75.60 Sistemas Distribuidos I Curso 2004

Ambientes de Programación Cliente-Servidor TCP/IP

Prof. María Feldgen

Ambiente de Programación SOCKETS

- API (Aplication Programming Interface): Interface entre el programa de aplicación y el software del protocolo.
- IPC (Interprocess Communication): provee comunicación entre procesos de un sistema o de sistemas diferentes.
- API's existentes desarrolladas para lenguaje "C":
 - **Sockets** (4.3BSD) Desarrollado por la Universidad de Berkeley, es la mas frecuente en Unix, Microsoft (Winsock), OS/2 y otros.
 - TLI (Transport Layer Interface): de Unix System V 3.0, desarrollado por AT&T.
- TCP/IP no provee ningún mecanismo para crear automáticamente un programa cuando arriba un mensaje, por lo tanto el programa que recibe el mensaje debe estar activo antes de efectuarse la primera comunicación.
- Convenciones:
 - Cliente: quien inicia la comunicación
 - Server: que espera por pedidos de comunicación.

Funcionalidad de la Interface

- Operaciones conceptuales que soporta:
 - Alocar recursos locales para la comunicación
 - Especificar las "puntas" local y remota de la comunicación
 - Iniciar una conexión (el cliente)
 - Esperar por una conexión entrante (el server)
 - Enviar o recibir datos
 - Terminar un conexión en forma graciosa
 - Tratar condiciones anormales de terminación
 - Desalocar recursos cuando la comunicación termina
- Interface conceptual:
 - no especifica representación de datos o detalles de programación.
 - es un conjunto de procedimiento y funciones. Sugiere los parámetros que requieren y la semántica de las operaciones
 - es "débil", solo ilustra como las aplicaciones interactúan con TCP/IP, por lo cual las implementaciones difieren unas de otras.

75.60 Sistemas Distribuidos I (Prof. María Feldgen)
Laboratorio de Sistemas Distribuídos Heterogéneos - FIUBA (2004)

3

UNIX I/O con TCP/IP

- Además del paradigma de I/O de UNIX (open-read-write-close) hay que tener en cuenta:
 - La relación cliente-servidor no es simétrica.
- La comunicación puede ser con o sin conexión.
 - El protocolo de red es sin conexión
 - Se debe trabajar con los nombres de los hosts para autenticación
 - Se debe enviar la información en el byte order de la red
 - Se requieren parámetros específicos para la comunicación
 - El UNIX I/O es stream oriented y no message oriented.
 - La interface de red soporta múltiples protocolos de comunicación.

Funciones de sockets

• socket Crea un descriptor para usar en la comunicación

• connect ** Conecta con un server remoto (Cliente)

read/readv
 write/writev
 Recibe datos sobre una conexión
 Escribe datos sobre una conexión

• close Termina la comunicación y cierra el descriptor socket • bind * ** Vincula una dirección IP y un port local con un socket

• *listen* * Open pasivo y determina la cola de mensajes

accept * Acepta la próxima conexión entrante
 recv/recvmsg Recibe el próximo datagrama entrante

• recvfrom Recibe el próximo datagrama y recuerda su origen

• **send/sendmsg** Envia un datagrama

• **shutdown** Termina la conexión TCP en 1 o ambas direcciones

• **select** Espera por condiciones de I/O

(*) Función del server

(**) Función del cliente

75.60 Sistemas Distribuidos I (Prof. María Feldgen) Laboratorio de Sistemas Distribuídos Heterogéneos - FIUBA (2004)

.

