

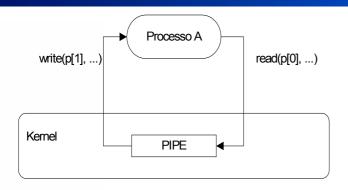
# Comunicação entre Processos

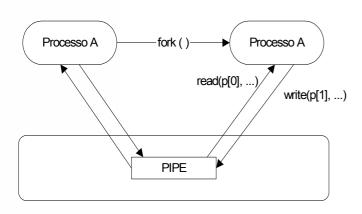
- 1. Pipes
- 2. Fifos
- 3. Sockets



- Implementa um canal de comunicação associado a um processo
- Limitações:
  - Os dados apenas fluem num sentido
  - Só podem ser usados entre processos com um mesmo antepassado

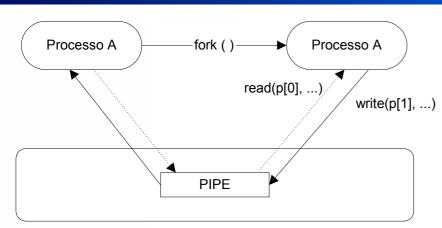






- Chamada ao sistema *pipe* cria um par de descritores de ficheiros que referenciam um inode pipe
- Objectivo: comunicação entre processos
- Filho herda todos os dados declarados no processo pai
- •Tanto pai como filho conhecem o mesmo pipe
- Se um escrever e o outro ler, a comunicação está estabelecida
- •Tanto pai como filho podem ler e escrever do pipe. Cabe ao programador definir o sentido da comunicação.





- Comunicação bidireccional precisa de dois pipes
- •Leitura de uma mensagem de pipe pipe vazio bloqueia o processo até que lá seja colocada uma mensagem

#### Quando um dos lados do pipe é fechado:

- Se lermos de um pipe cujo extremo de escrita tenha sido fechado e todos os dados consumidos → read devolve 0 indicando fim de ficheiro.
- •Se escrevermos num pipe cujo extremo tenha sido fechado é gerado um sinal SIGPIPE. Se este for ignorado ou a função de tratamento o ignorar, a função write devolve erro sendo o valor igual a EPIPE.



#### Exemplo - Troca de mensagens entre processo pai e filho

```
#define MSGSIZE 25
Char *msg1="Msg entre processos – 1";
Char *msg2="Msg entre processos – 2";
Char *msg3="Msg entre processos – 3";
int main() { mensagem
int pid, p[2], i;
Char buff[MSGSIZE];
if pipe(p)<0 {
 perror("Erro na criação do pipe");
 exit(1);
if ((Pid=fork ())==0) \{;
                     /* Processo Filho */
  close(p[0]);
  write(p[1],msg1,MSGSIZE);
  write(p[1],msg2,MSGSIZE);
  write(p[1],msg3,MSGSIZE);
} else
                     /* Processo Pai */
```

```
if (pid > 0) {
                    /* Processo Pai */
    close(p[1]);
    for( i=0 ; i<3 ; i++ ) {
        read(p[0],buff,MSGSIZE);
        printf("Recebi:%s\n",buff );
 else
        printf(" Erro no fork!...\n");
```

# **Fifos**



- Permite a comunicação entre processos sem qualquer relação de parentesco
- Comunicação realizada por um canal de comunicação permanente e acessível a qualquer processo, suportado por um ficheiro especial → FIFO
- Depois de criado (funções mknode ou mkfifo) abre-se com a função open.
- Função de manipulação: close, read, write, unlink, etc (funções normais de I/O)

# **Fifos**



#### Tal como nos pipes:

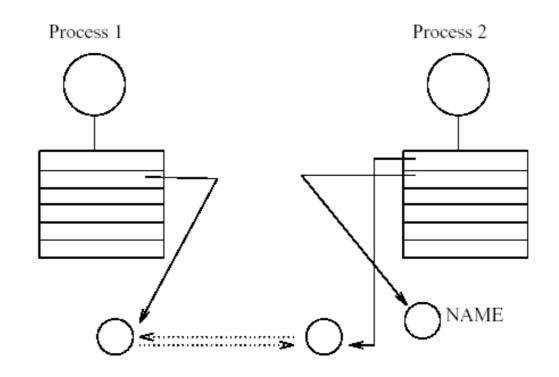
- quando o último ficheiro escritor fecha o fifo é gerado um fim de ficheiro para o leitor do fifo
- se escrevermos para um ficheiro sem nenhum processo com ele aberto, é gerado o sinal SIGPIPE

# IPCs entre diferentes máquinas



Comunicação entre processos em diferentes máquinas

- Quando os processos existem em máquinas distintas
- Bidireccional



# **Berkley Sockets**

#### Índice de tópicos



- Comunicação entre processos usando sockets
- Arquitectura Cliente Servidor
- Rede
- Hosts, Portos, interfaces e sockets
- Modelos de ligação
- Sockets
- Comparação
- Cenários
- Exemplo

