Sockets

• • Sockets

- Permitem comunicação full-duplex entre programas
 - Programas podem residir em diferentes máquinas
- Comunicação entre máquinas diferentes envolve a utilização das redes de dados e protocolos correspondentes (e.g., protocolo IP).

- Rede de dados composta, ao nível físico, por nós de reencaminhamento (routers) e ligações entre estes.
 - Ligações têm diferentes larguras de banda.
 - O tráfego em cada ligação é variável.
 - Configuração física da rede pode variar
 - Avarias ou manutenção de ligações ou routers
 - Adição de novas ligações ou routers

- Dados são transmitidos em "pacotes" (packets)
 - Dados a transmitir são segmentados (partidos em "bocados") pelas camadas protocolares superiores.
 - Aumenta-se o potencial de otimização de utilização das capacidades da rede.
 - Em cada momento, os routers podem escolher a melhor rota para cada pacote.
 - Gestão de erros (nas camadas protocolares superiores) pode ser orientada ao pacote:
 - Falha num pacote não obriga a retransmitir a totalidade dos dados.

- Transmissões orientadas ao "pacote"
 - Pacote = cabeçalho + payload
 - Informação no cabeçalho do pacote IP (e.g.):
 - Endereços IP de origem e destino
 - Comprimento
 - Checksum
 - Time to live
 - Protocolo (TCP, UDP, ICMP, etc.)
 - Pacotes podem ser perdidos e chegar por ordem diferente da do envio. Porquê?

- Perdas de pacotes
 - Um router em sobrecarga poderá não conseguir processar todos os pacotes
 - Avaria numa ligação durante o trânsito de pacotes
 - Corrupção de dados no pacote.
- Pacotes fora de ordem
 - Rota pode ser alterada durante a transmissão de uma sequência de pacotes => pacotes mais recentes podem seguir por uma rota mais "rápida" e chegar primeiro ao destino
- Avarias e falhas de equipamento podem gerar pacotes duplicados.

- Protocolos de "transporte" (exemplos: TCP, UDP):
 - Trabalham "sobre" o IP (i.e., usam as suas funcionalidades)
 - Segmentação dos dados (divisão por pacotes)
 - Oferecem o conceito de porto (multiplexagem.
 - Uma forma lógica de gerir vários fluxos de dados através da mesma interface de rede (e.g., bittorrent + messenger + browser).
 - Podem implementar o envio fiável de dados, através da numeração de pacotes e reenvio dos pacotes perdidos. Exemplo: TCP.

• • Sockets

- A utilização de sockets tem duas fase principais:
 - Criação de um socket em cada programa que pretenda enviar/receber dados.
 - Envolve a definição do tipo de comunicação, protocolos e endereços.
 - No caso mais frequente, existe também o estabelecimento de uma ligação entre 2 pontos (2 processos).
 - O envio/receção dos dados
 - Semelhante a trabalhar com ficheiros de dados, mas com algumas particularidades.
 - A leitura dos dados é feita em série
 - Não existe o conceito de seek
 - Cada byte de informação só poderá ser lido uma vez (as leituras "consomem" os dados).

• • Criação de sockets

- Três aspetos a definir na criação de um socket
 - Domínio/família de protocolos (PF_INET, PF_UNIX, PF_IPX, etc.)
 - Tipo de comunicação (SOCK_STREAM, SOCK_DGRAM, SOCK_RAW, etc.)
 - Protocolo (TCP, UDP, etc.)
- Atualmente, os casos de maior interesse são:
 - PF_INET, SOCK_STREAM => protocolos TCP/IP
 - PF_INET, SOCK_DGRAM => protocolos UDP/IP

• • Sockets – Domínio

- Define a família de protocolos a utilizar
 - PF_INET
 - Para comunicações dentro da mesma máquina ou entre máquinas ligadas por uma rede *Internet Protocol* (IP).
 - PF_UNIX (ou PF_LOCAL)
 - Apenas para comunicações dentro da mesma máquina
 - etc.

