

Recursos do Sistema Linux

Sistemas Embarcados

Conteúdo

1. Acesso a arquivos
2. Processos e Sinais
3. Threads POSIX e biblioteca *pthread*s
4. Comunicação e Sincronismo entre Processos
- 5. Programação usando *sockets***
6. Device Drivers

Sockets

- **Histórico**
 - Os ***sockets*** tem origem em 1983 na Universidade de Berkeley, também conhecido como a *BSD socket API*.
 - Sua primeira versão foi implementada no BSD 4.2 Unix operating system (1983) como uma API.
 - Em 1989 a UC Berkeley lança a público a versão de seu UNIX (BSD) com a API de redes livre de licenças.

Sockets

- **Função**
 - O socket é uma extensão do conceito de *pipe* com a possibilidade de comunicação através de rede de computadores.
 - Um processo pode utilizar socket para se comunicar com outro processo utilizando um modelo cliente/servidor tanto através da rede quanto internamente em uma mesma máquina.

Sockets

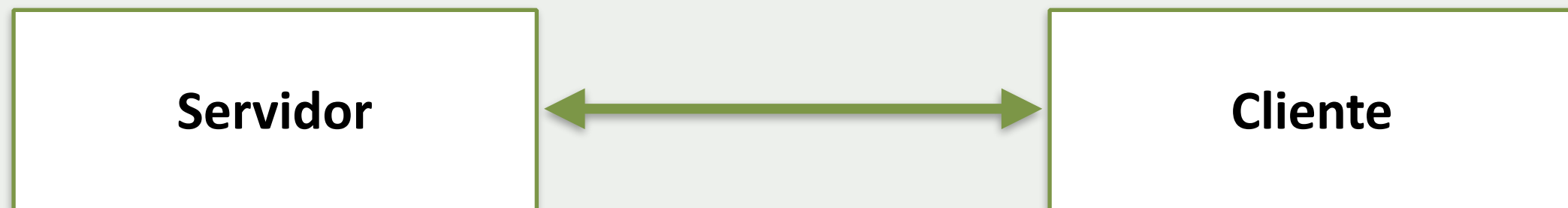
- **Suporte a Sockets**
 - No UNIX as funções de ***sockets*** são parte do sistema operacional.
 - Em outros SOs as funcionalidades de sockets são fornecidas através de bibliotecas.

Sockets

- **Suporte a Sockets**
 - Na programação de socket diferente da E/S convencional um aplicativo deve escolher um protocolo de transporte em particular, fornecer o endereço de protocolo de uma máquina remota e especificar se o aplicativo é um cliente ou um servidor. Cada socket tem diversos parâmetros e opções.
 - A API de sockets define várias funções específicas para definir cada uma dos detalhes em seguida está apto a enviar e receber dados.

