


Sockets

Roberto Gómez Cárdenas
rogomez@itesm.mx
<http://webdia.cem.itesm.mx/ac/rogomez>

*o lo que es lo mismo... por que aprender
sockets en C y no en Java*


Lámina 1 Roberto Gómez C.



¿Qué falta de ver en sockets?

- Servidores concurrentes y procesos zombies
- Sockets y threads
- Sockets de tipo raw


Lámina 2 Roberto Gómez C.



Servidores concurrentes

```
sd = socket(AF_UNIX, SOCK_STREAM, 0 );
bind(sd, (struct sockaddr *)&saddr, addrlen );
listen(sd, 5);
while(1) {
    fd = accept(sd, 0, 0 );
    if ( fork() == 0 ) {          /*código proceso hijo */
        atencion_servicio(fd);
        exit(0);
    }
    else
        close(fd);              /* padre no usa conexión */
}
```


Lámina 3 Roberto Gómez C.



Procesos zombies en servidores

- Proceso que no tiene recursos asignados, pero que ocupa un lugar en la tabla de procesos
- No es posible matarlo
- Dos formas de prevenirlos:
 - ignorando la señal (Sistema V)
 - atrapando la señal (BSD)

Lámina 4 Roberto Gómez C.




Ejemplo procesos zombies

```
rogomez@armagnac:25> ps -l
PID  PPID  TT   S    TIME COMMAND
:    :    :    :    :    :
:    :    :    :    :    :
5525 3660  ---- IW   1:41  server
5527 5525  ---- Z    0:00 <defunct>
5529 5525  ---- Z    0:00 <defunct>
5531 5525  ---- Z    0:00 <defunct>
5537 36060 ---- S    0:16  tcsh
rogomez@armagnac:26>
```

Lámina 5

Roberto Gómez C.



Consecuencias procesos zombies

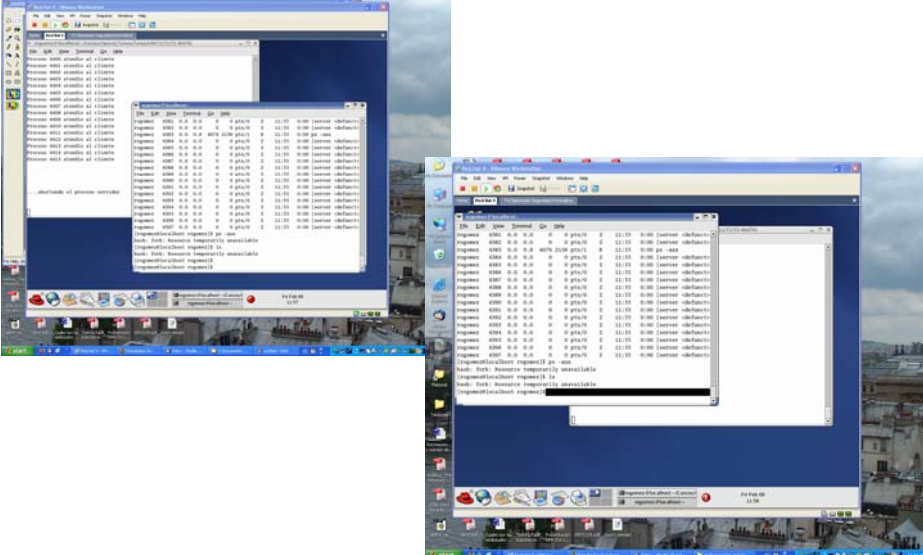



Lámina 6


Roberto Gómez C.



Características Zombies

- Todos tienen el mismo padre
- Aunque los procesos han terminado (exited), poseen una pequeña pieza de información: su status de salida
- Esperan pasarle dicho status a su padre
- Usualmente:
 - padre ejecuta un wait() para sincronizarse con la terminación del hijo
 - el padre muere, y el estatus del hijo es recuperado por el “abuelo” (i.e. shell o init)

Lámina 7 Roberto Gómez C.




Ignorando la señal (SVR4 UNIX)

- Necesario modificar el código del padre
- Ignorar la señal con el parámetro SIG_IGN de la llamada signal()
- Ejemplo:

```
#include <signal.h>  
signal(SIGCHLD, SIG_IGN);
```

Lámina 8 Roberto Gómez C.




El código del servidor

```
#include <signal.h>
main()
{
    signal(SIGCHLD, SIG_IGN);

    sd = socket(AF_UNIX, SOCK_STREAM, 0);
    bind(sd, (struct sockaddr *)&saddr, addrlen);
    listen(sd, 5);
    while(1) {
        fd = accept(sd, 0, 0);
        if ( fork() == 0 ) {          /*código proceso hijo */
            atencion_servicio(fd);
            exit(0);
        }
        else
            close(fd);              /* padre no usa conexión */
    }
}
```


Lámina 9 Roberto Gómez C.