• • Sockets – Domínio

- Define um espaço de nomes
 - PF_INET: endereço IP (xxx.xxx.xxx) + porto
 - Um endereço IP tem associado vários portos
 - Uma máquina pode ter vários endereços IP.
 - Domain Name Service (DNS) permite associar nomes aos endereços IP. Exemplo (usar comando nslookup): portal.isep.ipp.pt => 193.136.60.7
 - PF_UNIX: nomes de ficheiros (com permissões)

Sockets – Tipos de comunicação

- SOCK_STREAM Com ligação (connection-based)
 - Garantia de entrega de dados sem perdas e mantendo a mesma sequência de envio.
 - Fluxo de bytes, n\u00e3o existe delimita\u00e7\u00e3o dos dados enviados.
 - Após o estabelecimento da ligação, os dados podem ser enviados em ambos os sentidos sem necessidade de se especificar* o endereço de qualquer um dos extremos.
 - Análogo a uma comunicação telefónica.
 - (*) i.e., em termos de programação
 - Tipicamente segue a arquitectura cliente-servidor:
 - Servidor aguarda ligações.
 - Cliente inicia ligação.

Sockets – Tipos de comunicação

- SOCK_DGRAM Sem ligação (connectionless)
 - Orientado ao datagrama. Cada escrita gera um datagrama, cada leitura só recebe um datagrama.
 - Tamanho do datagrama é limitado
 - Datagramas podem ser perdidos ou chegar em duplicado.
 - Ordem de entrega dos datagramas pode ser alterada
 - Menor "overhead" do que no SOCK STREAM
 - Análogo ao envio postal
 - O mesmo socket pode receber mensagens de diferentes fontes: funciona como uma caixa de correio.
 - Podemos enviar mensagens para diferentes destinos usando o mesmo socket

• • Criação de sockets

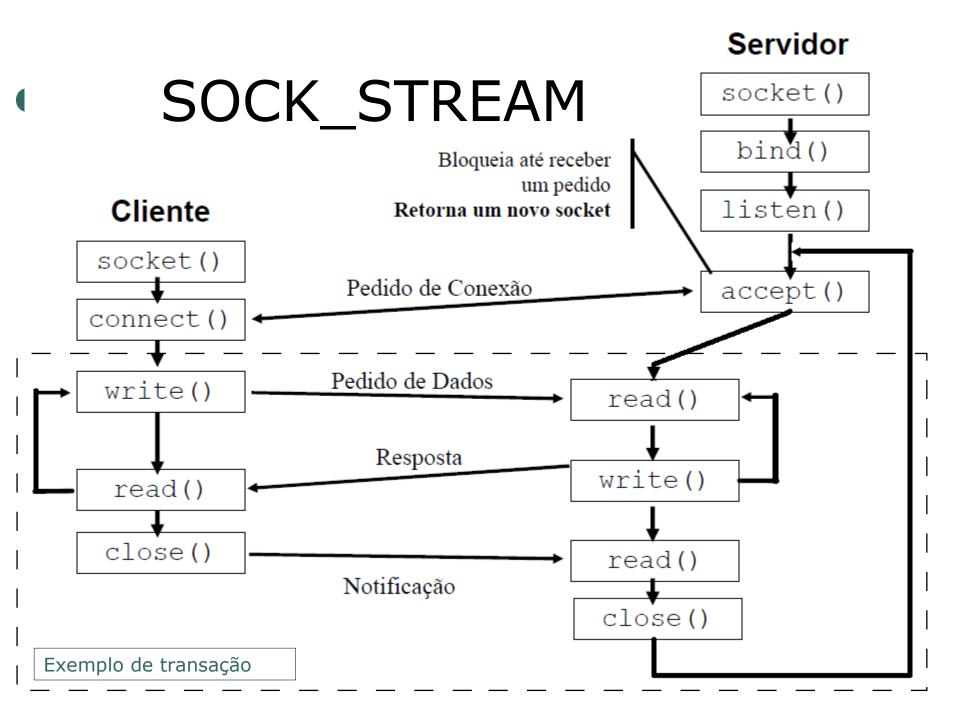
int socket(int domain, int type, int protocol);

