

AMPLIACIÓN DE SISTEMAS OPERATIVOS Y REDES

Grado en Ingeniería Informática / Doble Grado Universidad Complutense de Madrid

TEMA 2.4. Programación con Sockets

PROFESORES:

Rubén Santiago Montero Eduardo Huedo Cuesta Rafael Rodríguez Sánchez

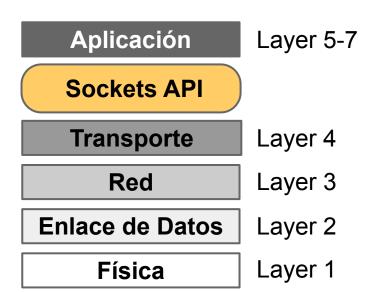
Introducción

Sockets

- Cada extremo del canal de comunicación establecido entre el cliente y el servidor se denomina "socket" (enchufe)
- El socket permite el intercambio de datos bidireccional entre cliente y servidor
- Cada aplicación servidor o cliente está identificada (normalmente) por un número de puerto



- APIs de programación con sockets:
 - BSD Sockets API o Sockets de Berkeley
 - WinSock API, equivalente al de BSD
 - Bindings disponibles en todos los lenguajes



Tipos de Sockets

- Especifican la semántica de la comunicación:
 - SOCK STREAM
 - Flujo de bytes orientado a conexión, con entrega ordenada, fiable y bidireccional
 - Debe establecerse la conexión para poder enviar o recibir datos
 - Similar a una tubería, se envía la señal SIGPIPE si un proceso envía en un flujo interrumpido
 - Los límites de los mensajes en los datagramas entrantes no se conservan, por lo que debe marcarse el inicio y fin del mensaje (ej. \n, <HTML>...</HTML>, {"msg": {...}})
 - SOCK DGRAM
 - Datagramas (mensajes de longitud máxima fija sin conexión y no fiables)
 - SOCK RAW
 - Acceso directo a los protocolos de red o de transporte, evitando el procesado normal de TCP/IP, lo que permite implementar nuevos protocolos en el espacio de usuario
 - Orientado a datagrama

Protocolos de Soporte

- La abstracción ofrecida por los diferentes tipos de sockets se apoyan en las diferentes familias y protocolos de red
- Cada tipo de socket se implementa usando la funcionalidad de un dominio de comunicación
 - Algunos tipos de sockets pueden no estar soportados por todos los dominios
- Un dominio de comunicación es una familia de protocolos usados para comunicación que comparten un esquema de direccionamiento
 - AF_INET, AF_INET6: Protocolos de Internet sobre IPv4 e IPv6
 - AF_UNIX: Comunicación local entre procesos de un mismo sistema
 - Otros: AF_IPX, AF_X25, AF_APPLETALK, AF_PACKET
- Se usa un **protocolo** particular de la familia para implementar cada **tipo** de socket
 - Normalmente, el tipo de socket determina el protocolo dentro de un dominio

Direcciones de Sockets

Direcciones de sockets IPv4:

```
struct sockaddr_in {
    sa_family_t sin_family; // Familia: AF_INET
    in_port_t sin_port; // Puerto
    struct in_addr sin_addr; // Dirección IPv4
};
struct in_addr {
    uint32_t s_addr; // 32 bits dirección IP
};
```

- Puerto (in_port_t)
 - Privilegiados (*well-known*) < 1024, sólo para procesos con privilegio
 - Asociados a los protocolos superiores TCP y UDP
- Dirección (struct in_addr)
 - Dirección de red local o remota
 - Se puede inicializar o asignar con las constantes INADDR_ANY (0.0.0.0) e INADDR_LOOPBACK (127.0.0.1)

Direcciones de Sockets

Direcciones de sockets IPv6:

 La dirección IPv6 (struct in6_addr) se puede inicializar con las constantes IN6ADDR_ANY_INIT e IN6ADDR_LOOPBACK_INIT, o asignar a las variables in6addr_any (::) e in6addr_loopback (::1)

Gestión de Direcciones

Traducción de nombres a direcciones:

```
<sys/socket.h>
  <netdb.h>
  <sys/types.h>
  POSIX
```

