Trabajo Sockets

Raúl Melgosa Salvador - Juan Carlos Velasco Sánchez

<u>Índice</u>

servidor.c	Página 2
servertcp	Página 5
serverudp	Página 10
cliente.c	Página 13
Resultados de la ejecución	Página 20

Servidor.c

El servidor, en cuanto al funcionamiento inicial, es muy similar al del programa de ejemplo, salvo que en este caso, se crean ambos sockets, el de UDP Y TCP, ya que el archivo cliente.c funciona para TCP y UDP. Se hace bind en ambos, y en TCP hacemos listen.

```
/* Bind the listen address to the socket. */
if (bind(ls_TCP, (const struct sockaddr *) &myaddr_in, sizeof(struct sockaddr_in)) == -1)
{
    perror(argv[0]);
    fprintf(stderr, "%s: unable to bind address TCP\n", argv[0]);
    exit(1);
}

/* Initiate the listen on the socket so remote users
    * can connect. The listen backlog is set to 5, which
    * is the largest currently supported.
    */*
if (listen(ls_TCP, 5) == -1)
{
    perror(argv[0]);
    fprintf(stderr, "%s: unable to listen on socket\n", argv[0]);
    exit(1);
}

/* Create the socket UDP. */
s_UDP = socket (AF_INET, SOCK_DGRAM, 0);
if (s_UDP == -1)
{
    perror(argv[0]);
    printf("%s: unable to create socket UDP\n", argv[0]);
    exit(1);
}
```

Posteriormente, se hace al servidor un proceso daemon, se registra SIGTERM para una finalización ordenada y hacemos un bucle infinito.

```
/* Registrar SIGTERM para la finalizacion ordenada del programa servidor */
vec.sa_handler = (void *) finalizar;
vec.sa_flags = 0;
if ( sigaction(SIGTERM, &vec, (struct sigaction *) 0) == -1)
{
    perror(" sigaction(SIGTERM)");
    fprintf(stderr,"%s: unable to register the SIGTERM signal\n", argv[0]);
    exit(1);
}
```

Dependiendo si el socket es de TPC o UDP (comprobándolo con FD_ISSET), se hace accept, que devolverá un nuevo socket o recvfrom, respectivamente. En cada uno se ejecutará la función serverTCP o serverUDP, dependiendo del protocolo.

```
/* Comprobamos si el socket seleccionado es el socket TCP */
if (FD_ISSET(ls_TCP, &readmask))
{
    /* Note that addrlen is passed as a pointer
    * so that the accept call can return the
    * size of the returned address.
    // This call will block until a new
    * connection arrives. Then, it will
    * return the address of the connecting
    * peer, and a new socket descriptor, s,
    * for that connection.

*/
s_TCP = accept(ls_TCP, (struct sockaddr *) &clientaddr_in, &addrlen);
if (s_TCP == -1)
{
    exit(1);
}

switch (fork())
{
    case -1:    /* Can't fork, just exit. */
    exit(1);

case 0:    /* Child process comes here. */
    close(ls_TCP); /* Close the listen socket inherited from the daemon. */
    serverTCP(s_TCP, clientaddr_in, argv[0]);
    exit(0);

default:    /* Daemon process comes here. */
    /* The daemon needs to remember
    * to close the new accept socket
    * after forking the child. This
    * prevents the daemon from running
    * out of file descriptor space. It
    * also means that when the server
    * closes the socket, that it will
    * allow the socket to be destroyed
    * since it will be the last close
```

```
if (FD_ISSET(s_UDP, &readmask))
{
    /* This call will block until a new
    * request arrives. Then, it will
    * return the address of the client,
    * and a buffer containing its request.
    * BUFFERSIZE - 1 bytes are read so that
    * room is left at the end of the buffer
    * for a null character.
    */
    cc = recvfrom(s_UDP, buffer, BUFFERSIZE - 1, 0, (struct sockaddr *)&clientaddr_in, &addrlen);
    if ( cc == -1)
    {
        perror(argv[0]);
        printf("%s: recvfrom error\n", argv[0]);
        exit (1);
    }

    /* Make sure the message received is
    * null terminated.
    */
    buffer(cc)='\0';
    serverUDP (s_UDP, buffer, clientaddr_in, argv[0]);
}
```

Una vez el bucle infinito termine, se cierran ambos sockets.