Comentarios solución SVR4

- Disposición por default de la señal SIGCHLD es SIG_IGN
 - la llamada no tiene sentido
- Es la forma usual (y documentada) de prevenir la formación de zombies, bajo las circunstancias descritas


Lámina 10 Roberto Gómez C.



Previnendo zombies en BSD

- En sistemas Unix derivados de BSD, la solución anterior no funciona
- Una solución más compleja es necesaria:
 - atrapar la señal SIGCHLD
 - ejecutar una llamada wait()

Lámina 11 Roberto Gómez C.




Primera opción solución

```
#include <signal.h>
void espera()
{
    wait(0);
    signal(SIGCHLD, espera);
}

main()
{
    signal(SIGCHLD, espera);

    sd = socket(AF_UNIX, SOCK_STREAM, 0);
    bind(sd, (struct sockaddr *)&saddr, addrlen);
    listen(sd, 5);
    while(1) {
        fd = accept(sd, 0, 0);
        if ( fork() == 0 ) { /*código proceso hijo */
            :
            :
        }
    }
}
```


Lámina 12 Roberto Gómez C.



Precauciones a tomar

- Existen llamadas (read(), accept() y select()) que pueden ser interrumpidas si una señal es entregada
- Si esto sucede:
 - llamada regresa un aparente error con el valor EINTR asignado a errno
 - en un servidor el proceso padre estará bloqueado cuando la señal llegue
 - es necesario modificar la llamada para que atrape el regreso de error y restablecer la llamada accept()


Lámina 13 Roberto Gómez C.



Código de la solución

```
#include <signal.h>
:
:
void espera()
{
    wait(0);
    signal(SIGCHLD, espera);
}
:
:
```

Lámina 14 Roberto Gómez C.




```

main()
{
    signal(SIGCHLD, espera);
    :
    :
    while (1) {
        ctl_len = sizeof(client);
        DENUENO: msgsock= accept(sock, 0, 0)
        if ( msgsock < 0 ) {
            if ( errno = EINTR ) /* accept() interrumpido por la señal */
                goto DENUENO; /* por lo que hay intentar de nuevo */
            else {
                perror("accept");
                exit(3);
            }
        }
    }
    ② if ( fork() == 0 ) { /*código proceso hijo */
        atencion_servicio(fd);
    }
}

```

Lámina 15 Roberto Gómez C.




```

    :
    :
    ② if ( fork() == 0 ) {
        close(sock);
        servicio(msgsock)
        exit(0);
    }
    else
        close(msgsock);
} /* del if ( msgsock < 0 ) */

```

Lámina 16 Roberto Gómez C.




Sockets y threads

llamadas y arquitectura del sistema

Lámina 17

Roberto Gómez C.

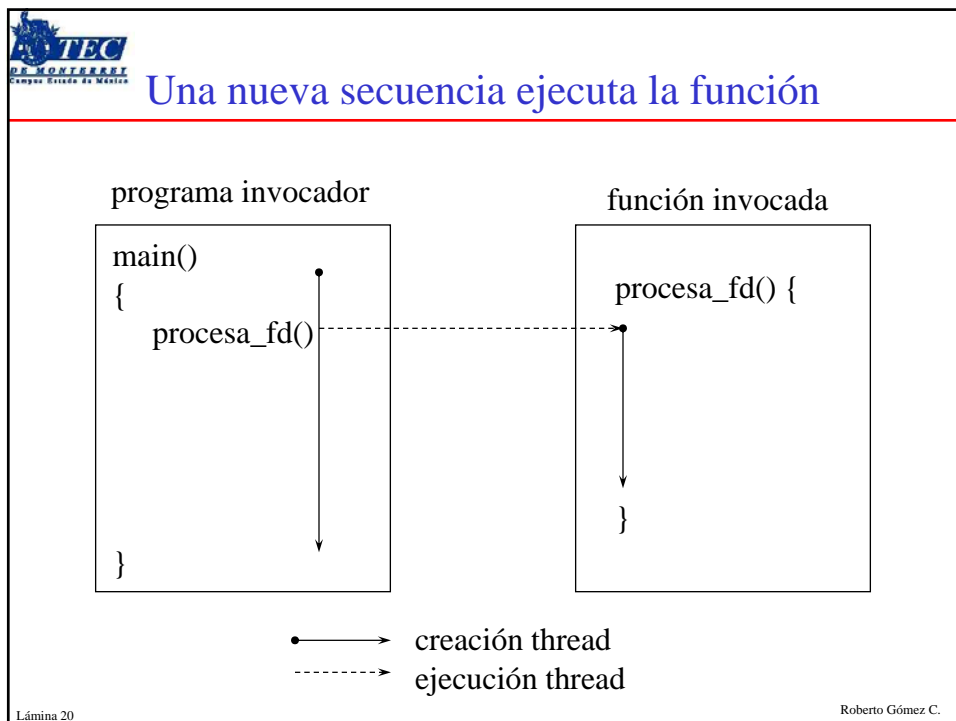
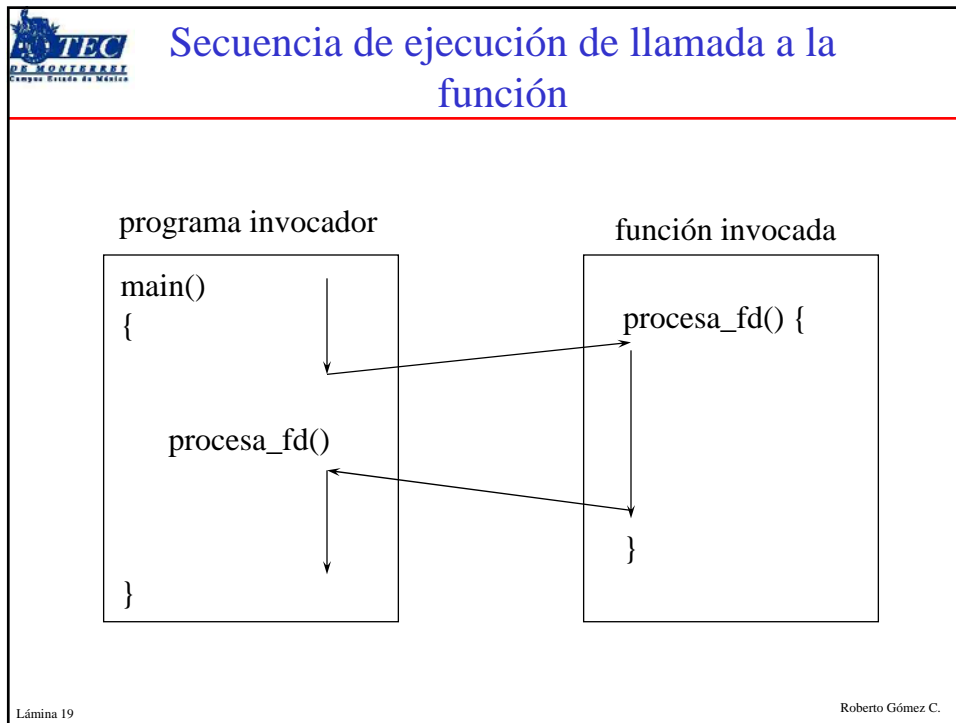