Sockets

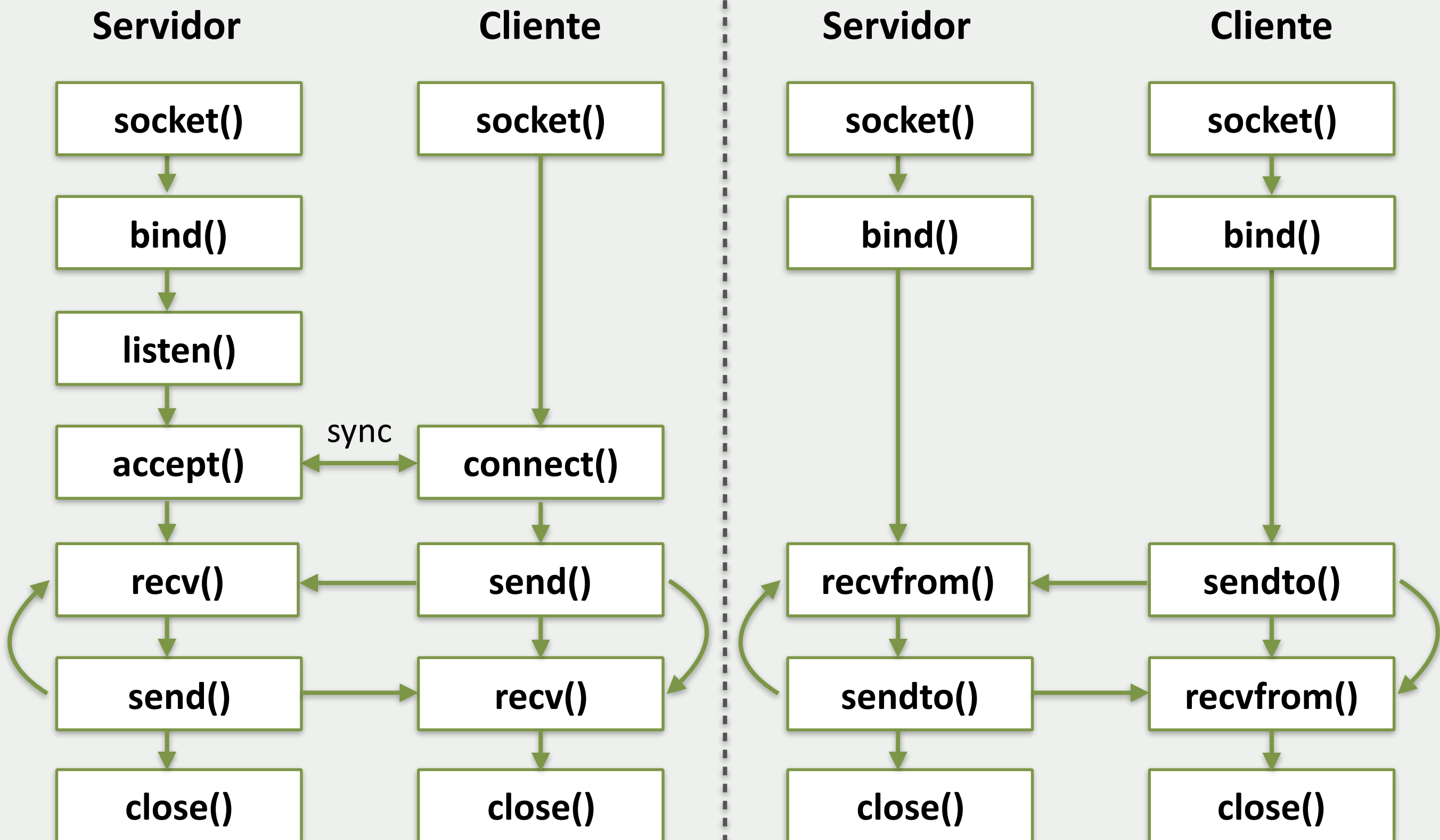
- Comunicação Cliente-Servidor



- Aguarda passivamente
 - Responde aos clientes
 - ***Socket passivo***
- Inicia a comunicação
 - Deve saber o endereço e a porta do servidor
 - ***Socket ativo***

Stream (TCP)