Se han creado dos estructuras, estructura_mensajes_log, estructura_mensajes_servidorTCP y estructura_mensajes_servidorUDP que se usarán posteriormente. Como punto más destacable, el campo mensaje_respuesta_servidor, que contiene el mensaje de vuelta al cliente, y que es común tanto en estructura_mensajes_servidorTCP y estructura_mensajes_servidorUDP es muy distinto en ambos. En TCP, este campo es de 32500 bytes, mientras que en UDP es de tan sólo 512.

<u>serverTCP</u>

En primer lugar, se crean dos variables de tipo estructura_mensajes_servidorTCP y estructura_mensajes_log.

Se intenta obtener el nombre del cliente dada su IP mediante la función getnameinfo. Después, se abre el fichero peticiones.log con fopen y se escribe la hora y el nombre del ejecutable.

```
status = getnameinfo((struct sockaddr *)&clientaddr_in,sizeof(clientaddr_in), hostname,MAXHOST,NULL,0,0);
if (status)
{
    /* The information is unavailable for the remote
    * host. Just format its internet address to be
    * printed out in the logging information. The
    * address will be shown in "internet dot format".
    //
    /* Inet ntop para interoperatividad con IPv6 */
    if (inet_ntop(AF_INET, &(clientaddr_in.sin_addr), hostname, MAXHOST) == NULL)
    {
        perror(" inet_ntop \n");
    }
}

/* Log a startup message. */
time (&timevar);

/* The port number must be converted first to host byte
    * order before printing. On most hosts, this is not
    * necessary, but the noths() call is included here so
    * that this program could easily be ported to a host
    * that does require it.
    */
printf("Startup from %s port %u at %s", hostname, ntohs(clientaddr_in.sin_port), (char *) ctime(&timevar));

/* Set the socket for a lingering, graceful close.
    * This will cause a final close of this socket to wait until all of the
    * data sent on it has been received by the remote host.
    */
linger.l_onoff =1;
linger.l_lonoff =1;
linger.l_lonoff =1;
linger.l_lonoff =1;
linger.l_lonoff socket.
    * This will cause a final close of this socket to wait until all of the
    * data sent on it has been received by the remote host.
    */
    */
errout(hostname);
}
```

Se rellenan los campos de la estructura del mensaje del log con el tipo de protocolo, puerto efimero y el nombre del host en formato decimal punto, obtenido con inet_ntop. Una vez está relleno lo escribimos en el log. Hay un bucle while que va a hacer recv.

```
while (len = recv(s, buf, TAM_BUFFER, 0))
{
    if (len == -1)
    {
        errout(hostname);
    }  /* error from recv */
        /* The reason this while loop exists is that there
        * is a remote possibility of the above recv returning
        * less than TAM_BUFFER bytes. This is because a recv returns
        * as soon as there is some data, and will not wait for
        * all of the requested data to arrive. Since TAM_BUFFER bytes
        * is relatively small compared to the allowed TCP
        * packet sizes, a partial receive is unlikely. If
        * this example had used 2048 bytes requests instead,
        * a partial receive would be far more likely.

        * This loop will keep receiving until all TAM_BUFFER bytes
        * have been received, thus guaranteeing that the
        * next recv at the top of the loop will start at
        * the begining of the next request.
        */

        bzero( (char *)&mensaje_log, sizeof(mensaje_log));
        bzero( (char *)&mensaje_servidor, sizeof(mensaje_servidor));
    }
}
```

Por cada iteración de este bucle, se rellenan los campos de la estructura estructura_mensajes_servidorTCP, recogiendo la página html. Una vez recogida, se comprueba que ésta se ubica en el directorio donde se encuentran los archivos.html.