Los threads

- Secuencia de pasos de ejecución en un programa.
- Cuenta con su propio contador de programa, así como un stack para llevar un control de variables locales y direcciones de regreso

Lámina 18

Roberto Gómez C.






Características de los threads

- Los threads se ejecutan independientemente y simultáneamente
- Comparten instrucciones del proceso y casi todos sus datos
- Si un thread realiza un cambio en una variable en los datos compartidos este será percibido por otros threads en el mismo proceso


Lámina 21 Roberto Gómez C.



Estándares manejo threads

- Programación aplicaciones multithreads es de los 60's
- Desarrollo en sistema Unix: mediados 80's, después de la salida de Solaris 1
- Solaris proporciona un conjunto de funciones para el manejo de threads, conjuntados en librería *thread.h*
- POSIX (Portable Operating System Interface for uniX) desarrollo su conjunto de funciones agrupandolas en librería *pthread.h*


Lámina 22 Roberto Gómez C.



Llamadas Posix.1c y Sun Solaris 2


Descripción	POSIX	Solaris 2
Manejo Threads	pthread_create pthread_exit pthread_kill pthread_join pthread_self	thr_create thr_exit thr_kill thr_join thr_self
Exclusión Mutua	pthread_mutex_init pthread_mutex_destroy pthread_mutex_lock pthread_mutex_trylock pthread_mutex_unlock	mutex_init mutex_destroy mutex_lock mutex_trylock mutex_unlock

Lámina 23 Roberto Gómez C.



Descripción	POSIX	Solaris 2
Variables de condición	pthread_cond_init pthread_cond_destroy pthread_cond_wait pthread_cond_timedwait pthread_cond_signal pthread_cond_broadcast	cond_init cond_destroy cond_wait cond_timedwait cond_signal cond_broadcast


Lámina 24 Roberto Gómez C.



Creación e inicialización threads

- Rutinas de creación e inicialización
- Se hace referencia a un thread a través de un identificador de tipo *pthread_t*
- Los threads comparten todo el espacio de direcciones del proceso donde son creados

Lámina 25 Roberto Gómez C.




Creando un thread

```
pthread_create(pthread_t *tid, const pthread_attr_t *attr,  
              void *(*rutina)(void *), void *arg);
```

- crea un thread y lo pone en la cola de listos
- regresa 0 si todo salió bien, -1 en caso error
- *pthread_t *tid*: identificador del thread
- *const pthread_attr_t *attr*: atributos thread
- *void (*rutina)(void *)*: función llamada por el thread cuando este comienza ejecución
- *void *arg*: argumento de la función llamada

Lámina 26 Roberto Gómez C.