- node hace referencia al host, y puede ser:
 - Un nombre de host, que se resuelve usando gethostbyname(3)
 - Una dirección IPv4 en notación decimal de punto (ej. "192.168.0.1")
 - Una dirección IPv6 en notación hexadecimal abreviada (ej. "fe80::1:2")
 - NULL, para especificar el host local
- o service hace referencia al puerto, y puede ser:
 - Un nombre del servicio, según /etc/services (ej. "http")
 - Un número entero en decimal (ej. "80")
 - NULL, para no especificar ninguno
- hints establece algunos criterios de búsqueda
- o res se usa para devolver una lista de direcciones de socket
 - El host tiene varios interfaces o soporta varios protocolos (ej. IPv4 e IPv6)
 - El servicio soporta varios protocolos (ej. telnet → tcp/23 y udp/23)

Gestión de Direcciones

struct addrinfo {

```
int
                      ai flags; // Opciones para filtrado (hints)
    int
                      ai_family;
    int
                      ai socktype;
    int
                   ai protocol;
   socklen t ai addrlen; // Resultado (res)
    struct sockaddr *ai addr;
   char
                     *ai canonname;
   struct addrinfo *ai next;
};
Opciones de filtrado (hints, el resto de campos deben ser 0 o NULL):
   ai_family: AF_INET para IPv4, AF_INET6 para IPv6 o AF_UNSPEC para ambos

    ai_socktype y ai_protocol: Tipo de socket y protocolo

   ai_flags: Opciones, ej. AI_PASSIVE para devolver 0.0.0.0 ó:: si
    node=NULL (si no, devuelve 127.0.0.1 ó ::1)
```

- Resultado (res):
 - ai_addr y ai_addrlen: Puntero a la dirección y tamaño en bytes
 - o ai_canonname: Nombre oficial del host si AI_CANONNAME en ai_flags
 - ai_next: Puntero al siguiente resultado (lista enlazada)

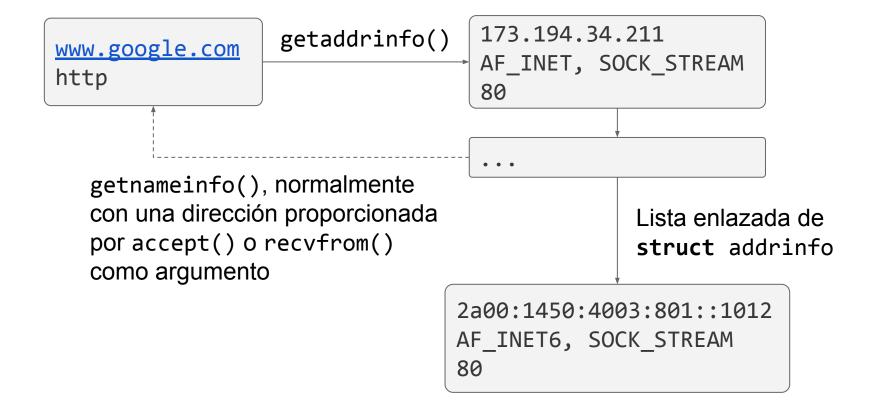
Gestión de Direcciones

<netdb.h>
<sys/types.h>

<sys/socket.h>

POSIX

```
    Traducción de direcciones a nombres:
```



Conversión de Direcciones y Valores

POSIX

Convertir direcciones entre formato binario y de texto:

<arpa/inet.h>

- af es una familia de protocolos (AF_INET o AF_INET6)
- Los argumentos de tipo void * contienen la estructura de la dirección en binario (struct in_addr o struct in6_addr)
- Los argumentos de tipo char * contienen la representación de la dirección como texto (representación decimal de punto o hexadecimal abreviada)
- Convertir valores entre orden de byte de red y de host:

```
uint32_t htonl(uint32_t hostlong);
uint16_t htons(uint16_t hostshort);
uint32_t ntohl(uint32_t netlong);
uint16_t ntohs(uint16_t netshort);
```

- Los datos se envían en orden de byte de red (big-endian), por lo que puede ser necesario convertirlos al orden de la arquitectura del procesador
- Las direcciones y puertos se almacenan en orden de byte de red

<sys/types.h>
<sys/socket.h>

Crear un socket:

POSIX+BSD

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

- domain es la familia de protocolos
- type es el tipo de socket
- o protocol puede ser:
 - IPPROTO_TCP para SOCK_STREAM ⇒ Usar siempre 0
 - IPPROTO_UDP para SOCK_DGRAM ⇒ Usar siempre 0
- Devuelve un descriptor de fichero para el socket
- Creación de sockets IPv4:

```
tcp_sd = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
udp_sd = socket(AF_INET, SOCK_DGRAM, 0);
```