Con la función stat, se obtiene el tamaño de la página, que la dividiremos en trozos si supera los 32000 bytes. Este número de trozos se guarda en la variable num_trozos.

Posteriormente, se hace un bucle que itera tantas veces como el número de trozos que haya, donde comprobaremos si existe la orden "GET".

Después, se realiza una comprobación de errores, mediante la cual si el archivo es null, se escribe el mensaje de error 404 en el log y en el servidor escribiremos -c/body>-c/html>-en el contenido de la página, mientras que si lo encuentra, devuelve 200. Si estamos en la primera iteración del bucle mencionado al principio del párrafo, se reserva con malloc una cantidad de memoria equivalente al tamaño de la página, obtenido anteriormente con la función stat, para así, poder ir recogiendo trozo a trozo con strncpy.

```
else
{
    if (t == 0)
    {
        sprintf(mensaje_log_mensaje, "\n200 OK. La pagina %s se ha encontrado correctamente", mensaje_servidor.paginaHTML);
        fwrite(mensaje_log_mensaje, strlen(mensaje_log_mensaje), 1, flog);
}

//char orden encontrada[100] = "200 OK";
//char pagina_encontrada[100];
//baero(mensaje_servidor.contenido_paginaHTML, sizeof(mensaje_servidor.contenido_paginaHTML));

if (t == 0)
{
        tod = malloc(st.st_size);
        bzero(todo, sizeof(todo));
        fread(todo, st.st_size, 1, fp); //revisar si el 30 PARAMETRO NO DEBE SER UNA UNIDAD MENOR
        //printf("ani vaabaa %s", todo);
        //fflush(stdout);
}

if (num_trozos != t+1)
{
        strncpy(mensaje_servidor.contenido_paginaHTML, &todo[32000 * t], 32000);
}
else
{
        strncpy(mensaje_servidor.contenido_paginaHTML, &todo[32000 * t], st.st_size - (32000 * t));
}

fread(mensaje_servidor.contenido_paginaHTML, $izeof(mensaje_servidor.contenido_paginaHTML), 1, fp); //revisar si el 30 PARAMETRO NO DEBE SER UNA UNIDAD MENOR
        sprintf(mensaje_servidor.contenido_paginaHTML, $izeof(mensaje_servidor.contenido_paginaHTML));
}
```

Por otro lado, si no existe la orden "GET", se escribe el mensaje de error 501 en el log y 501">https://www.hl>501 Not Implemented/hl></body></html> en el campo página html de la estructura de TCP. Al final de todas las condiciones para ver si existe la orden "GET" o no, se hace un sleep de una centésima para simular el procesamiento real de un servidor, y posteriormente hacemos el send, pasándole la estructura que hemos rellenado.

```
num_trozos = 1;

sprintf(mensaje_log.mensaje, "\n505 Not Implemented. La orden %s no esta implementada", mensaje_servidor.orden_cliente);
fwrite(mensaje_log.mensaje, strlen(mensaje_log.mensaje), 1, flog);

//char orden no implementada(100) = "501 Not Implemented";
//char pagina_no_implementada(100) = "<html><body><h1>501 Not Implemented</h1></body></html>";
strcat(mensaje_servidor.contenido, paginaHTML, "<html><body><h1>501 Not Implemented</h1></body></html>\n");
sprintf(mensaje_servidor.longitud_contenido, "%ld", strlen(mensaje_servidor.contenido_paginaHTML));

strcat(mensaje_servidor.mensaje_respuesta_servidor, "HTTP/1.1 ");
strcat(mensaje_servidor.mensaje_respuesta_servidor, "501 Not Implemented");
strcat(mensaje_servidor.mensaje_respuesta_servidor, "\r\n");
strcat(mensaje_servidor.mensaje_respuesta_servidor, "\r\n");
strcat(mensaje_servidor.mensaje_respuesta_servidor, "\r\n");
strcat(mensaje_servidor.mensaje_respuesta_servidor, "\r\n");
strcat(mensaje_servidor.mensaje_respuesta_servidor, "\r\n");
strcat(mensaje_servidor.mensaje_respuesta_servidor, "\r\n");
```

Con bzero, vaciamos los campos de las estructuras rellenadas anteriormente para dejarlas listas para la siguiente iteración. Por último, comprobamos si en la orden hay una k o una c o no hay nada, para ver si la conexión es de tipo keep-alive, en caso de que haya una k o close, en caso de que haya una c o nada. Si no es de tipo keep-alive, hacemos un shut-down para indicar la finalización de la transmisión de mensajes y un break para salir del bucle.