- Nos casos mais típicos, o domínio e o tipo de ligação já determinam o protocolo usado (usar 0 para escolher o default). Exemplo: PF_INET, SOCK_STREAM => TCP/IP
- Em caso de sucesso, retorna um descritor (identificador) do socket.
 - File descriptor forma alternativa de identificar ficheiros abertos em sistemas UNIX.
 - Standard input: file descriptor 0
 - Standard output: file descriptor 1
 - Standard error: file descriptor 2

• • Endereçamento do socket

```
int bind(int sockfd,
  const struct sockaddr *my_addr,
  socklen_t addrlen);
```

- Associa o socket identificado por sockfd a um endereço ("dá um nome ao socket").
- O endereço deve ser escolhido de acordo com o domínio do socket.
- Caso o bind não seja usado, o sistema atribui automaticamente um endereço ao socket quando este é utilizado
 - Pelas funções connect e sendto, a ser vistas mais à frente.



Comunicação SOCK_STREAM: listen, accept

- int listen(int sockfd, int backlog);
 - Indica que o socket será usado para atender ligações.
- - Usada pelo servidor para atender pedidos de ligação (em resposta ao connect) => estabelece a ligação.
 - Retorna um socket descriptor, para comunicação com o cliente.

Comunicação SOCK_STREAM: connect

- - Usada pelo cliente para fazer o pedido de ligação.

Operações de E/S com descritores de ficheiros

- Funções de E/S da norma POSIX:
 - ssize t read(int fd, void *buf, size t count);
 - retorna número de bytes lidos; no caso dos sockets, o valor de retorno 0 indica que a ligação foi terminada.
 - ssize_t write(int fd, void *buf, size_t count);
 - retorna número de bytes escritos
 - int close(int fd);
- Os descritores de ficheiros podem referir-se a ficheiros de dados "normais" ou a ficheiros especiais (como os sockets).
- Abertura de um ficheiro através do seu nome (pathname):
 - int open(const char *pathname, int flags);
 - flags: O_RDONLY, O_WRONLY, O_RDWR, O_CREAT, etc.

Exemplo 1a – servidor (PF_INET)

```
#include <netinet/in.h>
int main(int argc, char *argv[]){
     int s, ns, clilen;
     struct sockaddr in serv addr;
     s = socket(PF INET, SOCK STREAM, 0);
     memset(&serv addr, 0, sizeof(serv addr));
     serv addr.sin family = AF INET;
     //liga-se a todas as interfaces locais, no porto 80
     serv addr.sin addr.s addr = INADDR ANY;
     serv addr.sin port = htons(80);
     bind(s, (struct sockaddr*)&serv addr, sizeof(serv addr));
```

• • Exemplo 1a (cont)

- Como detectar ligações pendentes:
 - Bloquear o processo com a chamada à função accept (exemplo acima)
 - Pode-se criar uma nova tarefa para cada ligação.
 - Alternativas: select(), SIGIO

Exemplo 1b – cliente (PF_INET)

```
int main (int argc, char* const argv[]) {
  char *servername = ...
  char *port = ...
  //get server address
  struct addrinfo hints, *addrs;
  memset(&hints, 0, sizeof(struct addrinfo));
 hints.ai family = AF INET;
  getaddrinfo(servername, port, &hints, &addrs);
  int s = socket (PF INET, SOCK STREAM, 0);
  connect (s, addrs->ai addr, addrs->ai addrlen);
```

