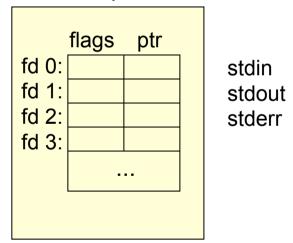
tabela de descritores de P1



Descritores de arquivos

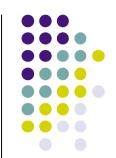
 Os descritores de arquivo 0, 1 e 2 se referem ao stdin (default: teclado), ao stdout (default: monitor) e stderr (default: monitor), respectivamente

tabela do processo



 Os descritores de arquivos podem ser mudados para permitir operações de comunicação interprocessos (operação de pipe)

Função pipe()



- Cria um canal de comunicação entre processos
- Definido em <unistd.h>

int pipe(int fd[2]);

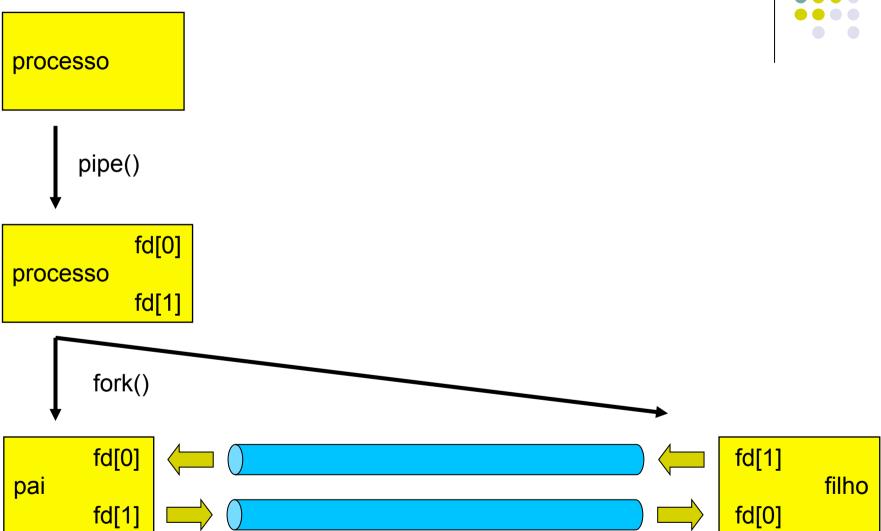
- Cria dois canais de comunicação:
 - fd[0] é aberto para leitura
 - fd[1] é aberto para escrita
- Retorna:
 - 0 (zero) em caso de sucesso
 - -1 em caso de erro

Função pipe()

- Normalmente, após os pipes serem criados, dois ou mais processos colaborativos são criados através de fork()
- Os dados são transmitidos e recebidos através de write() e read()
- Pipes abertos pela função pipe() devem ser fechados pela função close()
- Dados escritos no descritor de arquivo fd[1] podem ser lidos do fd[0]
- Dois processos podem se comunicar através de um pipe se eles lêem e escrevem em fd[0] e fd[1], respectivamente