Ejemplo creación thread


```

#include<stdio.h>
:
#include<pthread.h>

main()
{
    pthread_t tid;
    int fd;
    if ( (fd = open("toto", O_RDONLY) ) == -1)
        perror("Imposible arbir toto");
    else
        if (pthread_create(&tid, NULL, procesa_fd, (void *)&fd) )
            perror("No se pudo crear el thread ");
            :
            :

```

Lámina 27 Roberto Gómez C.




Servidores concurrentes con threads

```

sd = socket(AF_UNIX, SOCK_STREAM, 0 );
bind(sd, (struct sockaddr *)&saddr, addrlen );
listen(sd, 5);
while(1) {
    fd = accept(sd, 0, 0 );
    pthread_create(&tid, NULL, servicio, (void *)fd);
}

```

Lámina 28 Roberto Gómez C.




El servicio del thread

```
void servicio( int *fd)
{
    int sock;
    sock = *fd;
    read(sock, mensaje, sizeof(mensaje));

    XXXXXXXX
    XXXXXXXX

    write(sock, respuesta, sizeof(respuesta));
    close(sock);
    pthread_exit(0); /* NO TERMINAR CON exit(0) */
}
```

Lámina 29 Roberto Gómez C.



Algunas llamadas utiles

- pthread_exit
 - abortar el thread sin matar proceso
- pthread_join
 - esperar a que thread termine
- pthread_self
 - regresa el identificador del thread


Lámina 30 Roberto Gómez C.



Raw Sockets

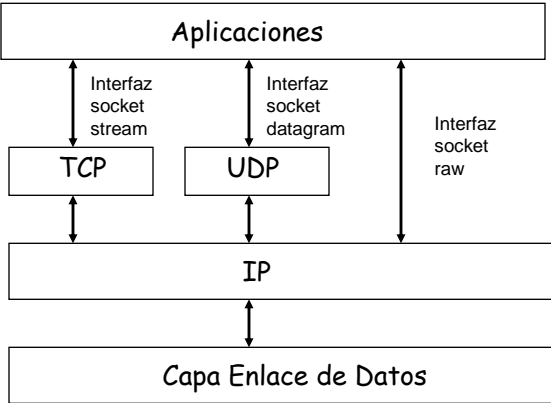
o lo que es lo mismo... por que usar sockets en C y no en Java

Lámina 31 Roberto Gómez C.



API de sockets

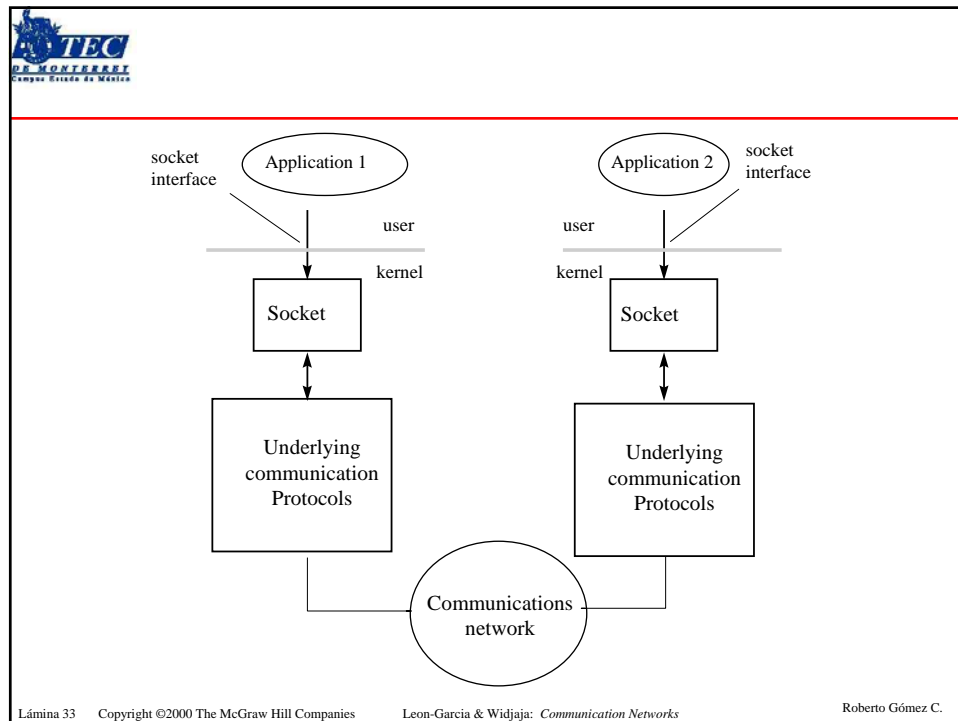
- Introducido en 1981 por Unix BSD 4.1
 - implementado como system calls
 - originalmente para Unix, pero Windows y Linux son parecidos
- Tipos de servicio
 - datagrama (UDP)
 - stream (TCP)
 - raw (IP)



```

            graph TD
                A[Aplicaciones] <-->|Interfaz socket stream| TCP[TCP]
                A <-->|Interfaz socket datagram| UDP[UDP]
                A <-->|Interfaz socket raw| IP[IP]
                TCP <--> IP
                UDP <--> IP
                IP <--> C[Capa Enlace de Datos]
            
```


Lámina 32 Roberto Gómez C.