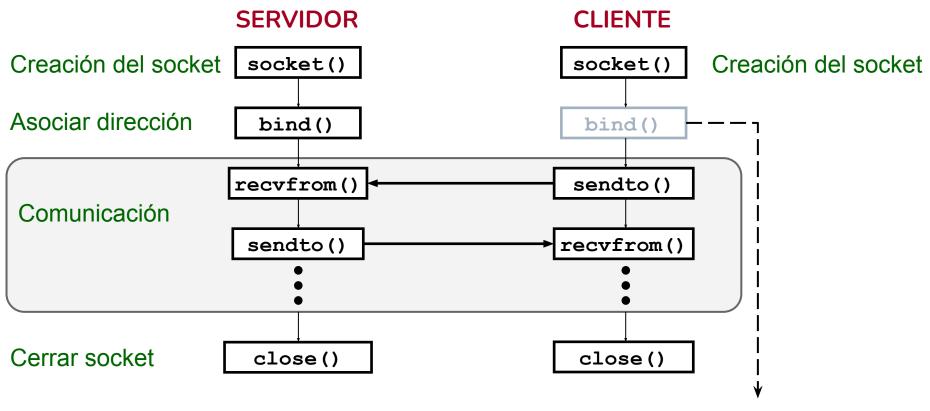
Creación de sockets IPv6:

```
tcp6_sd = socket(AF_INET6, SOCK_STREAM, 0);
udp6_sd = socket(AF_INET6, SOCK_DGRAM, 0);
```

La implementación de IPv6 es compatible casi totalmente con IPv4

Sockets UDP: Patrón de Comunicación

Sockets tipo SOCK_DGRAM para la familia AF_INET y AF_INET6



Asocia el socket a una dirección local. Si no, elige INADDR_ANY y un puerto libre aleatorio (puerto efímero)

NOTA: Este patrón de comunicaciones es también válido para AF_UNIX

Asignación de Direcciones

POSIX

<sys/socket.h>

Asignar una dirección local a un socket:

```
int bind(int sd, const struct sockaddr *addr, socklen_t addrlen);
```

- Obligatorio en el servidor, para poder recibir
- sd es el descriptor creado con socket(2)
- addr es de tipo genérico para acomodar la dirección de cada familia
- addrlen es la longitud de la dirección, que depende del tipo (usar sizeof())
- Asignar una dirección remota a un socket:

```
int connect(int sd, const struct sockaddr *addr, socklen_t addrlen);
```

- Con SOCK_STREAM es obligatorio en el cliente para iniciar la conexión
- Con SOCK_DGRAM asigna la dirección a la que se envían los datagramas por defecto y la única desde la que se reciben los datagramas

Asignación de Direcciones

```
getaddrinfo(node, service, &hints, &res);
       ai family
                       ai_family
                                                        ai family
res •
        ai_socktype
                                                        ai_socktype
                       ai_socktype
        ai protocol
                       ai_protocol
                                                        ai protocol
        ai addrlen
                       ai_addrlen
                                                        ai addrlen
                                                        ai addr
        ai addr
                       ai_addr
        ai next
                       ai next
                                                        ai next .
                                                                     → NULL
   sock = socket(res->ai family, res->ai socktype, res->ai protocol);
   // Servidor
   bind(sock, (struct sockaddr *) res->ai_addr, res->ai_addrlen);
   // Cliente
   connect(sock, (struct sockaddr *) res->ai_addr, res->ai_addrlen);
```

Envío y Recepción de Datos

POSIX

<sys/socket.h>

Enviar y recibir datos:

- Con SOCK_DGRAM se usan para poder especificar u obtener la dirección del otro extremo (con SOCK_STREAM se ignora la dirección)
- recvfrom(2) se bloquea si no hay mensajes disponibles:
 - Se puede usar select() o el modo no bloqueante (flag MSG_DONTWAIT)

Almacenamiento de Direcciones

- Para escribir aplicaciones compatibles con IPv4 e IPv6, deben eliminarse las dependencias en el formato de las direcciones
 - struct sockaddr solo evita advertencias del compilador (tiene el mismo tamaño que struct sockaddr_in)
 - La nueva struct sockaddr_storage permite almacenar tanto struct sockaddr_in como struct sockaddr_in6
- Ejemplo:

```
struct sockaddr_storage addr;
socklen_t addrlen = sizeof(addr);
b = recvfrom(sd, buf, 80, 0, (struct sockaddr *) &addr, &addrlen);
```