Una vez fuera del bucle del receive, volvemos a anotar el tiempo y escribimos en el log que la comunicación ha finalizado con el tiempo anotado. Por último, cerramos el socket y escribimos un mensaje por pantalla.

```
fwrite('\n', 1, 1, flog);

fwrite(('\n', 1, 1, flog);

fwrite(('\n', 1, 1, flog);

fwrite(\n', 1, 1, flog);

fwrite(\n', 1, 1, flog);

fwrite(\n', 1, 1, flog);

strcat(mensaje_log, comunicacion_finalizada, "Comunicacion_finalizada: ");

strcat(mensaje_log, comunicacion_finalizada, hostname);

if (inet_ntop(AF_INET, &(clientaddr_in.sin_addr), hostname, MAXHOST) == NULL)

{
    perror(* inet_ntop \n');
}

strcat(mensaje_log, comunicacion_finalizada, "");

strcat(
```

serverUCP

Al igual, que en serverTCP, creamos otra vez la estructura de mensajes del log y en este caso creamos la estructura del tipo estructura mensajes servidorUDP.

Nuevamente, se intenta obtener el nombre del cliente dada su IP mediante la función getnameinfo. Después, se abre el fichero peticiones.log con fopen y se escribe la hora y el nombre del ejecutable. Se rellenan los campos de la estructura del mensaje del log con el tipo de protocolo, puerto efimero y el nombre del host en formato decimal punto, obtenido con inet_ntop. Una vez está relleno lo escribimos en el log.

Se vuelve a extraer el directorio, y se abre el archivo con el nombre del archivo.html. Comprobamos el tamaño del archivo, y en base a ello se trocea en un número de trozos que se almacena el la variable num_trozos. En este caso, y a diferencia del protocolo TCP, se trocea en partes de 400 bytes.

Ahora se hace un bucle que itera tantas veces como el valor de la variable num_trozos. Se comprueba si existe la orden "GET". En el caso de que exista, si el archivo es null, se escribe el error 404 en el log y / html> en el campo de contenido de la página html en la estructura de mensajes de UDP. Por el contrario, si el archivo no es null se le dará el valor 200 en el log, y si estamos en la primera iteración del bucle mencionado al principio del párrafo, se reserva con malloc una cantidad de memoria equivalente al tamaño de la página, obtenido anteriormente con la función stat, para así, poder ir recogiendo trozo a trozo con strnepy.

```
else
{
    num_trozos = 1;
    sprintf[mensaje_log.mensaje, "\n501] Not Implemented. La orden %s no esta implementada", mensaje_servidor.orden_cliente]];
    fwrite(mensaje_log.mensaje, strlen(mensaje_log.mensaje), 1, flog);

//char orden no_implementada[100] = "501 Not Implemented";
//char pagina no implementada[100] = "chiml>-chody>-
//char pagina no implementada[100] = "chiml>-chody>-chiml>-chody>-chiml>-chody>-chiml>-chody>-chiml>-chody>-chiml>-chody>-chiml>-chody>-chiml>-chody>-chiml>-chody>-chiml>-chody>-chiml>-chody>-chiml>-chody>-chiml>-chody>-chiml>-chody>-chiml>-chody>-chiml>-chody>-chiml>-chody>-chiml>-chody>-chiml>-chody>-chiml>-chody>-chiml>-chody>-chody>-chiml>-chody>-chiml>-chody>-chody>-chiml>-chody>-chody>-chiml>-chody>-chiml>-chody>-chody>-chody>-chody>-chody>-chody>-chody>-chody>-chody>-chody>-chody>-chody>-chody>-chody>-chody>-chody>-chody>-cho
```

Una vez fuera del bucle que hace los sendto correspondientes, se escribe en el log un mensaje de comunicación finalizada, acompañado de la hora actual obtenida con la función ctime y se cierra el fichero de flog.