# Comunicação entre processos usando Sockets



- Msg, queues, pipes, memória partilhada, semáforos, ficheiros...
  - Permitem comunicação entre processos
  - Mas entre processos dentro da mesma máquina
- Como conseguir comunicação entre sistemas remotos?
  - Acesso FTP
  - Telnet
  - Máquinas ligadas em Cluster
  - HTTP
  - ICQ

**R**: usando FTP,Telnet, Cluster (maquinas com ligações dedicadas de alta velocidade, normalmente fibra optica)

# Arquitectura Cliente-servidor



- Daemon corre num computador
  - Actua como servidor
  - Nome do programa termina com "d" (UNIX, Linux)
    - Ftpd / Httpd
- Servidor "escuta" a rede num porto pré-definido
  - Normalização de portos para os protocolos mais comuns
    - Ficheiro /etc/services (Unix,linux), ou C:\winnt\System32\drivers\etc\services
  - Porto representa um identificador do processo que escuta a rede
  - Juntamente com o IP da máquina controi um chave única
  - Processo nível utilizador devem usar portos > 1024
  - Os restantes (<1024 ) só para processos com privilégios superuser</li>

# Arquitectura Cliente-servidor



# Responsabilidades do servidor

- Segurança
- Atender pedidos de clientes
- Gerir a transmissão dos dados
- Resolver os pedidos de forma apropriada

# Programa cliente

- Liga ao servidor
- Pede dados
- Fornece a informação ao utilizador

## Rede



- Permite ligação entre duas máquinas remotas
  - Precisa de endereço IP
  - Identifica univocamente cada sistema
- Permite partilha de informação
- Permite cooperação entre processos

#### Rede

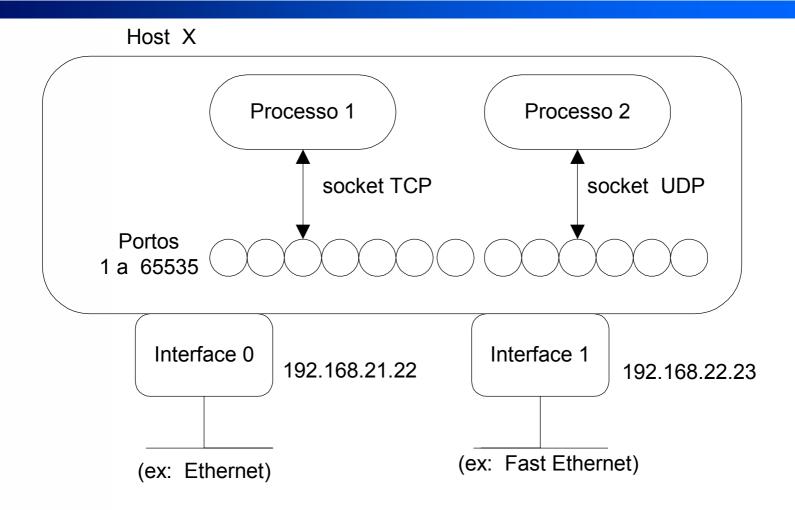


# Dois modelos de ligação

- Orientado à conecção (Connection Oriented)
  - TCP (transmission Control Protocol)
    - FTP
    - Telnet
- Conectionless Oriented
  - UDP (User Datagram Protocol)
    - HTTP

# Hosts, Portos, Interfaces e Sockets





# Modelos de ligação

#### Orientado à ligação



- Circuitos virtuais
- Não interrompe a ligação
- Garante que toda a informação é entregue/recebida
  - Recepção da informação é confirmada
- Garante integridade da informação
  - Necessário quando se tem de garantir a validade da informação
  - Maior o peso na comunicação ⇒ ligação mais lenta
  - (ex: telefone via rede voice over IP)

# Modelos de ligação

#### **Connectionless Oriented**



- Pequenos pacotes de mensagens enviados para diferentes endereços
- Não tem ligação definida
- Não verifica integridade de dados ou confirmação de recepção
- Não pode garantir que foi recebido

# Modelos de ligação

#### **Connectionless Oriented**



- Menos carga de gestão de dados 
   ⇔ maior velocidade de comunicação
- Modelo usado pelo protocolo HTTP (a informação não é a principal preocupação)
- É da responsabilidade do cliente garantir que toda a informação foi recebida
  - Voltar a pedir informação que não recebeu

#### Conceitos



- Socket Ponto de ligação para comunicação
- Dois processos podem comunicar, criando sockets e enviando mensagens entre eles
- Tipo de socket é determinado por:
  - < Domínio , Tipo , Protocolo >
  - Domínio : para se alcançar o socket remoto é necessário que tenha nome. O formato do nome é dependente do *Domínio da* comunicação ou *Address Family* a que o socket pertence
  - Tipo: Semântica da comunicação para sockets
  - Protocolo : qual o protocolo que suporta o socket

#### Criação - Domínio



```
Socket_descriptor= socket(domain, type, protocol)
Int Socket descriptor, domain , type, protocol
```

## Domínio de comunicação ou Address Family

- Define o formato do endereço
- Todas as operações posteriores vão interpretar o endereço dado de acordo com este formato
- Tipos de formato definidos ( em <sys/sockets.h> ):
  - AF\_UNIX (espaço de nomes UNIX)
  - AF\_INET (Endereços internet DARPA)
  - AF\_OSI, ...