Exemplo 2 (PF_UNIX)

```
#include <sys/un.h>
int main(int argc, char *argv[]){
  int s, ns, clilen;
  struct sockaddr un serv addr, cli addr;
  s = socket(PF UNIX, SOCK STREAM, 0);
 memset(&serv addr, 0, sizeof(serv addr));
  serv addr.sun family = AF_UNIX;
  strcpy(serv addr.sun path, "/mysock");
 bind(s, (struct sockaddr *) &serv addr, sizeof(serv addr))
  listen(s, 5);
  clilen = sizeof(cli addr);
  ns = accept(s,(struct sockaddr *) &cli addr, &clilen);
  . . .
```

• • Funções adicionais

gethostbyname

- Tradicionalmente usada para conversão de nomes para endereços.
- Marcada como obsoleta e substituída pela getaddrinfo.
- inet_ntoa / inet_aton conversão entre representação binária e textual de endereços IP.

SOCK_STREAM: transferências de dados

```
//cliente
char texto[100];
(\ldots)
while(1) {
  fgets (texto, 100, stdin)
  if (strlen (texto) == 1)
       break;
  write(S,
         texto,
         strlen(texto));
close(s);
```

```
//servidor
int n;
char buf[1000];
(\ldots)
while(1) {
  ns = accept(s, NULL, 0);
  while(1) {
    n = read(ns, buf, 1000);
    if(n \le 0)
      break;
    fwrite(buf, n, 1, stdout);
  close(ns);
```

SOCK_STREAM: transferências de dados

- Dados são enviados como uma sequência de bytes
 - A sequência de escritas não impões nenhuma delimitação nos dados recebidos no outro extremo.
 - Exemplo 1:write(,,1476)+write(,,2)+write(,,10)
 - Um primeiro read() pode ler (e.g.) 1480 bytes de uma vez e para os restantes 8 bytes terá que haver um segundo read;
 - Exemplo 2: write(,,30000)
 - read(,,30000) pode ler apenas alguns bytes.

fdopen

- FILE *fdopen(int fd, const char *mode);
 - Associa um stream (FILE *) ao descritor de ficheiro fd
 - Tal como para ficheiros, o stream funciona como um buffer intermédio (com full buffering)
 - fazer o fflush() ou o fclose() após a escrita de todos os dados, caso contrário os dados poderão ficar no buffer e não ser enviados.
 - fread só retorna quando lê os bytes pedidos ou quando a ligação é terminada.
- Conforming to (extraído da página man):
 - The open () function conforms to POSIX.1-2001
 - The fopen() and freopen() functions conform to C89.
 - The fdopen() function conforms to POSIX.1-1990.

Associar um stream a um file descriptor //servidor

```
int n;
char buf[1000];
FILE *fp;
(...)
while(1) {
  ns = accept(s, NULL, 0);
  fp = fdopen(ns, "r");
  while(1) {
    if (fgets (buf, 1000, fp) == NULL)
      break;
    puts(buf);
  fclose(fp);
```

Sockets SOCK_STREAM

- Criação dos sockets
 - Cliente

Servidor

```
s = socket(..., SOCK_STREAM, 0);

s=3
```

s = socket(..., SOCK_STREAM, 0);
bind(s, ..., ...);
listen(s, ...);

Pedido de ligação

Sockets SOCK_STREAM

- Atendimento de ligação
 - Cliente /

Servidor

```
ns = accept(s, ..., ...);

s=3

Ligação full-duplex

ns=4
```

Sockets SOCK_STREAM

- Associação de streams aos descritores de socket
 - Cliente

Servidor

```
FILE *fp = fdopen(s, "r+");

FILE *fp = fdopen(ns, "r+");

s=3

Ligação full-duplex

ns=4

fp
```

Sockets – notas adicionais

- TCP (PF_INET, SOCK_STREAM)
 - Os portos TCP associados a sockets com a função bind ficam indisponíveis durante algum tempo depois do processo terminar.