Comparación con otros paradigmas

Server

Función	Sockets	TLI	Mensajes	S FIFO
alocar espacio		t_alloc()	" TIME	
crear endpoint	socket ()	t_open()	msgget ()	mknod () open ()
vincular dir.	bind ()	t bind()		
especificar cola	listen ()	~ 15 Fridg		
esperar conexión	accept ()	t_listen()		
obtener ID nuevo	cisto	t open()		
(-	J 2 640	t_bind ()		
=15,10		t_accept()		

75.60 Sistemas Distribuídos I (Prof. María Feldgen) Laboratorio de Sistemas Distribuídos Heterogéneos - FIUBA (2004)

ć

Comparación continuación

Función	Sockets	TLI	Mensajes	FIFO
Cliente				
alocar espacio		t alloc()		
crear endpoint	socket()	t-open ()	msgget ()	open ()
vincular dirección	bind ()	t-bind ()	= Hn II II IC	
conectar al server	connect ()	t connect()	VIE IL DIE	
Ambos				
transferir datos	read ()	read()	msgrcv ()	read()
	write ()	write ()	msgsnd()	write ()
	recv()	t_rcv ()		
	send()	t_snd ()		
datagramas	recvfrom ()	t_rcvudata()		
7/5/2	sendto()	t_sndudata()		
terminar	close ()	t_close()	msgctl ()	close ()
	shutdown()	t_sndrel()		unlink ()
		t_snddis()		

75.60 Sistemas Distribuidos I (Prof. María Feldgen) Laboratorio de Sistemas Distribuídos Heterogéneos - FIUBA (2004)

7

Socket Addresses

```
• Definición de la estructura en <sys/socket.h>:
```

Específico de la familia de protocolo Internet < netinet/in.h>:

```
struct in_addr {
    u_long s_addr; /* 32 bit netid/hostid */
    };
struct sockaddr_in {
    short sin_family; /* AF_INET */
    u_short sin_port; /* 16 bit port number */
    struct in_addr sin_addr; /* 32 bit netid/hostid */
    char sin_zero[8]; /* unused */
};
```

Family

Port (2 bytes)

Netid / Hostid
(4 Bytes)

No se usa

75.60 Sistemas Distribuídos I (Prof. María Feldgen) Laboratorio de Sistemas Distribuídos Heterogéneos - FIUBA (2004)

Para todos los system calls

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

System Call: socket

 Crear un socket sin nombre dentro de un dominio de comunicación int socket (int family, int type, int protocol);

HU34 Family			Туре			
AF_INE AF_UNI AF_NS AF_IMP		nternal SOCK_DGRA NS SOCK_RAW		AM datagram raw		
	Family		Туре		protocolo	
	AF_INET	SOCK_STREAM		TCP		
		SOCK_DGRAM		UDP		
		SOCK_	RAW	IC	CMP	
				R	AW	
75.60 Sistemas Distribuidos I (Prof. María Feldgen)						

System Call: bind

• Asigna una dirección local a un socket.

Laboratorio de Sistemas Distribuídos Heterogéneos - FIUBA (2004)

- int bind (int sockfd, struct sockaddr *myaddr, int addrlen);
- Tiene tres usos:
 - El server registra su port "bien conocido"
 - 4 Un cliente registra una dirección especifica para él mismo.
 - Un cliente sin conexión necesita asegurarse que se le asigna esa dirección única, para que el server pueda contestar.

System Call: connect

- Establece una conexión con un socket remoto. (Cliente) int connect (int sockfd, struct sockaddr *servaddr, int addrlen);
- Ambiente con conexión: Establece la conexión entre el sistema local y el remoto.
- Ambiente <u>sin conexión:</u>Sirve para que solo se reciban datagramas de la dirección guardada en *servaddr* con ese socket..

System Call: listen

• Preparar un socket para aceptar conexiones entrantes (Server) int listen (int sockfd, int backlog);

System Call: accept

- Esperar y Aceptar conexiones (Server)
 Crea un nuevo descriptor de socket, (asume server concurrente).
- int accept (int sockfd, struct sockaddr *peer, int addrlen);

System Calls: close y shutdown

- Cierra un socket en ambas direcciones y dealocar recursos: int close (int sockfd);
- Cierra un conexión en uno u otro sentido o en ambos: int shutdown (int sockfd, int direction);

direction: 0: FREAD: cerrar la mitad de la conexión de lectura
1: FWRITE: cerrar la mitad de la conexión de escritura
2: FREAD/FWRITE: cerrar en ambas direcciones.