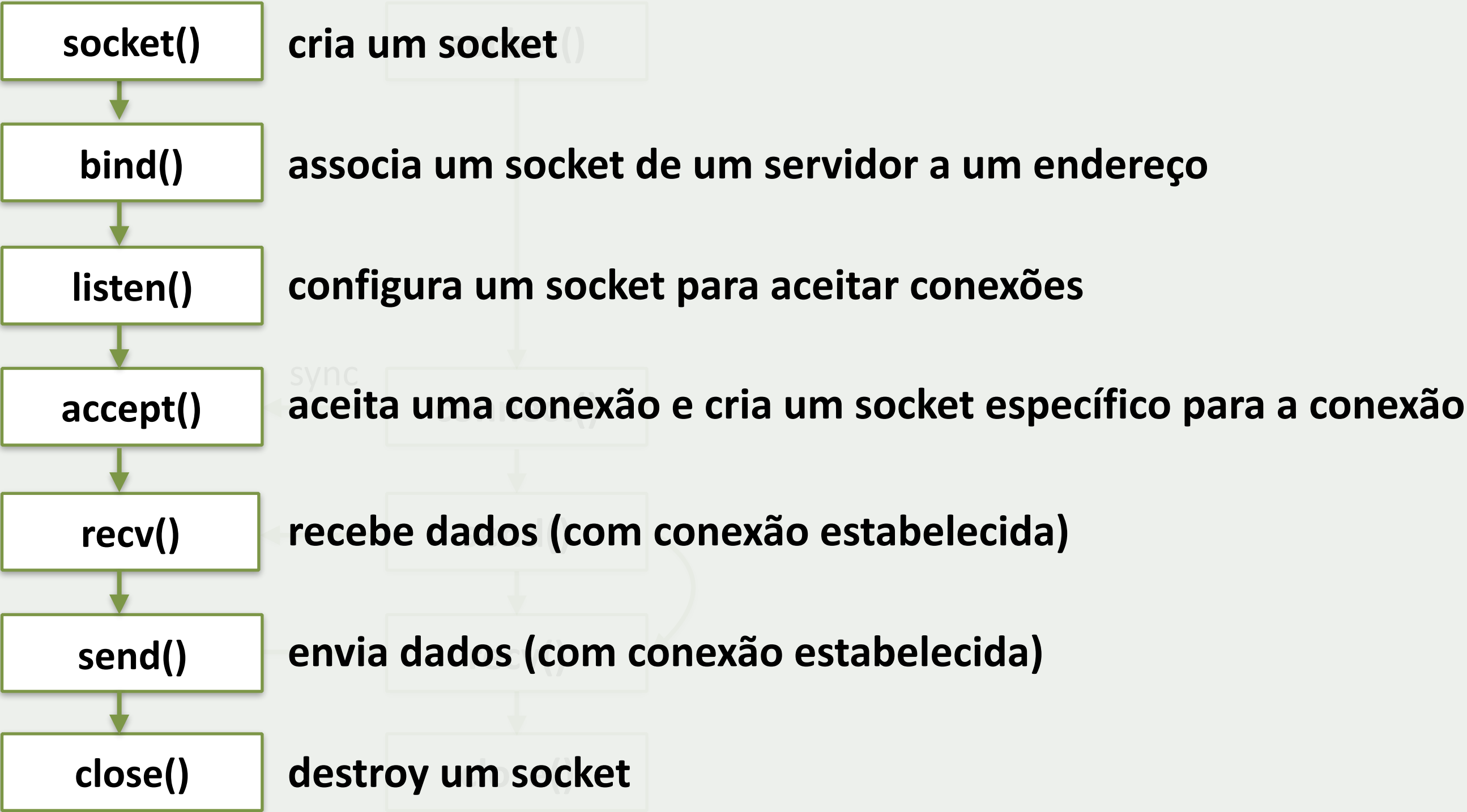
Datagram (UDP)