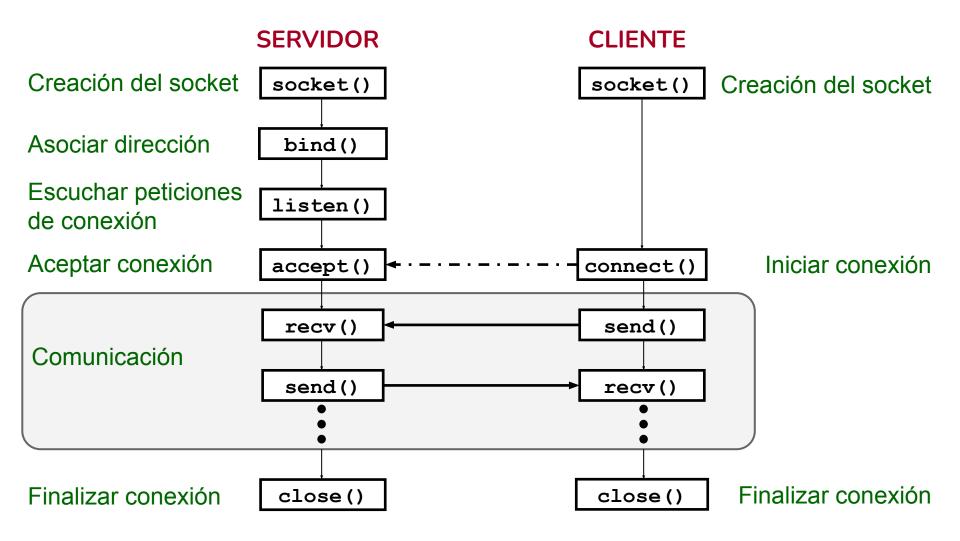
- addr se usa para devolver una dirección IPv4 o IPv6
- addrlen es un argumento valor-resultado, que inicialmente contiene el tamaño del búfer al que apunta addr, y se modifica para indicar el tamaño real de la dirección devuelta

Resumen: Esquema Servidor UDP

```
hints.ai_flags = 0;
hints.ai_family = AF_UNSPEC; // IPv4 o IPv6
hints.ai socktype = SOCK DGRAM;
rc = getaddrinfo(argv[1], argv[2], &hints, &result);
sd = socket(result->ai_family, result->ai_socktype, 0);
bind(sd, (struct sockaddr *) result->ai addr, result->ai addrlen);
while (1) {
   addrlen = sizeof(addr);
   c = recvfrom(sd, buf, 80, 0, (struct sockaddr *) &addr, &addrlen);
   getnameinfo((struct sockaddr *) &addr, addrlen, host, NI MAXHOST,
        serv, NI MAXSERV, NI NUMERICHOST NI NUMERICSERV);
   printf("Recibidos %d bytes de %s:%s\n", c, host, serv);
   sendto(sd, buf, c, 0, (struct sockaddr *) &addr, addrlen);
```

Sockets TCP: Patrón de Comunicación

Sockets de tipo SOCK_STREAM para la familia AF_INET y AF_INET6



NOTA: Este patrón de comunicaciones es también válido para AF_UNIX

Gestión de la Conexión

Escuchar conexiones en un socket:

```
POSIX
<sys/socket.h>
```

int listen(int sd, int backlog);

- Con SOCK_STREAM se usa en el servidor para poner el socket en modo de escucha para aceptar peticiones de conexión
- backlog es el tamaño máximo de la cola de conexiones completamente establecidas esperando ser aceptadas
 - No confundir con la cola SYN de conexiones incompletas
- Aceptar una conexión en un socket:

```
int accept(int sd, struct sockaddr *addr, socklen_t *addrlen);
```

- Con SOCK_STREAM se usa en el servidor para aceptar una conexión establecida y crear un nuevo socket conectado
- Se bloquea si no hay conexiones pendientes
 - Se puede usar select() o el modo no bloqueante
- addr devuelve la dirección del cliente que se ha conectado
- addrlen indica el tamaño del búfer y devuelve el tamaño real de la dirección
- Devuelve un descriptor de socket para gestionar la conexión