75.60 Sistemas Distribuidos I (Prof. María Feldgen) Laboratorio de Sistemas Distribuídos Heterogéneos - FIUBA (2004)

11



System Calls: write, writev y send

- Similares al write standard de entrada/salida. Envia datos al sistema remoto
- Con sockets conectados:

int send (int sockfd, char *buff, int nbytes, int flags);

int write (int sockfd, char *buff, int nbytes);

int writev (int sockfd, char *iovector, int nvector);

iovector: vector del tipo iovec, en cada elemento: pointer al bloque (32 bits) y longitud del bloque (int de 32 bits).

nvector: cantidad de entradas que tiene iovector.

flags es cero o está formado por alguna de las siguientes ctes:

- MSG_OOB: send o receive datos out-of-band.
- MSG_DONTROUTE: El mensaje no requiere ruteo (send/sendto)



System Calls: read, readv y recv

• Similar al *read* standard de entrada/salida. Recibe datos del remoto.

int recv (int sockfd, char *buff, int nbytes, int flags); int read (int sockfd, char *buff, int nbytes); int readv (int sockfd, char *iovector, int nvector);

iovector: vector del tipo iovec donde cada elemento contiene: pointer al bloque (dirección de 32 bits) y longitud del bloque (int de 32 bits).

nvector: cantidad de entradas que tiene iovector.

flags es cero o está formado por alguna de las siguientes ctes:

- MSG_OOB: send o receive datos out-of-band.

MSG_PEEK: Recibe una copia de los datos sin consumirlos

75.60 Sistemas Distribuídos I (Prof. María Feldgen) Laboratorio de Sistemas Distribuídos Heterogéneos - FIUBA (2004)

13

System Calls: sendto y sendmsg

- Similares al write standard de entrada/salida. Envia datos al sistema remoto
- · Con sockets NO conectados:

int sendto (int sockfd, char *buff, int nbytes, int flags struct sockaddr *to, int addrlen);

int sendmsg (int sockfd, struct messagestruc *mess, int flags);

mess: contiene puntero a la dirección del socket, longitud de la dirección, puntero a un vector **iovec** y cantidad de elementos, puntero a una lista de permisos y su longitud.

System Calls: recvfrom y recvmsg

• Similar al *read* standard de entrada/salida. Recibe datos del remoto.

Con sockets NO conectados:

int recvfrom (int sockfd, char *buff, int nbytes, int flags struct sockaddr *from, int addrlen);

int recvmsg (int sockfd, struct messagestruc *mess, int flags);

mess: contiene puntero a la dirección del socket, longitud de la dirección, puntero a un vector iovec y cantidad de elementos, puntero a una lista de permisos y su longitud.

75.60 Sistemas Distribuídos I (Prof. María Feldgen) Laboratorio de Sistemas Distribuídos Heterogéneos - FIUBA (2004)

System Call: select

Servidores que atienden servicios múltiples. int select (int numfds, struct fd_set *refds, struct fd_set *wrfds, struct fd_set *exfds, struct timeval time);

numfds: cantidad de descriptores de archivos en el conjunto. refds: Direcciones de los descriptores de archivos de entrada wrfds: Direcciones de los descriptores de archivos de salida exfds: Direcciones de los descriptores para excepciones.

time: Máximo tiempo de espera o cero.

75.60 Sistemas Distribuidos I (Prof. María Feldgen) Laboratorio de Sistemas Distribuídos Heterogéneos - FIUBA (2004)

15

Ordenamiento de bytes

- Tratan las potenciales diferencias de ordenamiento de bytes entre diferentes istribuidos arquitecturas de computadoras:
 - •#include <sys/types.h> #include <sys/netinet/in.h>
 - •Convertir host-to-network, long integer: int htonl (u_long hostlong);
 - •Convertir host-to-network, short integer: int htons (u_short hostshort);
 - •Convertir network-to-host, long integer: int ntohl (u long hostlong);
 - •Convertir network-to-host, short integer: int ntohs (u_short hostshort);

Operaciones con bytes

- Mueve la cantidad de bytes que se especifican de origen a destino: bcopy (char *src, char *dest, int nbytes);
- Escribe la cantidad de "null" bytes que se especifican:

devuelve 0: si son iguales, caso contrario otro valor.

int bcmp (char *ptr1, char *ptr2, int nbuta-)