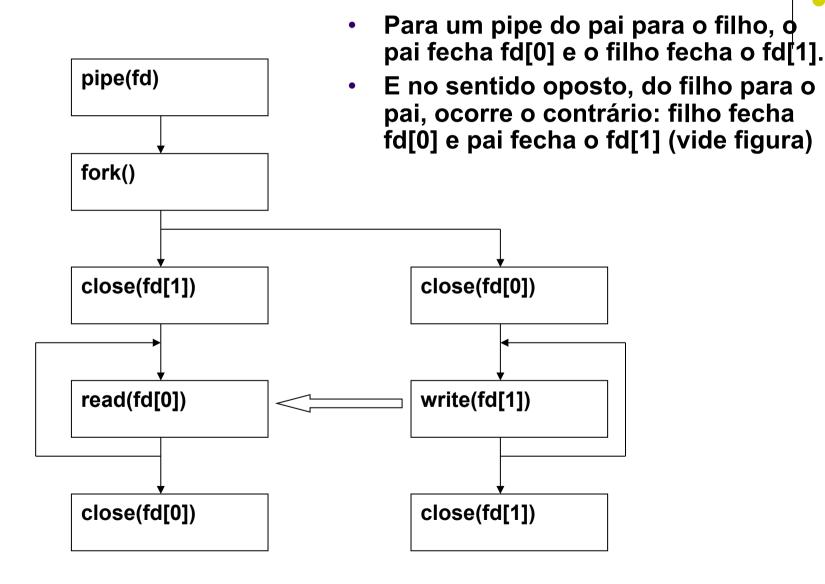


Função pipe()





Esquema de comunicação via pipe



Criando uma pipe



```
int fd[2]; // descritor dos pipes
if (pipe(fd) < 0)
{
   puts ("Erro ao abrir os pipes");
   exit (-1);
}</pre>
```

- Em caso de sucesso, a chamada à pipe() retorna 0 e fd[0] conterá o descritor de leitura e fd[1] o de escrita
- Em caso de falha, a função retorna -1

Função write()

- Utilizada para escrever dados em um arquivo ou qualquer outro objeto identificado por um descritor de arquivo (file descriptor)
- Definido em <unistd.h>

ssize t write(int fildes, const void *buf, size t nbyte);

- Onde
 - fildes : é o descritor do arquivo (ou do pipe)
 - buf : endereço da área de memória onde estão os dados que serão escritos
 - nbytes : número de bytes que serão escritos
- Valor retornado:
 - Em caso de sucesso, a função retorna a quantidade de dados escritos
 - Em caso de falha, o valor retornado difere da quantidade de bytes enviados

Função read()

- Lê dados de um arquivo ou de qualquer outro objeto identificado por um descritor de arquivo
- Definido em <unistd.h>

ssize_t read(int fildes,void *buf, size_t nbyte);

- Onde:
 - fildes : descritor do arquivo
 - buf : endereço de memória onde os dados serão armazenados depois de lidos
 - nbyte : quantidade máxima de bytes que podem ser transferidos
- Retorna:
 - Quantidade de dados lidos

Exemplo do uso de pipe

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
int main (int argc, char *argv[])
   int nDadosTx, nDadosRx; // quantidade de dados transmitidos/recebidos
                           // descritor dos pipes
   int fd[2];
   const char textoTX[] = "uma mensagem";
                                                   pipe$ make teste
   char textoRX[sizeof textoTX];
                                                   gcc -g -Wall -o teste teste.c
   if (pipe(fd) < 0)
                                                   pipe$ ./teste
                                                   13 dados escritos
                  puts ("Erro ao abrir os pipes");
                                                   13 dados lidos: uma mensagem
                  exit (-1);
                                                   pipe$
   nDadosTx = write(fd[1], textoTX, strlen(textoTX)+1);
   printf("%d dados escritos\n", nDadosTx);
   nDadosRx = read(fd[0], textoRX, sizeof textoRX);
   printf("%d dados lidos: %s\n", nDadosRx, textoRX);
   close(fd[0]); close(fd[1]);
   return 0;
```

Exemplo: pai escreve para o filho