Raw Sockets

- Proporcionan tres características no ofrecidas normalmente por los sockets TCP y UDP
 - Dejan que el programador lea y escriba mensajes ICMP (Internet Control Message Protocol) e IGMP (Internet Group Message Protocol).
 - Aplicaciones pueden leer y escribir datagramas IPv4 sin que el núcleo procese un campo del protocolo IPv4
 - por ejemplo: OSPF con el campo de protocolo con un valor de 89.
 - Un proceso puede construir su propio encabezado IPv4, usando la opción `IP_HDRINCL` de la llamada `setsockopt()`

Lámina 34 Roberto Gómez C.




Usando sockets tipo RAW

- Para usar sockets de tipo raw en Unix es necesario contar con privilegios de root
- Para crear un socket tipo raw es necesario usar la llamada socket() con los siguientes parámetros


```
s=socket( AF_INET, SOCK_RAW, [protocolo])
```
- A partir de esto es posible enviar/recibir sobre este socket.
- Sockets tipo raw pueden usarse para generar/recibir paquetes de un tipo que el kernel no soporta explícitamente.

Lámina 35 Roberto Gómez C.




Valores protocolos

- Valores usados para definir el campo de Protocolo en el encabezado IP

– IP (dummy)	IPPROTO_IP	0
– ICMP	IPPROTO_ICMP	1
– IGMP	IPPROTO_IGMP	2
– Gateway	IPPROTO_GGP	3
– TCP	IPPROTO_TCP	6
– PUP	IPPROTO_PUP	12
– UDP	IPPROTO_UDP	17
– XND IDP	IPPROTO_IDP	22
– Net Disk	IPPROTO_ND	77
– Raw IP	IPPROTO_RAW	255


Lámina 36 Roberto Gómez C.



Opciones llamada setsockopt()

- Usado para modificar opciones sockets
 - IP_ADD_MEMBERSHIP
 - Join a multicast group on a specified local interface
 - IP_DROP_MEMBERSHIP
 - Leave a multicast group
 - IP_MULTICAST_IF
 - Specify the interface for *outgoing* multicast datagrams sent on this socket
 - IP_MULTICAST_TTL
 - Set the IPv4 TTL parameter (if not specified, default=1)
 - IP_MULTICAST_LOOP
 - Enable or disable local loopback (default is enabled)


Lámina 37 Roberto Gómez C.



La opción IP_HDRINCL de setsockopt()

- Si la opción IP_HDRINCL NO esta activada
 - el núcleo construye el encabezado de IP y pone los datos del proceso después del encabezado
 - él núcleo asigna el campo de protocolo del encabezado IPv4
- Si la opción IP_HDRINCL esta activada
 - el proceso construye todo el encabezado IP, excepto el checksum del encabezado IPv4 (siempre calculado por el núcleo) y el campo de identificación IPv4 (si se le asigna un valor de cero, el núcleo lo asigna).
- El núcleo fragmenta paquetes raw que excedan la interfaz de salida MTU


Lámina 38 Roberto Gómez C.



Raw Sockets: socket input

- Paquetes TCP y UDP nunca son entregados a un raw socket
- La mayoría de los paquetes ICMP y todos los paquetes IGMP se pasan a un raw socket
- Si el núcleo no entiende el campo de protocolo de un datagrama IP, se pasa a un raw socket
- Si el datagrama de entrada esta fragmentado, no se pasa nada al raw socket hasta que el reensamblado sea hecho.
- Núcleo examina todos los raw sockets de todos los procesos para decidir a quien se le entregan los datagramas que lleguen.


Lámina 39 Roberto Gómez C.



Internet Control Message Protocol

- ICMP definido en el RFC 792
- Mensajes ICMP
 - Interroga a nodo(s) por información
 - Reporta condiciones de error
- Mensajes ICMP son transportados como datagramas IP
 - ICMP usa o esta debajo de IP
- Mensajes ICMP son procesados por IP, UDP, o TCP
 - IP, TCP, y UDP “usan” o están abajo de ICMP


Lámina 40 Roberto Gómez C.