Conversión de direcciones

- #include <sys/types.h> #include <sys/netinet/in.h> #include <arpa/inet.h>
- Convierte de formato "dotted decimal" a 32 bit Internet: unsigned long inet_addr(char *ptr);
- Convierte una dirección 32 bit Internet en "dotted decimal": char *inet_ntoa(struct in_addr inaddr);

75.60 Sistemas Distribuidos I (Prof. María Feldgen) Laboratorio de Sistemas Distribuídos Heterogéneos - FIUBA (2004)

17

Lista de subrutinas de Información

- Berkeley Network Library:
 - Para obtener información sobre hosts:
 - gethostbyname: Obtiene la dirección dado el nombre del host
 - gethostbyaddr: Obtiene el nombre dada la dirección del host
 - sethostent: Usar una conexión TCP, para sucesivos queries.
 - endhostent: Cierra la conexión TCP de sethostent.

Para obtener el nombre del host conectado:

- getpeername: Obtiene en nombre del "peer" conectado en el socket.
- Para obtener o cambiar el nombre del host local:
 - gethostname: Obtiene en nombre del host local
 - sethostname: Cambia el nombre del host local
- Para obtener o cambiar el nombre del dominio:
 - getdomainname: Obtiene el nombre del dominio del host
 - setdomainname: Cambia el nombre del dominio del host.
- Otras implementaciones: (Ejemplo Linux):
 - Para obtener información del sistema del host local:
 - uname: Devuelve el sistema operativo, hardware y dominio del host .

- Berkeley Network Library:(continuación)
 - Obtener o cambiar la dirección IP del host local:
 - gethostid: Obtiene la dirección IP del host local
 - sethostid: Cambia la dirección IP del host local
 - Obtener o cambiar opciones de un socket:
 - getsockopt: Obtiene
 - setsockopt: Cambia
 - getsockname: Obtiene el nombre de un socket
 - Obtener información de /etc/protocols:
 - getprotoent: Lee la siguiente linea de /etc/protocols
 - getprotobyname: Obtiene la inf. asociada al nombre
 - getprotobynumber: Obtiene la inf. asociada al número
 - setprotoent: Abre el archivo /etc/protocols
 - endprotoent: Cierra el archivo /etc/protocols
 - Obtener información del archivo /etc/networks:
 - getnetent: Lee la siguiente linea de /etc/networks
 - getnetbyname: Obtiene la inf. asociada al nombre de red
 - getnetbynumber: Obtiene la inf. asociada al número de red
 - setnetent: Abre el archivo /etc/networks

75.60 Sistema Dendretents. Gierragel) archivo /etc/networks

Laboratorio de Sistemas Distribuídos Heterogéneos - FIUBA (2004)

- Berkeley Network Library (continuación):
 - Obtener información del archivo /etc/services:
 - getservent: Lee la siguiente linea de /etc/services
 - getservbyname: Obtiene la inf. asociada al nombre
 - getservbyport: Obtiene la inf. asociada al port del servicio
 - setservent: Abre el archivo /etc/services
 - endservent: Cierra el archivo /etc/services
 - Obtener información del archivo /etc/passwd:
 - getpwent: Lee la siguiente linea de /etc/passwd
 - getpwnam: Obtiene la inf. asociada al "user name"
 - getpwuid: Obtiene la inf. asociada al "user uid"
 - setpwent: Abre el archivo/etc/passwd
 - endpwent: Cierra el archivo /etc/passwd
 - **fgetpwent:** idem getpwent
 - putpwent: graba una nueva entrada en /etc/passwd
 - getpw: Reconstruye una entrada en /etc/passwd

- Berkeley Network Library (continuación):
 - Obtener la identidad del usuario local:
 - getuid: Obtiene el ID del usuario real del proceso
 - geteuid: Obtiene el ID del usuario efectivo del proceso

Obtener la identidad del grupo del usuario local:

- getgid: Obtiene el ID del grupo real del proceso
- getegid: Obtiene el ID del grupo efectivo del proceso
- Obtener la identificación del proceso:
 - **getpid:** Obtiene el *process ID* del proceso
 - getppid: Obtiene el process ID de padre del proceso actual
- Obtener o cambiar ID de procesos:
 - getpgid: Obtiene el process group ID del proceso especificado
 - **setpgid:** Cambia el *process group ID* del proceso especificado
 - **getpgrp:** Obtiene el *process group ID* del proceso actual (equivalente a getpgid (0))
 - setpgrp: Cambia el process group ID del proceso actual

75.60 Sistemas Distribuídos I (Prof. María Feldgen)
Laboratorio de Sistemas Distribuídos Heterogéneos - FIUBA (2004)

21

- Berkeley Network Library (continuación):
 - Obtener o cambiar la hora o "timezone" del host local:
 - gettimeofday: Obtiene datos de la hora del host local
 - settimeofday: Cambia datos de la hora del host local

Obtener o cambiar valores de un "interval timer" del host local: hay 3

interval timers, c/u decrementandose en un *time domain* distinto. Cuando un timer expira, se envia una señal al proceso y el timer se reinicializa.

getitimer: Obtiene datos del timer indicado

• settimeofday: Pone el timer en el valor indicado

Estructura hostent

```
char *h_name; /* nombre oficial del host */
char **h_aliases; /* listas de aliases */
int h_addrtype; /* tipo de dirección del host */
char **h_addr_list; /* longitud de la dirección */
char **h_addr_list; /* lista de direcciones name server */
/* (NULL termina la lista) */
};
#define h_addr h_addr_list(0) /* 1° dirección en la lista */
```

Subrutinas de información: detalle

- #include <netdb.h>
 extern int h_errno;
- **gethostbyname:** devuelve un puntero a la estructura *hostent*, si fue exitoso o cero si hubo un error (codigo de error en la variable global *h_errno*). **struct hostent *gethostbyname (const char *hostname)**;
- · gethostbyaddr:

struct hostent *gethostbyaddr (const char *addr, int len, int type)

addr: es un puntero a una estructura in_addr.

len: es el tamaño de la estructura

type: es AF_INET (actualmente)

devuelve un puntero a la estructura *hostent* si no hay error, caso contrario, devuelve cero (error en la variable global *h_errno*).

- Errores (en h_errno):
 - **HOST_NOT_FOUND:** host desconocido
 - NO_ADDRESS: El nombre es válido, pero no tiene dir. IP.
 - NO_RECOVERY: Error no recuperable en el name server
 - **TRY AGAIN:** Error temporario en un name server. Reintentar + tarde.

75.60 Sistemas Distribuídos I (Prof. María Feldgen) Laboratorio de Sistemas Distribuídos Heterogéneos - FIUBA (2004)

23

- <u>sethostent:</u> Si *stayopen* es verdadero (1), se debe usar un socket TCP de conexión para los sucesivos queries al name server. Sino los queries del name server usarán datagramas UDP.
- void sethostent (int stayopen);
- enhostent:

void endhostent(void);

*///getpeername:

int getpeername (int s, struct sockaddr *name, int *namelen);

- s = socket
- namelen = longitud en bytes del nombre
- name = devuelve nombre del "peer" host conectado
- resultado: exitoso: devuelve cero

error: devuelve -1 y en errno el valor del error que puede ser:

- **EBADF**: s no es un descriptor válido
- ENOTSOCK: s no es un socket, es un archivo
- ENOTCONN: el socket no está conectado
- ENOBUFS: No hay recursos suficientes para la operación
- EFAULT: El parámetro name es un pointer inválido.

- #include <unistd.h>
- gethostname:

int gethostname (char *name, size_t len);

sethostname: (solo para superuser)

int sethostname (const char *name, size_t len);

- len = longitud en bytes del nombre
- name = devuelve/pone el nombre del host

• getdomainname:

int getdomainname (char *name, size_t len);

- setdomainname: (solo para superuser)
 - int setdomainname (const char *name, size_t len);
 - *len* = longitud en bytes del nombre
 - name = devuelve/pone el nombre del host
- · resultado en todas las funciones
 - exitoso: devuelve cero
 - **error:** devuelve -1 y en *errno* el valor del error que puede ser:
 - EINVAL: parametro len inválido
 - **EPERM**: el usuario no es el superuser para sethostname
 - EFAULT: El parámetro name es un pointer inválido.