- SOCK_STREAM
 - Escritas para um socket cuja ligação foi terminada geram um SIGPIPE
- PF INET
 - Portos 0-1023 s\u00e3o reservados. Apenas processos do utilizador "root" podem usar esses portos.

• • Servidor multiprocesso

```
int main() {
  //Descomentar esta linha para criar um daemon
  //daemon(0,0);
  signal(SIGCHLD, SIG IGN); //para evitar processos zombie.
  //int s = socket, bind, listen
  while(1) {
    int ns = accept(s, NULL, NULL);
    int r = fork();
    if(r == 0) {
      //inserir código para atendimento do cliente
      exit(0); //termina processo filho
    close(ns);
                ISEP - LEEC - Sistemas Computacionais 2017/2018
```

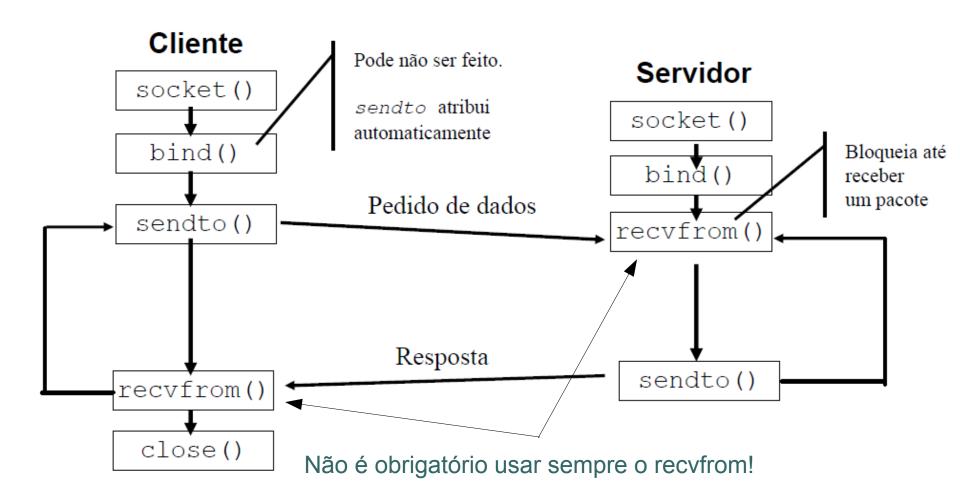
Sockets Funções de E/S especiais

- o send() = write() + flags;
- sendto() = send() + destino
 - ssize_t sendto(int s, const void *msg, size_t len, int flags, const struct sockaddr *to, socklen_t tolen);
 - Útil apenas com sockets SOCK_DGRAM; no caso SOCK_STREAM, os dois últimos parâmetros são ignorados.
- Nota: A função connect pode ser usado em comunicações do tipo SOCK_DGRAM, para evitar a necessidade de usar a função sendto.
 - Nesse caso, a função connect estabelece um endereço default para os dados enviados através do socket.

Sockets Funções de E/S especiais

- o recv() = read() + flags;
- o recvfrom() = recv() + recepção do endereço do emissor.
 - ssize_t recvfrom(
 int sockfd, void *buf, size_t len, int flags,
 struct sockaddr *addr, socklen_t *addrlen);
 - Retorna número de bytes lidos, ou -1 em caso de erro.
 - Necessária para sockets SOCK_DGRAM, caso seja necessário identificar o endereço do emissor.
 - Alternativas para sockets SOCK_STREAM:
 - accept OU getpeername
 ISEP LEEC Sistemas Computacionais 2017/2018

SOCK_DGRAM



Sockets – referências na shell

```
$ man 2 socket
$ man 7 socket
$ man 7 unix
$ man 7 ip
$ man 7 udp
$ man 7 tcp
$ man 3 gethostbyname
$ man 2 bind
$ man 2 listen
$ man 2 accept
$ man 2 connect
$ man 2 send
```