Sistemas Distribuidos

Sockets

Sockets

Aparecieron en 1981 en UNIX BSD 4.2

- Intento de incluir TCP/IP en UNIX.
- Diseño independiente del protocolo de comunicación.

Un socket es punto final de comunicación (dir. IP y puerto).

Abstracción que:

- Ofrece interfaz de acceso a servicios de red en nivel de transporte
- Representa extremo de comunicación bidireccional.

Actualmente:

- Disponibles en casi todos UNIX y prácticamente todos los SSOO
 - WinSock: API de sockets de Windows.
- En Java como clase nativa.

Conceptos básicos sobre sockets

- Dominios de comunicación.
- Tipos de sockets.
- Creación de un socket.
- Direcciones de sockets.
- Asignación de direcciones.
- Solicitud de conexión.
- Preparar para aceptar conexiones.
- Aceptar una conexión.
- Transferencia de datos.



1.- Creación del socket





2.- Asignación de dirección





3.- Aceptación de conexión

Dominios de comunicación

- Un dominio representa una familia de protocolos.
- Un socket está asociado a un dominio desde su creación.
- Sólo se pueden comunicar sockets del mismo dominio.
- Los servicios de sockets son independientes del dominio.

Algunos ejemplos:

- **PF_UNIX** (o **PF_LOCAL**): comunicación dentro de una máquina.
- PF_INET: comunicación usando protocolos TCP/IP.

Tipos de sockets

- Stream (SOCK_STREAM):
 - Orientado a conexión.
 - Fiable, se asegura el orden de entrega de mensajes.
 - No mantiene separación entre mensajes (stream).
 - Si **PF_INET** se corresponde con el protocolo TCP.
- Datagrama (SOCK_DGRAM):
 - Sin conexión.
 - No fiable, no se asegura el orden en la entrega.
 - Mantiene la separación entre mensajes.
 - Si **PF_INET** se corresponde con el protocolo UDP.
- Raw (SOCK_RAW):
 - Permite el acceso a los protocolos internos como IP.

Creación de un socket

La función **socket** crea uno nuevo:

```
int socket(int dom,int tipo,int proto)
```

- Devuelve un descriptor de fichero (igual que un open de fichero).
- Dominio (dom): PF_XXX
- Tipo de socket (tipo): SOCK_XXX
- Protocolo (**proto**): Dependiente del dominio y del tipo:
 - 0 elige el más adecuado.
 - Especificados en /etc/protocols.

El socket creado no tiene dirección asignada.

Direcciones de sockets

- Cada socket debe tener asignada una dirección única.
- Dependientes del dominio.
- Las direcciones se usan al:
 - Asignar una dirección local a un socket (bind).
 - Especificar una dirección remota (connect o sendto).
- Se utiliza la estructura genérica de dirección:
 - struct sockaddr mi_dir;
- Cada dominio usa una estructura específica.
 - Uso de cast en las llamadas.
 - Direcciones en **PF_INET** (**struct sockaddr_in**).
 - Direcciones en PF_UNIX (struct sockaddr_un).

Direcciones de sockets en PF_INET

Una dirección destino viene determinada por:

- Dirección del host: 32 bits.
- Puerto de servicio: 16 bits (Reservados: 0..1023)
 - Espacio de puertos TCP y UDP independientes

Estructura **struct sockaddr_in**:

- Debe iniciarse a 0 (bzero).
- sin_family: dominio (AF_INET).
- sin_port: puerto.
- sin_addr: dirección del host.

Una transmisión está caracterizada por cinco parámetros únicos:

- Dirección host y puerto origen.
- Dirección host y puerto destino.
- Protocolo de transporte (UDP o TCP).

Obtención de la dirección del host

Usuarios manejan direcciones en forma de texto:

- decimal-punto: 138.100.8.100
- dominio-punto: laurel.datsi.fi.upm.es
- Conversión a binario desde decimal-punto:

```
int inet_aton(char *str,struct in_addr *dir)
```

- str: contiene la cadena a convertir.
- dir: resultado de la conversión en formato de red.
- Conversión a binario desde dominio-punto:

```
struct hostent *gethostbyname(char *str)
```

- str: cadena a convertir.
- Devuelve la estructura que describe al host.

Asignación de direcciones

La asignación de una dirección a un *socket* ya creado:

int bind(int s,struct sockaddr* dir,int tam)

- Socket (s): Ya debe estar creado.
- Dirección a asignar (dir): Estructura dependiendo del dominio.
- Tamaño de la dirección (tam): sizeof().

Direcciones en dominio **PF_INET**

- Si se le indica puerto 0, el sistema elige uno (puerto efímero).
- Host: una dirección IP de la máquina local.
 - INADDR_ANY: elige cualquiera de la máquina.

Si no se asigna dirección (típico en clientes)

- automáticamente en primer uso (connect o sendto).

Solicitud de conexión

Realizada en el cliente por medio de la función:

int connect(int s,struct sockaddr* d,int tam)

- Socket creado (s).
- Dirección del servidor (d).
- Tamaño de la dirección (tam).