Envío y Recepción de Datos

Enviar y recibir datos:

```
POSIX <sys/socket.h>
```

```
ssize_t send(int sd, const void *buff, size_t len, int flags);
ssize_t recv(int sd, void *buffer, size_t len, int flags);
```

- Se usan normalmente con sockets SOCK_STREAM
- send(2) envía len bytes de buffer
 - Con SOCK_DGRAM hay que usar connect(2) previamente
 - Si el mensaje es demasiado grande, no se envían datos (EMSGSIZE)
- recv(2) recibe hasta len bytes en buffer
 - Con SOCK_DGRAM, el mensaje se debe leer en una sola operación (tamaño del buffer) para no perder datos
- Ambas pueden bloquearse
 - send(2) se bloquea si el mensaje no cabe en el *buffer* de envío
 - recv(2) se bloquea si no hay mensajes disponibles en el socket
 - Se puede usar select() o el modo no bloqueante (flag MSG_DONTWAIT)

Resumen: Esquema Servidor TCP

```
hints.ai flags = 0;
hints.ai_family = AF_UNSPEC; // IPv4 o IPv6
hints.ai socktype = SOCK STREAM;
rc = getaddrinfo(argv[1], argv[2], &hints, &result);
sd = socket(result->ai family, result->ai socktype, 0);
bind(sd, (struct sockaddr *) result->ai addr, result->ai addrlen);
listen(sd, 5);
while (1) {
   addrlen = sizeof(addr);
   clisd = accept(sd, (struct sockaddr *) &addr, &addrlen);
   getnameinfo((struct sockaddr *) &addr, addrlen, host, NI MAXHOST,
         serv, NI MAXSERV, NI NUMERICHOST NI NUMERICSERV);
   printf("Conexión desde %s:%s\n", host, serv);
  while (c = recv(clisd, buf, 80, 0)) { // Comprobar mensaje!
      send(clisd, buf, c, 0);
   close(clisd);
```

Opciones de Sockets

POSIX

<sys/socket.h>

Pueden fijarse y consultarse diversas opciones en el socket:

- level especifica el nivel de la capa de protocolos donde aplica la opción:
 - API de sockets: SOL_SOCKET
 - Protocolo: IPPROTO_IP, IPPROTO_IPV6, IPPROTO_TCP, IPPROTO_UDP
- optname especifica la opción, que acepta un valor optval de un tipo específico (void *) y tamaño optlen
- Muchas opciones se pueden configurar vía sysctl o /proc

Opciones para Sockets

- Nivel de API de sockets (SOL_SOCKET):
 - SO_KEEPALIVE: Activa el mecanismo de keepalive en sockets SOCK_STREAM
 - SO_BROADCAST: Permite a sockets SOCK_DGRAM usar direcciones de broadcast
 - SO_REUSEADDR: Activa la reutilización de direcciones locales en TIME_WAIT
 - SO_SNDBUF y SO_RCVBUF: Obtienen o establecen el tamaño de los buffers de envío y recepción (actualmente se autoajusta en función de la latencia y el ancho de banda)
- Nivel de protocolo TCP (IPPROTO_TCP):
 - TCP_NODELAY: Desactiva el algoritmo de Nagle
 - TCP_QUICKACK: Desactiva los ACKs retrasados
- Nivel de protocolo IPv4 (IPPROTO_IP):
 - IP_ADD_MEMBERSHIP e IP_DROP_MEMBERSHIP: Gestión de grupos multicast
 - IP_MTU: Obtiene el MTU de la ruta
 - IP_MTU_DISCOVER: Activa el algoritmo Path MTU Discovery
 - IP_OPTIONS, IP_TTL e IP_TOS: Obtienen o establecen campos del datagrama

Soporte para Clientes IPv4 e IPv6

- Alternativas para servidores que soporten clientes IPv4 e IPv6
- Crear un único socket IPv6 para ambas versiones (dual stack):
 - Deshabilitar la opción IPV6_V60NLY en el socket (su valor se define en el parámetro net.ipv6.bindv6only, que por defecto está deshabilitado)

- Asociar (con bind()) a :: (in6addr_any)
 - Usa direcciones IPv6 mapeadas a IPv4 (192.168.0.1 ⇒ ::FFFF:192.168.0.1)
 - No está soportado en todos los sistemas
- Crear dos sockets, uno para cada versión:
 - Habilitar IPV6_V60NLY en el socket IPv6 si se va a asociar a ::
 - Obtener las direcciones válidas para crear un socket con cada versión