Destacar que, a diferencia de serverTCP, aquí no existe un bucle while que vaya recibiendo mensajes, si no que solamente se hará una vez. Es por ello que aquí no hay conexiones de tipo keep-alive.

cliente.c

A diferencia de los programas de ejemplo, vamos a tener en el mismo archivo las funciones de los protocolos TCP y UDP. Se va a definir una estructura de tipo estructura mensaje cliente.

```
struct estructura_mensaje_cliente
{
    char mensaje[500];
    char orden_usuario[500];
    char hostname[100];
    char connection[100];
};
```

En primer lugar, vamos a coger el argumento del protocolo, que en este caso es argv[2]. Dependiendo de si es TCP o UDP haremos unas funciones u otras.

En el caso de que sea TCP, creamos el socket de TCP e inicializamos la estructura sockaddr_in. Posteriormente, se realiza la función connect para conectar con el servidor y con getsockname conseguimos la dirección IP y el puerto efímero del socket creado. Se escribe el mensaje con conected acompañado de la hora obtenida con la función ctime.

Se crea un bucle infinito, y por cada iteración se comprobará si la cadena contiene la palabra ADIOS, en cuyo caso hará shutdown y saldrá del bucle. Por otro lado, por defecto el tipo de conexión será close. Se hace una comprobación para ver si hay una k, en cuyo caso el tipo de conexión será keep-alive.

```
while (a == 0)

bzero( (char *) &mensaje_cliente, sizeof(mensaje_cliente));

if (fgets(mensaje_cliente.orden_usuario, sizeof(mensaje_cliente.orden_usuario),
{
    exit(1);
}

for (int k = 0; k < sizeof(mensaje_cliente.orden_usuario); k++)
{
    if (mensaje_cliente.orden_usuario[k] == '\n')
    {
        mensaje_cliente.orden_usuario[k] = '\0';
    }
}

if (strcmp(mensaje_cliente.orden_usuario, "ADIOS") == 0)
{
    if (shutdown(s, 1) == -1)
    {
        perror(argv[0]);
        fprintf(stderr, "%s: unable to shutdown socket\n", argv[0]);
        exit(1);
    }
    break;
}</pre>
```

```
int 1;
strcpy(mensaje_cliente.connection, "close");
for (i = 0; i < sizeof(mensaje_cliente.orden_usuario); i++)
{
    if (mensaje_cliente.orden_usuario[i] == 'k' && mensaje_cliente.orden_usuario[i-1] == ' ')
    {
        strcpy(mensaje_cliente.connection, "keep-alive");
        break;
    }
}</pre>
```

Posteriormente, se rellenan los campos de la estructura estructura_mensaje_cliente y se hace el send.

```
strcat(mensaje_cliente.mensaje, mensaje_cliente.orden_usuario);
strcat(mensaje_cliente.mensaje, "LTTP/1.1");
strcat(mensaje_cliente.mensaje, "Loui",");
strcat(mensaje_cliente.mensaje, "Most: ");
strcat(mensaje_cliente.mensaje, mensaje_cliente.hostname);
strcat(mensaje_cliente.mensaje, "connection: ");
strcat(mensaje_cliente.mensaje, mensaje_cliente.connection);
strcat(mensaje_cliente.mensaje, mensaje_cliente.connection);
strcat(mensaje_cliente.mensaje, "LYN");
strcat(mensaje_cliente.mensaje, "LYN");

if (send(s, mensaje_cliente.mensaje, sizeof(mensaje_cliente.mensaje), 0) != sizeof(mensaje_cliente.mensaje))
{
    fprintf(stderr, "%s: Connection aborted on error ", argv[0]);
    fprintf(stderr, "on send number %d\n", i);
    exit(1);
}

//FIN else if (strcmp(mensaje_cliente.orden_usuario, "ADIOS") == 0)
```