Un socket *stream* sólo permite un único *connect* durante su vida

Para conectarse con el mismo u otro hay que crear un nuevo socket

Normalmente se usa con *streams* pero también con datagramas

Más adelante se analiza uso con datagrama

Preparar para aceptar conexiones

- Realizada en servidor stream después de socket y bind int listen(int sd, int backlog)
 - Socket (sd): Descriptor de uso del socket.
 - Tamaño del buffer (backlog):
 - Nº máximo de peticiones pendientes de aceptar que se encolarán
- Hace que el socket quede preparado para aceptar conexiones
- Con un socket se pueden aceptar nº ilimitado de conexiones

Aceptar una conexión

Realizada en el servidor *stream* después de **listen**:

int accept(int s,struct sockaddr *d,int *tam)

- Socket (sd): Descriptor de uso del socket.
- Dirección del cliente (d): Dirección del socket del cliente devuelta.
- Tamaño de la dirección (tam): Parámetro valor-resultado
 - Antes de la llamada: tamaño de dir
 - Después de la llamada: tamaño de dirección del cliente devuelta

Aceptar una conexión

- Cuando se produce la conexión, el servidor obtiene:
 - La dirección del socket del cliente.
 - Un nuevo descriptor (socket) conectado al socket del cliente.
- Después de conexión quedan activos 2 sockets en el servidor:
 - El original para aceptar nuevas conexiones
 - El nuevo para enviar/recibir datos por la conexión establecida.
- Facilita construcción de servidores concurrentes
 - En servidores *multithread*, cuidado con condición de carrera en:
 while (true) {

```
n=accept(s, ...);
pthread_create(..., &n);}
```

- Solución: pasar n por valor o usar memoria dinámica
 - flujo principal realiza *malloc* y *thread* el *free*

Múltiples clientes con streams

- Con servidor iterativo no concurrente
 - Si 1 conexión por petición
 - Se intercalan peticiones de los clientes (1 por iteración)
 - Si varias peticiones de cliente usan misma conexión
 - No se trata a otro cliente hasta que no termine el actual o bien...
 - select: espera simultánea de más peticiones de conexión o datos
- Con servidor concurrente
 - Si 1 conexión por petición
 - Cada thr./proc. sirve una petición y termina su labor
 - Si varias peticiones de cliente usan misma conexión
 - Cada thr./proc. sirve peticiones hasta que cliente cierra el socket
 - En ambos casos también puede usarse conjunto de thr/proc o híbrido

Otras funcionalidades

Obtener la dirección a partir de un descriptor:

- Dirección local: getsockname().
- Dirección del socket en el otro extremo: getpeername().

Transformación de valores:

- De formato host a red:
 - Enteros largos: htonl().
 - Enteros cortos: htons().
- De formato de red a host:
 - Enteros largos: ntohl().
 - Enteros cortos: ntohs().

Cerrar la conexión:

- Para cerrar ambos tipos de sockets: close().
 - Si el socket es de tipo stream cierra la conexión en ambos sentidos.
- Para cerrar un único extremo: shutdown().

Transferencia de datos con *streams*

- Modo de operación asíncrono
- Envío:

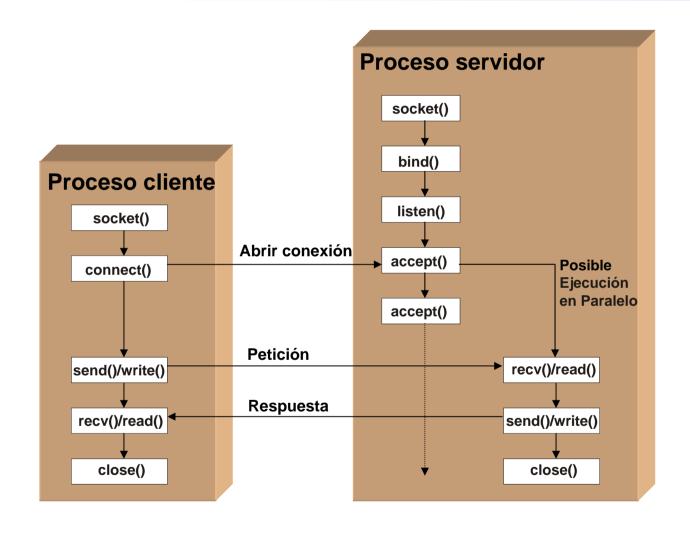
```
int send(int s,char *mem,int tam,int flags)
```

- Devuelve el nº de bytes enviados.
- Puede usarse write (o writev) sobre el descriptor de socket.
- Recepción:

```
int recv(int s,char *mem,int tam,int flags)
```

- Devuelve el nº de bytes recibidos (0 si cliente ha cerrado socket)
- Puede usarse read (o readv) sobre el descriptor de socket.
- Lectura puede devolver menos bytes de los pedidos
 - Si se requiere leer N bytes hay que usar un bucle
- No requiere correspondencia entre nº de send y de recv
- Los flags implican aspectos avanzados
 - como enviar o recibir datos urgentes (out-of-band).