Ejemplo uso sockets tipo RAW

- Un ejemplo de uso es PING
- Ping trabajo enviando un paquete echo del protocolo ICMP
- El núcleo contiene código para responder a paquetes echo-ping
- No tiene código para generar estos paquetes debido a que no se requiere
- El generador de paquetes pings es un programa que funciona en espacio usuario
 - forma un paquete echo ICMP y lo envía a través de un socket tipo raw, esperando por una respuesta

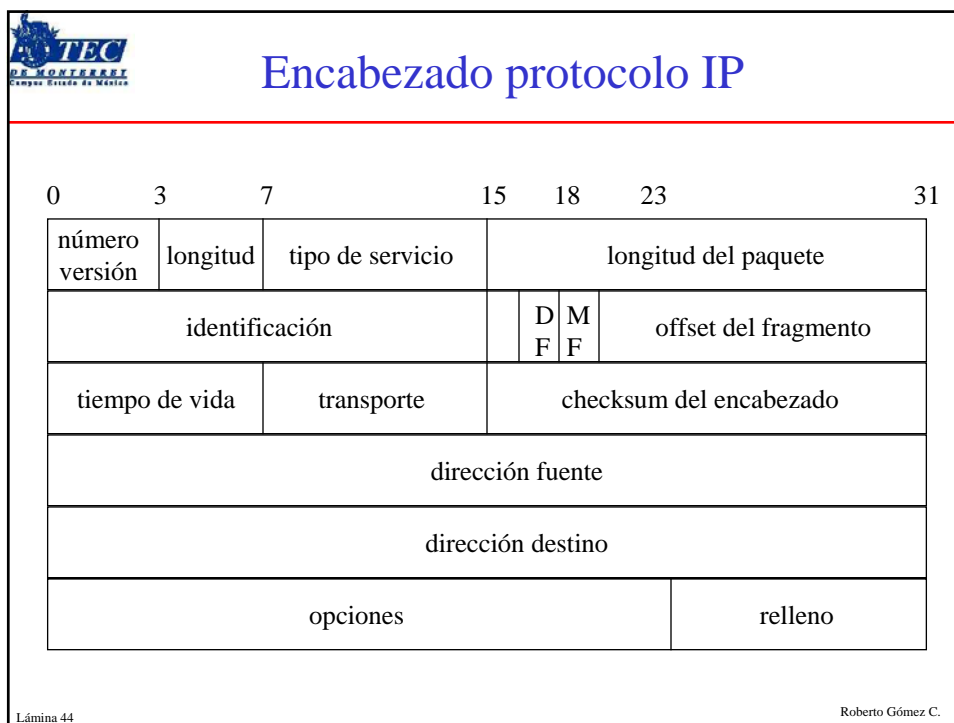
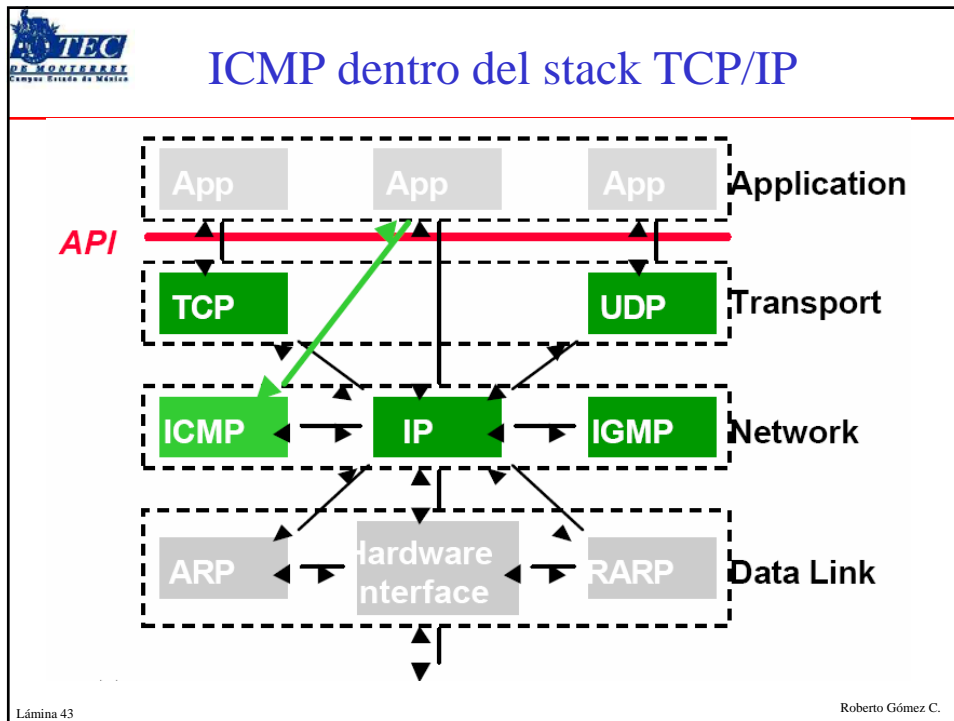
Lámina 41 Roberto Gómez C.




Ejemplos tipos mensajes ICMP

- Queries
 - TYPE = 8: Echo request
 - TYPE = 0: Echo reply
 - TYPE = 13: Time stamp request
 - TYPE = 14: Time stamp reply
- Errores
 - TYPE = 3: Destination unreachable
 - CODE = 0: Network unreachable
 - CODE = 1: Host unreachable
 - CODE = 2: Protocol unreachable
 - CODE = 3: Port unreachable
 - TYPE = 11: Time exceeded
 - CODE = 0: Time-to-live equals 0 in transit

Lámina 42 Roberto Gómez C.