75.60 Sistemas Distribuidos I (Prof. María Feldgen)
Laboratorio de Sistemas Distribuídos Heterogéneos - FIUBA (2004)

25

• uname:

#include <sys/utsname.h>

int uname (struct utsname*buf);

La estructura **utsname** está definida en /usr/include/sys/utsname.h:

struct utsname { char sysname[65];

char nodename[65];

char release[65];

char version[65];

char machine[65];

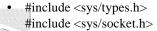
char domainname[65]; };

- resultado: exitoso: devuelve cero; error: -1 y en errno el error:
 - EFAULT: El parámetro buf es inválido.
- #include <unistd.h>
- <u>sethostid</u> (solo para superuser)

int sethostid (long int hostid);

- hostid = dirección de IP, se almacena en el archivo /etc/hostid
- gethostid: devuelve dirección de IPdel host local, que puso sethostid.

long int gethostid (void);



- getsockopt:
 - int getsockopt(int s, int level, int opname, void *val, int len);
- setsockopt:

int setsockopt(int s, int level, int opname, const void*val, int len);

level = a nivel sockets es **SOL_SOCKET**

val = opciones que se reconocen a nivel sockets (ver tabla)

- resultado: exitoso: devuelve cero
 - **error:** devuelve -1 y el error en *errno:*
 - EBADF: s no es un descriptor válido.
 - ENOTSOCK: s no es un socket, es un archivo
 - ENOnetOPT: la opción es desconocida para ese nivel
 - **EFAULT**: El parámetro name es un pointer inválido.

75.60 Sistemas Distribuidos I (Prof. María Feldgen) Laboratorio de Sistemas Distribuídos Heterogéneos - FIUBA (2004)



- Opciones se reconocen a nivel sockets:
 - SO_DEBUG: habilita que se registre información de debugging
 - **SO_REUSEADDR:** habilita que se reuse la dirección local
 - SO_KEEPALIVE: habilita que se haga un "keep alive" de la conexión
 - **SO_DONTROUTE:** bypass de ruteo para mensajes salientes.
 - SO_BROADCAST: permiso para transmitir mensajes broadcast.
 - SO_LINGER: bloquear el proceso hasta enviar todos los datos antes del close
 - SO_OOBINDLINE: recepción de "out-of-band data".
 - SO_SNDBUF / SO_RCVBUF: definir tamaño del buffer de salida / entrada
 - SO_SNDLOWAT / SO_RCVLOWAT: contador mínimo salida/entrada
 - SO_SNDTIMEO / SO_RCVTIMEO: valor de timeout salida/entrada
 - **SO_TYPE:** obtener el tipo de socket (solo get)
 - **SO_ERROR:** obtener y borrar el error (solo get)

- #include <sys/types.h> #include <sys/socket.h>
- getsockname:

int getsockname(int s, struct sockaddr *name, int namelen);

- resultado: exitoso: devuelve cero
 - **error:** devuelve -1 y el error en *errno*:
 - EBADF: s no es un descriptor válido.
 - ENOTSOCK: s no es un socket, es un archivo
 - ENOBUFS: no hay suficientes recursos para hacer la operación
 - EFAULT: el parámetro name es un pointer inválido.

75.60 Sistemas Distribuídos I (Prof. María Feldgen) Laboratorio de Sistemas Distribuídos Heterogéneos - FIUBA (2004)

29

Subrutinas de Información (estructuras)

```
• / #include <netdb.h>
```

```
• La estructura protoent definida en netdb.h es:
```

```
struct protoent {char *pname; /* official protocol name */
char **p_aliases; /* alias list */
int p_proto; /* protocol number */
};
```

• La estructura netent definida en netdb.h es:

• La estructura servent definida en netdb.h:

```
struct servent {char *s_name; /* nombre oficial del servicio */
char **s_aliases; /* lista de aliases */
int s_port; /* nro. de port (network byte order) */
char *s_proto; /* protocolo a usar */
};
```