Escenario de uso de sockets *streams*



Transferencia de datos con datagramas

Envío:

```
int sendto(int s,char *mem,int tam,
  int flags,struct sockaddr *dir, int *tam)
```

Recepción:

```
int recvfrom(int s,char *mem,int tam,
  int flags,struct sockaddr *dir, int *tam)
```

- recv (read) si no necesita conocer dir. de envío (cliente)
- No se establece una conexión (connect/accept) previa.
- Para usar socket basta con crear socket y reservar dirección
 - En el cliente no sería necesario bind

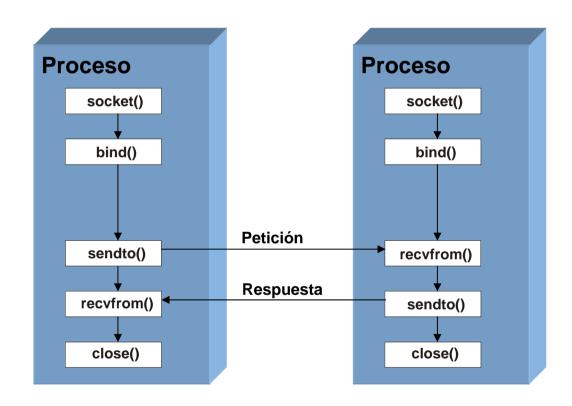
Más sobre datagramas

- Mismo socket puede usarse para enviar a diferentes sockets
- Por un socket puede llegar información de distintos clientes
 - En stream por socket conectado llega información de un solo cliente
- Se mantiene separación entre mensajes:
 - Una lectura consume un mensaje
 - Si el tamaño leído es menor que mensaje, el resto se pierde
 - Correspondencia entre nº de sendto y de recv/recvfrom
- Se permite *connect* en socket datagrama:
 - No realiza conexión física: sólo especifica destino para send/write
 - No afecta al servidor pero...
 - permite que cliente pueda ser idéntico usando stream o datagrama

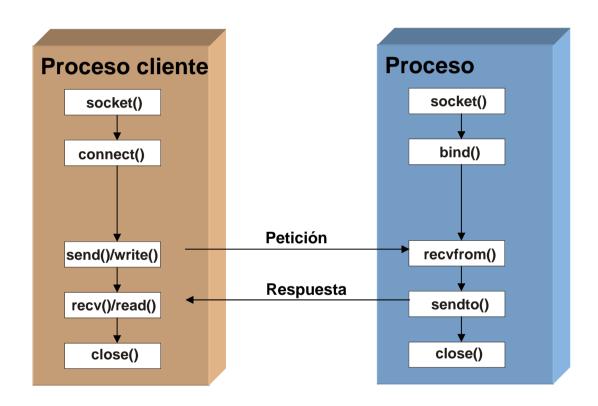
Múltiples clientes con datagramas

- Con servidor iterativo no concurrente
 - Las peticiones de clientes ya llegan intercaladas
- Con servidor concurrente
 - Después de recibir mensaje, se crea thr/proc que lo trata y responde
 - Puede usarse modelo dinámico, de bolsa de thr/proc o híbrido

Escenario de uso de sockets datagrama



Uso de datagramas con conexión



Datagramas vs streams

- Uso mayoritario de streams
- Datagramas si no tolera sobrecarga y admiten pérdida de info.
 - p.ej. transmisión de voz
- En cliente/servidor más conveniente *stream* excepto si:
 - Los mensajes de petición y respuesta son pequeños
 - No se puede tolerar la sobrecarga de la conexión
 - Además, si son grandes hay que fragmentar y compactar
 - Las operaciones son idempotentes
 - Evita sobrecarga de gestionar caché de respuestas en servidor
 - Se quiere dar servicio a un nº muy elevado de clientes
 - Datagramas no requieren tanta información en S.O. como *streams*

Configuración de opciones

Consultar opciones asociadas a un socket: **getsockopt()**Modificar opciones asociadas a un socket: **setsockopt()**Varios niveles dependiendo de protocolo afectado:

- sol_socket: opciones independientes del protocolo.
- **IPPROTO_TCP**: nivel de protocolo TCP.
- **IPPTOTO_IP**: nivel de protocolo IP.

Ejemplos

- Nivel sol_socket. Para reutilizar direcciones:so_reuseaddr
- Nivel **IPPTOTO_IP**. Para usar multicast IP:

```
IP_MULTICAST_TTL, IP_MULTICAST_IF,
IP_MULTICAST_LOOP, IP_ADD_MEMBERSHIP,
IP_DROP_MEMBERSHIP
```

Multidifusión IP

- Implementación de comunicación de grupo sobre IP
- Emisor envía datagrama a dirección IP de multidifusión
 - Empieza por 1110. De 239.0.0.0 a 239.255.255.255 para temporales.
- Emisor puede formar parte del grupo o no
- Procesos se incorporan y abandonan el grupo
- Control del ámbito de propagación mediante time-to-live:
 - el host (0), la subred (1), el site (32), ...
- No atomicidad.
- No garantiza ningún orden de entrega