IP HEADER STRUCT

```

struct iphdr {
  #if __BYTE_ORDER == __LITTLE_ENDIAN
    unsigned int ihl:4;
    unsigned int version:4;
  #elif __BYTE_ORDER == __BIG_ENDIAN
    unsigned int version:4;
    unsigned int ihl:4;
  #else
  # error "Please fix <bits/endian.h>"
  #endif
  u_int8_t tos;
  u_int16_t tot_len;
  u_int16_t id;
  u_int16_t frag_off;
  u_int8_t ttl;
  u_int8_t protocol;
  u_int16_t check;
  u_int32_t saddr;
  u_int32_t daddr;
  /*The options start here. */
};
                    
```

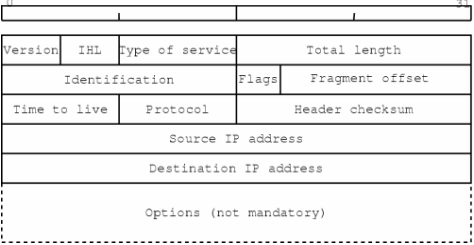



Lámina 45
Roberto Gómez C.




Encabezado TCP

0
3
9
15
18
23
31

puerto fuente				puerto destino				
número de secuencia								
número de acknowledgement								
offset de datos	reservado	U R G	A C K	P C H	R S H	S S T	F I N	tamaño de la ventana
checksum				apuntador urgente				
opciones						relleno		

Lámina 46
Roberto Gómez C.




TCP HEADER STRUCTURE

```

struct tcphdr {
    __u16  source;
    __u16  dest;
    __u32  seq;
    __u32  ack_seq;
    #if defined(__LITTLE_ENDIAN_BITFIELD)
        __u16  res1:4,
            doff:4,
            fin:1,
            syn:1,
            rst:1,
            psh:1,
            ack:1,
            urg:1,
            res2:2;
    #elif defined(__BIG_ENDIAN_BITFIELD)
        __u16  doff:4,
            res1:4,
            res2:2,
            urg:1,
            ack:1,
            psh:1,
            rst:1,
            syn:1,
            fin:1,
            res1:4;
    #else
    #error "Adjust your <asm/byteorder.h> defines"
    #endif
    __u16  window;
    __u16  check;
    __u16  urg_ptr;
};
                
```

0	7	15	22	31
Source Port		Destination Port		
Sequence Number (SN)		Acknowledgment Number (ACK)		
Data Offset (0-5)	reserved (4-5)	URG	ACK	PSH
		RST	SYN	FIN
Checksum		Window		
Options			Urgent Pointer	
				Padding

Lámina 47
Roberto Gómez C.




Encabezado y estructura UDP

0	15	31
número puerto fuente	número puerto destino	
longitud	checksum	

```

struct udphdr {
    __u16 source;
    __u16 dest;
    __u16 len;
    __u16 check;
};
                
```

Lámina 48
Roberto Gómez C.




Encabezado y estructura ICMP

```

struct icmp_hdr {
    __u8    type;
    __u8    code;
    __u16   checksum;
    union {
        struct {
            __u16 id;
            __u16 sequence;
        } echo;
        __u32 gateway;
        struct {
            __u16 __unused;
            __u16 mtu;
        } frag;
    } un;
};
                    
```

Tipo	Codigo	Checksum
Dato ICMP		

Lámina 49
Roberto Gómez C.



Ejemplo mensajes ICMP

Destination Unreachable

Type 3 (8)	Code (8)	Checksum (16)
Unused (16)	Next-hop MTU (16)	
Internet Header + 8 bytes of failed datagram		

Echo Request or Reply

Type 8/0 (8)	Code (8)	Checksum (16)
Identifier (16)	Sequence # (16)	
Data		

Time Exceeded

Type 11 (8)	Code (8)	Checksum (16)
Unused (16)		
Internet Header + 8 bytes of failed datagram		

Address Mask

Type 17 (8)	Code (8)	Checksum (16)
Identifier (16)	Sequence # (16)	
Address Mask		

Source Quench

Type 4 (8)	Code (8)	Checksum (16)
Unused (16)		
Internet Header + 8 bytes of failed datagram		

Timestamp Request/Reply

Type 13/14 (8)	Code (8)	Checksum (16)
Identifier (16)	Sequence # (16)	
Original Timestamp		
Receive Timestamp		
Transmit Timestamp		


Redirect

Type 5 (8)	Code (8)	Checksum (16)
Address of Router to be used (16)		
Internet Header + 8 bytes of failed datagram		

Destination Unreachable

Type 2 (8)	Code (8)	Checksum (16)
Pointer (16)	Unused (16)	
Internet Header + 8 bytes of failed datagram		

Lámina 50
Roberto Gómez C.