75.60 Sistemas Distribuídos I (Prof. María Feldgen) Laboratorio de Sistemas Distribuídos Heterogéneos - FIUBA (2004)

- #include <netdb.h>
- **getprotobyname:** devuelve un puntero a la estructura *protoent* conteniendo la linea de /etc/protocols que corresponde a name, si fue exitoso, o NULL si hubo error.

struct prototent *getprotobyname (const char *name);

- **getprotobynumber:** devuelve un puntero a la estructura *protoent* conteniendo la linea de /etc/protocols que corresponde a proto, si fue exitoso, sino NULL. **struct protoent *getprotobynumber (int proto)**;
- **getprotoent:** devuelve un puntero a la estructura *protoent* conteniendo la linea siguiente de /etc/protocols, si fue exitoso, o NULL si hubo un error.
 - struct protoent *getprotoent (void);
- <u>setprotoent:</u> Si stayopen es true (1), no se cierra el archivo /etc/protocols, entre diferentes calls de getprotobyname() o getprotobynumber(). void setprotoent (int stayopen);
- endprotoend: void endprotoent (void);

75.60 Sistemas Distribuídos I (Prof. María Feldgen) Laboratorio de Sistemas Distribuídos Heterogéneos - FIUBA (2004)

- **getnetbyname:** devuelve un puntero a la estructura *netent* conteniendo la linea de /etc/networks que corresponde a *name*, si fue exitoso, o NULL si hubo error
 - struct netent *getnetbyname (const char *name);
- **getnetbynumber:** devuelve un puntero a la estructura *netent* conteniendo la linea de /etc/networks que corresponde a *net*,si fue exitoso, sino NULL. **struct netent** ***getnetbynumber** (**int** *net*);
- **getnetent:** devuelve un puntero a la estructura *netent* conteniendo la linea siguiente de /etc/networks, si fue exitoso,o NULL si hubo un error. **struct netent *getnetent** (**void**);
- <u>setnetent:</u> Si stayopen es true (1), no se cierra el archivo /etc/networks, entre diferentes calls de getnetbyname() o getnetbynumber(). void setnetent (int stayopen);
- endnetend: void endnetent (void);

- #include <netdb.h>
- getservbyname:

struct servent *getservbyname (char*servname, char *protname);
getservbyport:

struct servent *getservbyport (int port, const char *protname);

- <u>getservent:</u>
 - struct servent *getservent (void);
- Las anteriores devuelven un puntero a la estructura *servent*, o cero si hay error (*errno*).
- <u>setservent</u>: Si stayopen es true (1), no se cierra el archivo /etc/networks, entre diferentes calls de getservbyname() o getservbynumber(). void setservent (int stayopen);
- endservend: void endservent (void);

75.60 Sistemas Distribuidos I (Prof. María Feldgen) Laboratorio de Sistemas Distribuídos Heterogéneos - FIUBA (2004)

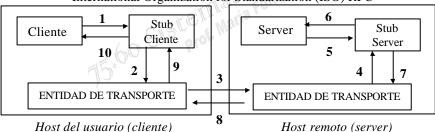
33

Ambiente de Programación RPC

- RPC (Remote Procedure Call):
 - Un proceso en una máquina local invoca a un procedimiento en una máquina remota.

Distintas especificaciones e implementaciones:

- Open Network Computing (ONC) RPC
 - Distributed Computing Environment (DCE) RPC
 - International Organization for Standarization (ISO) RPC



75.60 Sistemas Distribuídos I (Prof. María Feldgen) Laboratorio de Sistemas Distribuídos Heterogéneos - FIUBA (2004)

Requerimientos

- Pasaje de parámetros
- ◆ Binding
- ◆ Protocolo de transporte
- ◆ Tratamiento de excepciones
- ◆ Semántica del call
- Representacion de datos
- ◆ Performance
- Seguridad

Implementación del protocolo

- ◆ Esquema request reply
- Exclusión mutua en el server de procedimientos de un mismo programa.
- ◆ Sobre TCP o UDP manteniendo la semántica de la capa de transporte
- Estrategia simple de time out y retransmisión.