Ahora, para la respuesta, tendremos que hacer tantos recv como trozos haya. Para ello, dividimos el tamaño de la página entre 32000 y se hará un bucle for que itera tantas veces como trozos haya, y en cada iteración del bucle se hará un recv. En caso de que en la respuesta haya un error 501, se saldrá de este bucle. Al final de cada iteración se hace un bzero a la cadena que almacena la respuesta de manera que se pueda almacenar el siguiente trozo en la siguiente iteración.

```
int num_trozos = 1;

struct stat st;
stat(pagina, &st);
num_trozos = num_trozos + st.st_size/ 32000;

char respuesta[32500];
printf("\n");
for (int t = 0; t < num_trozos; t++)
{
    i = recv(s, respuesta, sizeof(respuesta), 0);
    if (i == -1)
    {
        perror(argv[0]);
        fprintf(stderr, "%s: error reading result\n", argv[0]);
        exit(1);
    }
}</pre>
```

Una vez hayamos salido del for, en caso de que el tipo de conexión sea close se hará un shutdown y se saldrá del bucle infinito. Además, se hace un fclose y se cierra el socket y se imprime por pantalla un mensaje que informa de que se ha completado acompañado de el tiempo.

```
if (strcmp(mensaje_cliente.connection, "close") == 0)
{
    if (shutdown(s, 1) == -1) {
        perror(argv[0]);
        fprintf(stderr, "%s: unable to shutdown socket\n", argv[0]);
        exit(1);
    }
    break;
}
} // FIN while (a == 0)
```

```
if (strcmp(&respuesta[i], "<html><body><hl>>501 Not Implemented</hl></bdy></html>\n") == 0)
{
    break;
}

bzero(respuesta, sizeof(respuesta));
} // FIN for (int t = 0; t < num_trozos; t++)

if (strcmp(mensaje_cliente.connection, "close") == 0)
{
    if (shutdown(s, 1) == -1) {
        perror(argv[0]);
        fprintf(stderr, "%s: unable to shutdown socket\n", argv[0]);
        exit(1);
    }
    break;
}
} // FIN while (a == 0)

fclose(fp);
fclose(fpe);
close(s);

/* Print message indicating completion of task. */
time(&timevar);
printf("All done at %s", (char *)ctime(&timevar));</pre>
```

Ahora vamos con UDP. En primer lugar se crea el socket de UDP, se hace bind y getsockname igual que con TCP. Una vez conectado se imprime por pantalla el mensaje que indica que está conectado acompañado de la hora.

```
else if (strcmp(argv[2], "UDP") == 0)
{
    s = socket (AF_INET, SOCK_DGRAM, 0);
    if (s == :1)
    {
        perror(argv[0]);
        fprintf(stderr, "%s: unable to create socket\n", argv[0]);
        exit(1);
    }

/* clear out address structures */
memset ((char *)&myaddr in, 0, sizeof(struct sockaddr_in));
memset ((char *)&servaddr in, 0, sizeof(struct sockaddr_in));

/* Bind socket to some local address so that the
    * server can send the reply back. A port number
    * of zero will be used so that the system will
    * assign any available port number. An address
    * of IMADDR AWY will be used so we do not have to
    * look up the internet address of the local host.
    //

myaddr_in.sin_family = AF_INET;
myaddr_in.sin_family = AF_INET;
myaddr_in.sin_addr.s_addr = INADDR_ANY;
if (bind(s, (const struct sockaddr *) &myaddr_in, sizeof(struct sockaddr_in)) == -1)
{
    perror(argv[0]);
    fprintf(stderr, "%s: unable to bind socket\n", argv[0]);
    exit(1);
}

addrlen = sizeof(struct sockaddr *) &myaddr_in, &addrlen) == -1)
{
    perror(argv[0]);
    fprintf(stderr, "%s: unable to read socket address\n", argv[0]);
    exit(1);
}

/* Print out a startup message for the user. */
time(stimevar);
```