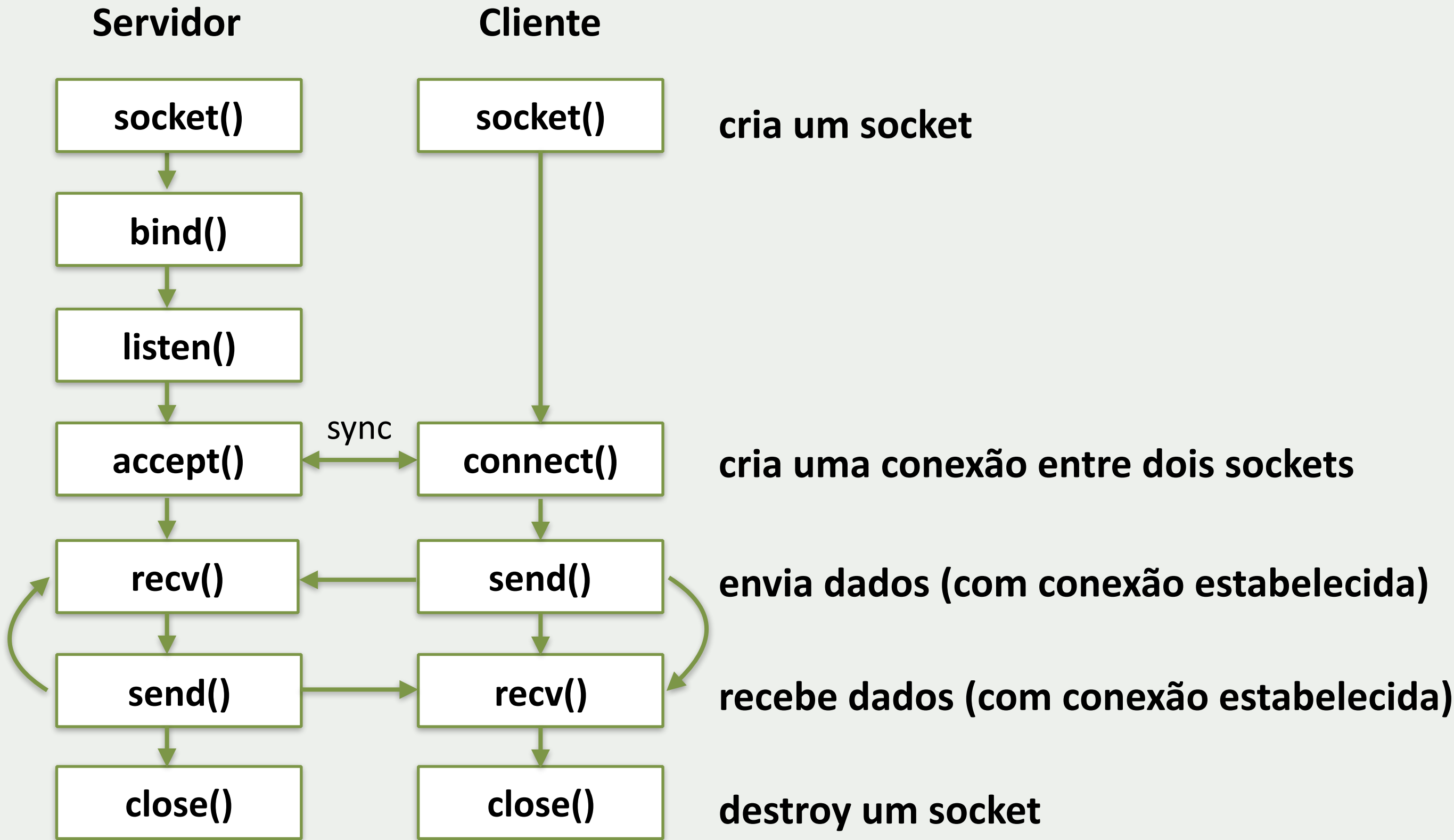
Stream (TCP)