75.60 Sistemas Distribuídos I (Prof. María Feldgen) Laboratorio de Sistemas Distribuídos Heterogéneos - FIUBA (2004)

35

Semántica de RPC

- ◆ CAIDA DEL SERVER
 - La operación entre cliente y server se puede repetir o no dependiendo del tipo de operación:
 - *Idempotente* (puede repetirse n veces)
 - Exactamente una vez
 - A lo sumo una vez
 - Por lo menos una vez

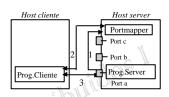
- **◆ CAIDA DEL CLIENTE**:
 - Tratamiento de huérfanos:
 - Exterminio
 - Expiración
 - Reencarnación
 - Reencarnación gentil

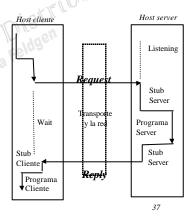
Binding

- Binding dinámico:
 - El cliente localiza al server en forma dinámica, no se usan *ports* fijos.
- ♦ Especificación formal del servicio:
 - Nombre del servicio
 - Número de versión
 - Lista de procedimientos provistos por ese servicio con sus parámetros indicando tipo: in, out, in-out

Interface of	del binder	Portmapper o Rpcbind	
Call	Input	Output	
Register	Nombre, Versión, Handle, Id.único		
Deregister	Nombre, Versión, Id.		
Lookup	Nombre, Versión Handle,Id.		

75.60 Sistemas Distribuidos I (Prof. María Feldgen) Laboratorio de Sistemas Distribuídos Heterogéneos - FIUBA (2004)





Standard ISO RPC

- ◆ Define un lenguaje y un protocolo RPC
- no define un método de implementación (portabilidad a nivel codigo fuente).
- ◆ El protocolo:
 - -Semántica: Al menos una vez
 - -Esquema request reply
 - -Variantes:
 - Broadcast:
 - -Request a múltiples servers
 - Sin respuesta:
 - -Request sin Reply
 - -Parámetros: in, out e in-out

- Modelos:
 - RPC Interaction Model
 - RPC Communications Model
- ♦ Lenguaje: IDN
- Definición de servicios para:
 - Basic RPC User Applicationservice-object (ASO),
 - Signature Application-serviceelement (ASE),
 - Basic RPC ASO y Basic RPC ASO-association Object.
- ◆ RPC utilizando ROSE y ACSE.
- ♦ Tipos de datos:
 - menos tipos de datos que los otros
 - exceptions

DCE RPC

- OSF DCE (Open Systems Foundation, Distributed Computing Environment) RPC:
 - Semántica:
 - por lo menos una vez e idempotente
 - broadcast RPC y no-response RPC (may be)
 - soporta RPC autenticado
 - Lenguaje: IDL (Interface Definition Languaje)
 - Parámetros: in, out e in-out
 - Tipos de datos: del lenguaje "C"
 y handle_t (sin traducir)
 pipe (gran cantidad de datos)

75.60 Sistemas Distribuídos I (Prof. María Feldgen) Laboratorio de Sistemas Distribuídos Heterogéneos - FIUBA (2004)

ONC RPC (Sun RPC)

- ◆ El protocolo implementa:
 - Semántica
 - A lo sumo una vez e idempotente.
 - Esquema *request reply* Variantes: Broadcast y Sin respuesta (batching)
 - Lenguaje: rpcgen
 - Parámetros: in
 - Tipos de datos: del lenguaje "C" y opaque, union
 - Autenticación:
 - none (default)
 - Unix user ID/group ID
 - Secure RPC

39

Mecanismos de programación ONC RPC

- Librerias XDR (eXternal Data Representation)
- Librerias Run Time: para hacer:
 - llamadas (call) a procedimientos
 - registración con el port mapper
 - · despachar una llamada
- Un generador de programas (rpcgen).
- Ejecución de los procedimientos del server:
 - Exclusión mutua o
 - · Trabajar a nivel sockets con inetd.

- ◆ Representación de datos en XDR:
 - -Libreria para convertir:
 - •datos individuales
 - •datos complejos (estructuras) usados para definir mensajes RPC.



Stack de protocolos en ambiente TCP/IP