#### Criação



- Quando o socket é criado, não tem endereço
- \*É preciso ligar (Bind) o socket a um endereço
- O socket só tem nome quando lhe é explicitamente atribuido um endereço através do system call bind()

#### Criação – Domínio UNIX



# AF\_UNIX – Espaço de nomes UNIX

- Usa nomes de directorias
- O socket é criado no sistema de ficheiros
- Necessários cuidados adicionais quando se fecha o socket
- Só permite comunicação entre processos dentro da mesma máquina

```
#include<sys/un.h>
struct sockaddr_un {
    short sun_family; /* AF_UNIX */
    char sun_path[108-4];/*path name*/
}
```

#### Criação – Domínio Internet



# AF\_INET – endereços internet DARPA

- Contituido por 2 partes:
  - Endereço de máquina (nº rede + nº máquina)
  - Número do porto
- É o endereço máquina que permite a processo em máquinas diferentes comunicarem
- O porto define multiplos endereços dentro da mesma máquina

# EST

#### Criação – Domínio Internet

```
#include<netinet/in.h>
struct sockaddr in {
      short sin family; /* AF INET */
      u shortsin port; /* port number */
      struct in addr sin addr /*net&host address(32 bits)*/
      char sin zero[8]; /*not used */
struct in addr {
   union {
      struct {u char s b1, s b2, s b3, s b4;} S un b;
      struct {u char s w1, s w2;} S un w;
      u long S addr;
   } S un;
#define s_addr S_un.S_addr /* used for most TCP&IP code */
```

#### Criação - Tipo



# Tipo ou style

- Definido em <sys/sockets.h>
  - SOCK STREAM
  - SOCK\_DGRAM
  - SOCL\_RAW
  - SOCK\_RMD (Reliable Datagram)
  - SOCK\_SQPACKET (Sequence packet Stream)
- Cada um suportado por diferentes protocolos

#### Criação - Tipo



## SOCK\_DGRAM

Modelo de comunicação connectionless

Mensagens independentes (sem relação de ordem e normalmente pequenas) designadas por datagrams. São enviadas pela camada de transporte para um dado endereço. Podem-se perder, aparecer duplicadas ou fora de ordem

Usa o protocolo UDP da camada de transporte

```
Sock = socket ( AF_INET, SOCK_DGRAM, 0 )
```

#### Criação - Tipo



# SOCK\_STREAM

- Serviço fiável e orientado à conecção (connection oriented)
- Informação transmitida em full-duplex e controlo de fluxo
- Informação entregue ordenada, sem perdas, erros ou duplicação. Caso contrário, aborta a ligação e devolve erro
- É suportado pelo protocolo TCP

```
Sock = socket ( AF INET, SOCK STREAM, 0 )
```

#### Criação - Protocolo



- UDP (User datagram protocol ) suporta SOCK\_DGRAM
- TCP (Transmission Control Protocol) suporta SOCK\_STREAM
- IP (Internet Protocol)

- Valores que podem ser usados:
  - Se " 0 " assume o protocolo por omissão para a família e tipo de socket
  - Caso contrário, usa os valores definidos em <netinet/in.h>

# Estabelecer ligação – Stream sockets



- \* Tem de estabelecer ligação antes de transferir dados
- Um socket pode ser activo ou passivo. Após criação é activo. Fica passivo depois de chamar Listen() e accept().
- Só sockets activos podem ser usados no system call connect().
- Só sockets passivos podem ser usados em accept()
- Estabelecem ligação via connect()

# EST

Estabelecer ligação – Stream sockets

- Quando o socket é criado, não tem endereço
- \*É preciso ligar (Bind) o socket a um endereço
- O socket só tem nome quando lhe é explicitamente atribuido um endereço através do system call bind()



#### Estabelecer ligação – Stream sockets

```
status = listen( sock, queuelen)
int    sock, queuelen;

new_socket = accept (old_sock, name, namelen)
int    new_sock,old_sock; /* socket descriptors */
struct sockaddr *name; /*peer socket on new conection */
int *namelen; /*length of name (bytes) */
```