Función cálculo checksum


```

uint16_t in_cksum( uint16_t *addr, int len )
{
    int nleft = len;
    uint32_t sum = 0;
    uint16_t *w = addr;
    uint16_t answer = 0;

    while (nleft > 1) {
        sum += *w++;
        nleft -= 2;
    }
    if (nleft == 1) {
        *(u_char *) (&answer) = *(u_char *) w;
        sum += answer;
    }
    sum = (sum >> 16) + (sum & 0xffff);    /* add hi 16 to low 16 */
    sum += (sum >> 16);                    /* add carry */
    answer = ~sum;                          /* truncate to 16 bits */
    return (answer);
}

```

Lámina 51 Roberto Gómez C.




Ejemplo uso raw sockets

```

/*****/
/*
/*      Exile 2000 International Coding Team      */
/*      (http://www.exile2k.org)      */
/*      All rights reserved Exile Team          */
/*      Copyright 2000 (C) Nitr0gen            */
/*
/*      This function basicly build a ICMP message (PING)
/*      including Ip header
/*
/*      Your almost done! Compile the example and enjoy
/*      understanding my rustic code
/*
/*****/

```

Lámina 52 Roberto Gómez C.




Encabezados y funciones

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

#include <linux/ip.h>
#include <linux/icmp.h>
#include <netinet/in.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>

unsigned short in_cksum(unsigned short *addr, int len);
```

Lámina 53 Roberto Gómez C.




Declaraciones main() e inicializaciones

```
int main()
{
    int sock, optval;
    char *packet, *buffer;
    char *ipF, *ipD;
    struct icmphdr *icmp;
    struct sockaddr_in peer;
    struct iphdr *ip;
    struct in_addr dir1, dir2;
    int r;

    /* reservando espacio para el paquete a enviar */
    packet = (char *) malloc(sizeof(struct iphdr) + sizeof(struct icmphdr));

    /* reservando espacio para el paquete a recibir */
    buffer = (char *) malloc(sizeof(struct iphdr) + sizeof(struct icmphdr));
```

Lámina 54 Roberto Gómez C.



Construyendo encabezado IP


```

/* asignado los apuntadores a la direccion donde va a residir el paquete */
ip = (struct iphdr *) packet;
icmp = (struct icmphdr *) (packet + sizeof(struct iphdr));

/* asignando los valores a los campos del encabezado IP */
ip->ihl = 5;
ip->version = 4;
ip->tos = 0;
ip->tot_len = sizeof(struct iphdr) + sizeof(struct icmphdr);
ip->id = htons(getuid());
ip->ttl = 255;
ip->protocol = IPPROTO_ICMP;

```

Lámina 55 Roberto Gómez C.



Construyendo direcciones encabezado IP

```


/* convirtiendo las direcciones a formato binario */

ipF="10.10.10.10";
ipD="20.20.20.20";
if ( ((inet_aton(ipF, &dir1)) == 0) || ((inet_aton(ipD,&dir2)) == 0) ) {
    perror("inet_aton:");
    exit(1);
}

ip->saddr = dir1.s_addr;
ip->daddr = dir2.s_addr;

```

Lámina 56 Roberto Gómez C.




Construyendo socket y activando opción definición encabezado

```

/* creando el socket y asignando la opcion de IP_HDRINCL */
sock = socket(AF_INET,SOCK_RAW,IPPROTO_ICMP);
if (sock < 0) {
    perror("Error creacion socket:");
    exit(1);
}
    r = setsockopt(sock,IPPROTO_IP,IP_HDRINCL,&optval,sizeof(int));
if (r < 0) {
    perror("setsockopt");
    exit(1);
}
  
```

Lámina 57 Roberto Gómez C.




Construyendo encabezado ICMP

```

/* asignando los valores al paquete ICMP*/
icmp->type = ICMP_ECHO;
icmp->code = 0;
icmp->un.echo.id = 0;
icmp->un.echo.sequence = 0;
icmp->checksum = 0;

/* calculo y asignacion del checksum de los paquetes*/
icmp->checksum = in_cksum((unsigned short *)icmp,sizeof(struct icmphdr));
ip->check  = in_cksum((unsigned short *)ip, sizeof(struct iphdr));
  
```

Lámina 58 Roberto Gómez C.




Enviando el paquete

```
peer.sin_family = AF_INET;
peer.sin_addr.s_addr = dir2.s_addr;

/* envio del paquete ICMP echo*/
r = sendto(sock,packet,ip->tot_len,0,(struct sockaddr *)&peer,
          sizeof(struct sockaddr));
if (r < 0) {
    perror("sendto:");
    exit(1);
}
printf("Paquete ICMP ECHO enviado \n");
```

Lámina 59 Roberto Gómez C.



Esperando la respuesta

```
/* recepcion de la respuesta del paquete ICMP*/

r = recv(sock,buffer,sizeof(struct iphdr)+sizeof(struct icmphdr),0);
if (r < 0) {
    perror("recv:");
    exit(1);
}
printf("Received the ECHO REPLY\n");
close(sock);
return 0;
}
```

Lámina 60 Roberto Gómez C.