Servidor

Cliente



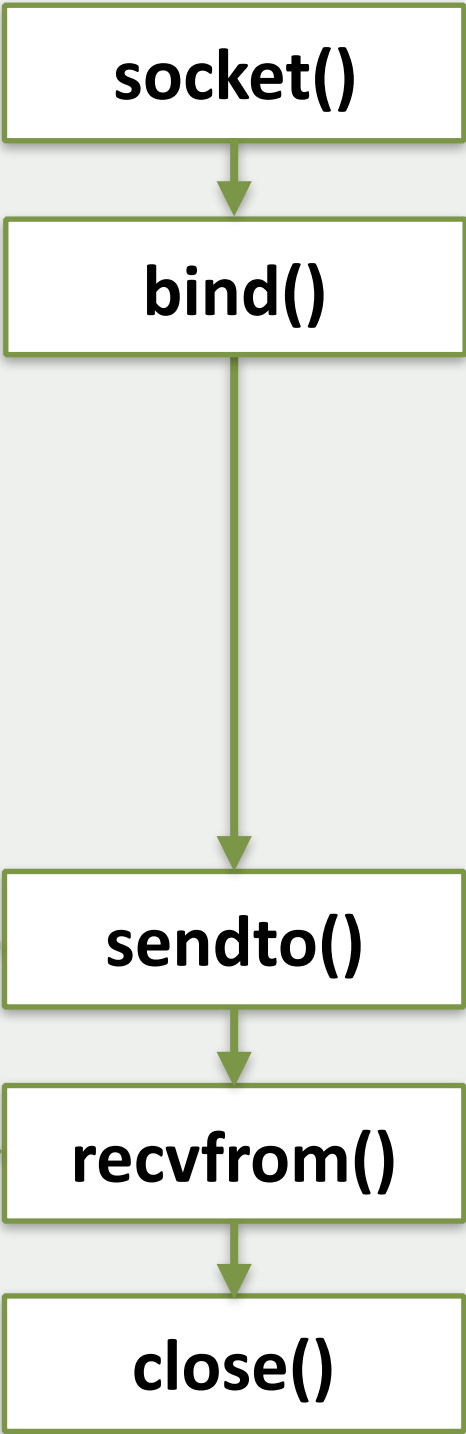
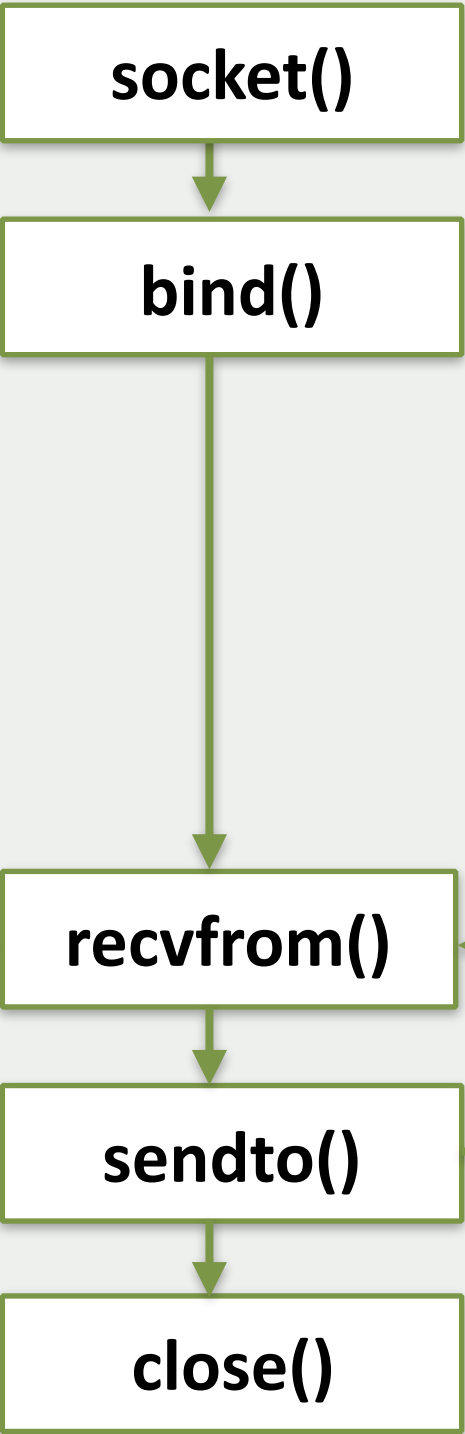
Stream (TCP)



Datagram (UDP)

Servidor

Cliente



cria um socket

associa um socket de um servidor a um endereço

recebe dados (sem conexão estabelecida)

envia dados (sem conexão estabelecida)

destroy um socket

Sockets - *socket()*

- **int** socket_id **socket**(familia, tipo, protocolo);
- **socket_id**: descritor de arquivo (retorno da função)
- **familia**: (PF protocol families) especifica a família de protocolos.
 - **PF_INET**: TCP/IP, IPv4 protocols, Internet addresses
 - **PF_UNIX / PF_LOCAL**: Comunicação Local, Endereço de Arquivos
 - **PF_DECnet**: protocolos da Digital Equipment Corporation

Sockets - *socket()*

- **int** socket_id **socket**(familia, tipo, protocolo);
- **tipo**: tipo de comunicação
 - **SOCK_STREAM**: confiável, 2-vias, serviço baseado em conexão
 - **SOCK_DGRAM**: não-confiável, sem conexão, mensagens de tamanho máximo.
- **protocolo**: especifica o protocolo de transporte a ser usado
 - **IPPROTO_TCP**;
 - **IPPROTO_UDP**;
 - **0**, protocolo padrão