Servidores Concurrentes

Necesidad

- El servidor debe atender a varios clientes concurrentemente
- En general, las llamadas son bloqueantes
 - accept(2) espera a que se establezcan conexiones de clientes
 - o recv(2) y recvfrom(2) esperan a que lleguen de datos
 - send(2) espera si el mensaje no cabe en el buffer de envío

Herramientas

- Los threads comparten un espacio de direcciones y los descriptores (sockets) y los procesos heredan los descriptores (sockets)
- Las operaciones son concurrentes sobre descriptores de socket
 - Múltiples threads pueden llamar a accept() para establecer una conexión
 - Múltiples threads pueden llamar a recvfrom() para recibir datos
 - Todos los threads se bloquearán en la llamada y solo uno de ellos se desbloqueará cuando llegue una solicitud de conexión o datos
- También se puede usar multiplexación de E/S síncrona (select()), pero la lógica del programa es mucho más compleja

Servidores Concurrentes: SOCK_DGRAM

Patrón

- Recepción concurrente de mensajes
- El servidor crea un conjunto de procesos/threads para procesar los mensajes recibidos con recvfrom()
- La concurrencia es en el nivel del mensaje

```
sd = socket()
bind(sd,...)
Crear procesos
         recvfrom(sd,...) ←
                                 recvfrom(sd,...) ←
                                                          recvfrom(sd,...) ←
                                 //tratar mensaje
         //tratar mensaje
                                                          //tratar mensaje
         sendto(sd,...) ►
                                 sendto(sd,...) ►
                                                          sendto(sd,...) ←
/*
Proceso ppal.
ciclo de vida
del servidor
                     //enviar mensaje
                                           //enviar mensaje
                                                                 //enviar mensaje
*/
                     sendto(sd,...)
                                           sendto(sd,...)
                                                                 sendto(sd,...)
                     recvfrom(sd,...)
                                           recvfrom(sd,...)
                                                                 recvfrom(sd,...)
```

Servidores Concurrentes: SOCK_STREAM

Patrón pre-fork

- Gestión concurrente de conexiones
- El servidor crea un conjunto de procesos/threads que aceptan conexiones con accept() y las gestionan
- La concurrencia es en el nivel de conexión

```
sd = socket()
bind(sd,...)
listen()
Crear procesos
         //tratar conexión
                                 //tratar conexión
                                                           //tratar conexión
         accept(sd,...) ←
                                 accept(sd,...) ←
                                                           accept(sd,...) *
                                 recv()/send() -
         recv()/send() -
                                                           recv()/send() -
/*
Proceso ppal.
ciclo de vida
del servidor
                     //iniciar conex.
                                           //iniciar conex.
                                                                 //iniciar conex.
*/
                     connect(sd..)
                                            connect(sd,...)
                                                                  connect(sd,...)
                                            send()/recv()
                     send()/recv()
                                                                  send()/recv()
```

Servidores Concurrentes: SOCK_STREAM

Patrón accept-and-fork

- Gestión concurrente de conexiones
- El servidor acepta conexiones con accept() y crea un proceso/thread para procesar cada una
- La concurrencia es en el nivel de conexión

```
sd = socket()
bind(sd,...)
listen()
accept(sd,...) ←
Crear proceso -
         //tratar conexión
                                  //tratar conexión
                                                           //tratar conexión
         recv()/send()
                                  recv()/send()
                                                            recv()/send()
/*
Proceso ppal.
ciclo de vida
del servidor
                     //iniciar conex.
                                           //iniciar conex.
                                                                  //iniciar conex.
*/
                     connect(sd..)
                                            connect(sd,...)
                                                                  connect(sd,...)
                     send()/recv()
                                            send()/recv()
                                                                  send()/recv()
```

Ejemplos de Preguntas Teóricas

¿Generan algún mensaje de red socket(2), bind(2), listen(2) y accept(2)?	
	No.
	Si.
	Depende.
¿Qué ocurre si no se usa la llamada bind(2) en un socket cliente?	
	Que la siguiente llamada dará error.
	El resultado es indefinido, porque es obligatorio usarla.
	Que se asocia a la dirección local INADDR_ANY y a un puerto libre aleatorio.