- Listen define um buffer de dimensão queuelen
- Accept pega na 1ª ligação pendente do buffer e retorna um novo ( e já ligado) socket
- ➢ O socket antigo mantêm-se e pode ser novamente usado
- Se não existir mais ligações pendentes, accept() bloqueia



#### Estabelecer ligação – DGRAM sockets

```
Status = connect (sock, name, namelen )
Int sock;
Struct sockaddr *namelen;
Int namelen;
```

- Um socket activo liga-se a um socket passivo, através da função connect()
- Name é o endereço do socket remoto, de acordo com o domínio de comunicação definido na criação do socket

# EST

#### Criação - Transferência de dados

- Usa os system Calls
  - read / write

recvmsg / sendmsg

– recv / send

- ready / writey

- recvfrom / sendto
- Podem ser todos usados para transferir dados através de sockets
- O mais apropriado, depende depende da funcionalidade:
  - send /recv

- tipicamente para SOCK\_STREAM
- Sendto / recvform tipicamente para SOCK\_DGRAM
- Read / write
- para qualquer socket já criado

#### Terminar ligação



System call close ()

```
status = close (sock)
int status, sock;
```

System call unlink () – Só para AF\_UNIX e depois de fechar o socket

```
status = unlink (pathname)
int status;
char *pathname
```

# Comparação



#### Servidores

- Ambos abrem socket e fazem bind com o endereço local
- Modelo orientado à conecção
  - Servidor tem de fazer listen() e accept()

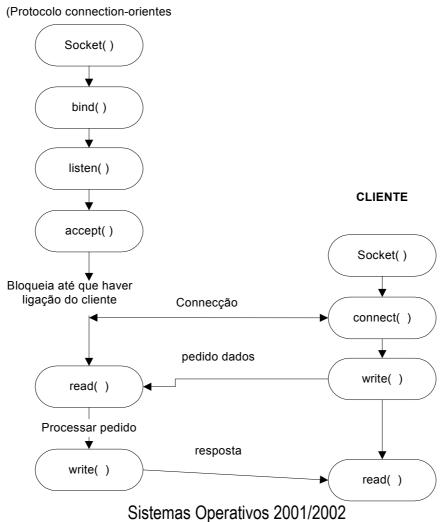
#### Clientes

- Ambos devem abrir o socket
- Modelo orientado à conecção
  - Tem de fazer connect() ao servidor
- Connectionless model
  - Deve ligar (bind) socket e endereço local

## Cenário

#### Estabelecer ligação orientada à connecção

#### **SERVER**



## Cenário



#### Estabelecer ligação connetionless oriented

#### **SERVER** (Connectionless protocol Socket() bind() **CLIENTE** recvfrom() Socket() Bloqueia até receber dados do cliente bind() pedido de dados sendto() Processar pedido resposta sendto() recvfrom()

#### Servidor



```
#include<ctype.h>
#include<sys/types.h>
#include<sys/socket.h>
#include<netinet.h>
#include<signal.h>
#define SIZE sizeof (struct sockaddr in);
Void catchint (int sig);
Int newsockfd;
Main ( ) {
    int sockfd;
    char c;
    struct sockaddr in sever=(AF INET, 7000, INADDR ANY);
    if ((sockfd=socket (AF INET, SOCK STREAM, 0)) ==-1) {
       perror("Socket Call Failed\n");
       exit(1);
```

#### Servidor



```
if bind(sockfd, (struct sockaddr *) &server, SIZE) == -1) {
   perror("Bind Call Failed\n");
   exit(1);
if(listen(sockfd,5) == -1) {
   perror("Listen Call Failed\n");
   exit(1);
for(;;) {
   if ((newsockfd=accept(sockfd, NULL, NULL)) == -1) {
       perror("Accept Call Failed\n");
   if (fork()==0) {
       While (recv(newsockfd, &c, 1, 0) > 0)
           c=toupper(c);
           send(newsockfd, &c, 1, 0);
       close(newsockfd);
       exit(0);
```

#### Cliente



```
(...)
Main ( ) {
    int sockfd;
    char c,rc;
    struct sockaddr in server=(AF INET, 7000);
    Server.sin addr.s addr=inet addr("197.45.10.2");
    if ((sockfd=socket (AF INET, SOCK STREAM, 0)) ==-1) {
       perror("Socket Call Failed\n");
        exit(1);
    if (connect(sockfd, (struct sockaddr *) &server, SIZE) == -1) {
       perror("Bind Call Failed\n");
       exit(1);
```

#### Cliente



```
for (rc='\n';;))) {
   if (rc== '\n')
           printf("Inserir letras minúsculas\n");
    c=getchar();
    send((sockfd, &c, 1, 0);
    if (recv(sockfd, &rc, 1, 0) > 0)
       printf("%c",rc);
    else {
       printf("Servidor terminou a execução\n");
       close(sockfd);
       exit(1);
```