Sockets - *close()*

- **`close(socket_id);`**
 - **`socket_id`**: descritor do socket.
- O procedimento ***close*** informa ao sistema para terminar o uso de um socket.
- Se o socket está usando um protocolo de transporte orientado à conexão, o ***close*** termina a conexão antes de fechar o socket. O fechamento de um socket imediatamente termina seu uso. O descritor é liberado, impedindo que o aplicativo envie mais dados, e o protocolo de transporte para de aceitar mensagens recebidas direcionadas para o socket, impedindo que o aplicativo receba mais dados.

Sockets - *bind()*

- **`bind(socket_id, localaddr, addrlen);`**
 - **socket_id**: descritor de um socket que foi criado, mas não previamente amarrado (com bind); a chamada é uma requisição que, ao socket, seja atribuído um número de porta de protocolo particular.
 - **localaddr**: estrutura que especifica o endereço local a ser atribuído ao socket (no formato `sockaddr`, `sockaddr_in`)
 - **addrlen**: inteiro que especifica o comprimento do endereço (depende do protocolo).
- Quando criado, um socket não tem um endereço local e nem um endereço remoto. Um servidor usa o procedimento ***bind*** para prover um número de porta de protocolo em que o servidor esperará por contato.

Sockets - *bind()*

- **`bind(socket_id, localaddr, addrlen);`**
- Formato genérico do endereço *sockaddr*

```
struct sockaddr{  
    u_char sa_len;      /* comprimento total  
                        do endereço */  
    u_char sa_family; /* família do  
                        endereço */  
    char sa_data[14]; /* o endereço  
                      propriamente dito */  
};
```


Sockets - *bind()*

- **`bind(socket_id, localaddr, addrlen);`**

- Para TCP/IP utiliza-se a estrutura ***sockaddr_in***

```
struct in_addr {  
    unsigned long s_addr; /* Internet address (32 bits) */  
}  
  
struct sockaddr_in {  
    u_char    sin_len;      /* comprimento total do endereço */  
    u_char    sin_family;   /* família do endereço */  
    u_short   sin_port;     /* número de porta de protocolo */  
    struct    in_addr sin_addr; /* endereço IP */  
    char      sin_zero[8]; /* não usado (inicializado com  
                           zero) */  
};
```

Sockets - *bind()*

- **`bind(socket_id, localaddr, addrlen);`**
 - Um ***servidor*** chama ***bind*** para especificar o número da porta de protocolo em que aceitará um contato. Porém, além de um número de porta de protocolo, a estrutura ***sockaddr_in*** contém um campo para um endereço IP.
 - Embora um servidor possa escolher preencher o endereço IP ao especificar um endereço, fazer isso causa problemas quando um *host* tiver múltiplas interfaces (*multihomed*) porque significa que o servidor aceita apenas requisições enviadas a um endereço específico.
 - Para permitir que um servidor opere em um host com múltiplas interfaces, a API de sockets inclui uma constante simbólica especial, **`INADDR_ANY`**, que permite a um servidor usar uma porta específica em quaisquer dos endereços IP do computador.

Sockets - *listen()*

- **`listen(socket_id, queuesize);`**
 - **`socket_id`**: descritor de um socket que foi criado,
 - **`queuesize`**: comprimento para a fila de requisição do socket
- O **`listen`** é usado para que o sistema operacional coloque o socket em **modo passivo** aguardando o contato de clientes.
- O sistema operacional cria uma fila vazia de requisição separada para cada socket.
- À medida que chegam requisições de clientes, elas são inseridas na fila; quando o servidor pede para recuperar uma requisição recebida do socket, o sistema retorna a próxima requisição da fila.
- Se a fila está cheia quando chega uma requisição, o sistema rejeita a requisição. Ter uma fila de requisições permite que o sistema mantenha novas requisições que chegam enquanto o servidor está ocupado tratando de uma requisição anterior. O argumento ***queuesize*** permite que cada servidor escolha um tamanho máximo de fila que é apropriado para o serviço esperado.