```
void main ()
  int fd[2];
  pipe(fd);
  if (fork() == 0)
  { /* filho */
             close(fd[1]); /* fd[1] desnecessario */
             read(fd[0], ...); /* lê do pai */
  else
             close(fd[0]); /* fd[1] desnecessario */
            write(fd[1], ...); /* escreve para o filho */
```

Funções dup() e dup2()

- Definidos em <unistd.h>
 - int dup(int fd);
 - Duplica o descritor de arquivo (fd) e armazena-o no descritor de menor número não usado pelo processo
 - Pode ser usado para redirecionar o stdin (0) ou o stdout (1) para descritor de arquivo (ou de pipe)
 - int dup2(int fd1, int fd2);
 - Similar ao dup() mas com destino especificado
 - fd2 = valor do novo descritor
 - dup2 fecha fd2 antes de duplicar fd1
 - Retorna:
 - Em caso de sucesso: o número do descritor
 - Em caso de erro: -1



Funções dup() e dup2()

- Exemplo
 - novoFd = dup(1)

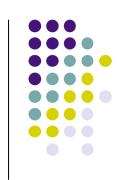
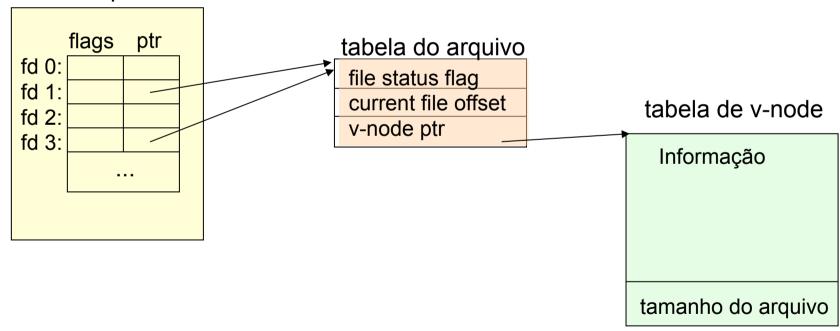


tabela do processo



Exemplo

```
pipe(fd);
childpid = fork();

if(childpid == 0)
{
    /* Close up standard input of the child */
    close(0);

    /* Duplicate the input side of pipe to stdin */
    dup(fd[0]);
    execlp("sort", "sort", NULL);
}
```

- Como o descritor stdin foi fechado, a chamada para dup()
 duplicou o descritor de entrada do pipe (fd0) em sua entrada
 padrão.
- execlp(), substitui o código do filho com o do programa sort.
- Como programas recém-executados herdam fluxos padrão de seus pais, ele herda o lado de entrada do pipe como sua entrada padrão!

Funções dup() e dup2()

```
#include < >
int main(void)
  int fd; /* descritor a ser duplicado */
  int retorno; /* valor de retorno de dup */
  if ((fd=open("esteArquivo", O RDWR|O CREAT|O TRUNC, 0666)) == -1)
              perror("Error open()");
              return -1:
             /* fechamento da entrada stdin */
  close(0);
  if ((retorno = dup(fd)) == -1)
      /* duplicacao de stdin (menor descritor fechado) */
              perror("Error dup()");
              return -2;
                                         pipe$ ./testeDup
                                         pipe$ cat esteArquivo
  if ((retorno2 = dup2(fd,1)) == -1)
                                         valor de retorno de dup(): 0
      /* duplicacao de stdout */
                                         valor de retorno de dup2(): 1
              perror("Error dup2()");
                                         pipe$
              return -3:
  printf ("valor de retorno de dup(): %d \n", retorno);
  printf ("valor de retorno de dup2(): %d \n", retorno2);
  return 0;
```







Exercícios

- 1) Faça um programa para criar dois processos que se comunicam via pipe. O Pai lê do pipe enquanto o filho escreve no pipe. Exiba o resultado do que foi escrito e lido.
- 2) Faça um programa para redirecionar a entrada e a saída, lendo os dados de um arquivo e gerando a saída em outro.
- 3) Faça um programa para criar um pipe e executar dois processos que são utilitários do Unix que se comuniquem através do pipe criado, assim como a shell faz. Exemplo:

endler\$ ps | wc 28 310

Exercícios

4) Faça um programa que cria dois processos leitores e um processo escritor em uma mesma pipe. Faça o escritor dormir metade do tempo dos leitores, e mostre como os leitores consomem os dados produzidos pelo escritor.

Obs: não force uma alternância controlada por SIGSTOP/SIGCONT.