Sockets - *accept()*

- **newsock = accept(socket_id, caddress, caddresslen)**
 - **socket_id**: descritor de um socket que após o **bind**
 - **caddress**: endereço de uma estrutura do tipo **sockaddr**
 - **caddresslen**: ponteiro para um inteiro
- O **accept** preenche os campos do argumento **caddress** e **caddresslen**.
- Em seguida, cria um **novo socket** para a conexão e retorna o descritor do novo socket para quem chamou.
- O servidor usa o novo socket para se comunicar com o cliente e então fecha o socket quando termina.
- O **socket original** do servidor permanece inalterado - depois de terminar a comunicação com um cliente, o servidor usa o socket original para aceitar a próxima conexão de um cliente.

Sockets - *send()*

- `int send(socket_id, msg, msgLen, flags)`
 - **socket_id**: descritor do um socket após o connect/accept
 - **msg**: `const void[]`, mensagem a ser transmitida
 - **msgLen**: `int`, comprimento da mensagem em bytes
 - **flags**: `int`, opções de configuração (normalmente 0)
 - **retorno**: quantidade de bytes enviados ou -1 para erro
- A chamada é bloqueante, ou seja, só continua após enviar todos os bytes

Sockets - *recv()*

- `int recv(socket_id, recBuf, bufLen, flags)`
 - **socket_id**: descritor do um socket após o connect/accept
 - **recBuf**: void[], local para armazenar bytes recebidos
 - **msgLen**: int, número de bytes recebidos
 - **flags**: int, opções de configuração (normalmente 0)
 - **retorno**: quantidade de bytes recebidos ou -1 para erro
- A chamada é bloqueante, ou seja, só continua após enviar todos os bytes

Sockets - *sendto()*

- `int sendto(socket_id, data, length, flags, &foreignAddr, addrlen)`
 - **socket_id**: descritor do um socket após o connect/accept
 - **msg**: *const void[]*, mensagem a ser transmitida
 - **msgLen**: *int*, comprimento da mensagem em bytes
 - **flags**: *int*, opções de configuração (normalmente 0)
 - **foreignAddr**: *struct sockaddr*, endereço do destinatário
 - **addrlen**: tamanho (bytes) do foreignAddr
 - **retorno**: quantidade de bytes enviados ou -1 para erro
- A chamada é bloqueante, ou seja, só continua após enviar todos os bytes

Sockets - *recv()*

- `int recvfrom(socket_id, recBuf, bufLen, flags, &clientAddr, addrLen)`
 - **socket_id**: descritor do um socket após o connect/accept
 - **recBuf**: void[], local para armazenar bytes recebidos
 - **msgLen**: int, número de bytes recebidos
 - **flags**: int, opções de configuração (normalmente 0)
 - **clientAddr**: *struct sockaddr*, endereço do cliente
 - **addrlen**: tamanho (bytes) do clientAddr
 - **retorno**: quantidade de bytes recebidos ou -1 para erro
- A chamada é bloqueante, ou seja, só continua após enviar todos os bytes

Sockets

- Todos os servidores iniciam chamando socket para criar um socket e bind para especificar um número de porta de protocolo.
- Depois de executar as duas chamadas, um servidor que usa um protocolo de transporte sem conexão está pronto para aceitar mensagens.
- Porém, um servidor que usa um protocolo de transporte orientado à conexão exige passos adicionais antes de poder receber mensagens: o servidor deve chamar listen para colocar o socket em modo passivo, e deve então aceitar uma requisição de conexão.

Sockets

- Uma vez que uma conexão tenha sido aceita, o servidor pode usar a conexão para se comunicar com um cliente. Depois de terminar a comunicação, o servidor fecha a conexão.
- Um servidor que usa transporte orientado à conexão deve chamar o procedimento `accept` para aceitar a próxima requisição de conexão. Se uma requisição está presente na fila, `accept` retorna imediatamente; se nenhuma requisição chegou, o sistema bloqueia o servidor até que um cliente forme uma conexão.