Debido a que es UDP, vamos a registrar SIGALRM para no quedar bloqueados en los recvfrom y vamos a definir un número de intentos con la variable n_retry que obtendrá el valor de la macro RETRIES.

```
vec.sa_handler = (void *) handler;
vec.sa_flags = 0;
if ( sigaction(SIGALRM, &vec, (struct sigaction *) 0) == -1)
{
    perror(" sigaction(SIGALRM)");
    fprintf(stderr, "%s: unable to register the SIGALRM signal\n", argv[0]);
    exit(1);
}
```

Se hará un bucle while que iterará mientras el número de intentos sea mayor que cero. Dentro de este bucle se hará el sendto.

```
int status;
status = getnameinfo((struct sockaddr *)&myaddr_in,sizeof(myaddr_in), mensaje_cliente.hostname,sizeof(mensaje_cliente.hostname),NULL,0,0);
if (status)
{
    if (inet_ntop(AF_INET, &(myaddr_in.sin_addr), mensaje_cliente.hostname, sizeof(mensaje_cliente.hostname)) === NULL)
    {
        perror(" inet_ntop \n");
        }
    }

strcat(mensaje_cliente.mensaje, mensaje_cliente.orden_usuario);
strcat(mensaje_cliente.mensaje, "hoTP/l.1");
strcat(mensaje_cliente.mensaje, "hoSt: ");
strcat(mensaje_cliente.mensaje, "hoSt: ");
strcat(mensaje_cliente.mensaje, "Nr\n");
strcat(mensaje_cliente.mensaje, "Nr\n");
strcat(mensaje_cliente.mensaje, "Vr\n");
strcat(mensaje_cliente.mensaje, "Vr\n");
strcat(mensaje_cliente.mensaje, "Vr\n");
strcat(mensaje_cliente.mensaje, "Vr\n");
strcat(mensaje_cliente.mensaje, "Vr\n");

if (sendto (s, mensaje_cliente.mensaje, strlen(mensaje_cliente.mensaje), 0, (struct sockaddr *)&servaddr_in, sizeof(struct sockaddr_in)) == -1)
    {
        perror(argv[0]);
        fprintf(stderr, "%s: unable to send request\n", argv[0]);
        exit(1);
    }
}
```

Para la respuesta, tendremos que conseguir el número de trozos, y se hará un bucle que iterará tantas veces como número de trozos haya y en cada iteración. se pondrá un alarm con un timeout y se hace un recvfrom.

En caso de que n_retry sea cero se imprimirá un mensaje por pantalla. Se cerrará el socket y el archivo.

```
if (n_retry == 0)
{
    printf("Unable to get response from");
    printf(" %s after %d attempts.\n", argv[1], RETRIES);
}

close(s);
fclose(fp);
```

Si argv[2] no es ni TCP ni UDP hace lo siguiente:

```
else
{
    fprintf(stderr, "Usage: %s <nameserver> <TCP/UDP> <fichero-ordenes>\n", argv[0]);
    exit(1);
}
```

Resultados de ejecuciones:

Ejemplo de TCP:

```
Connected to localhost on port 53976 at Tue Dec 14 15:25:10 2021

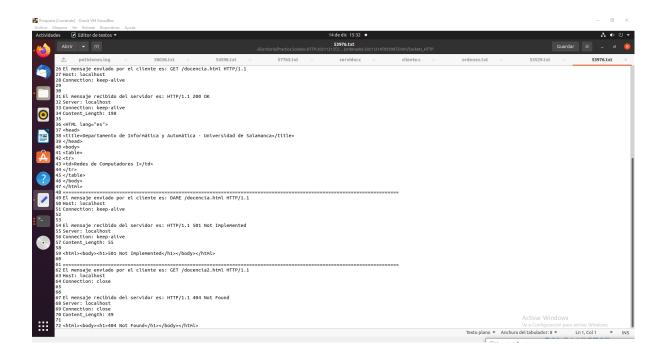
Startup from localhost port 53976 at Tue Dec 14 15:25:10 2021

HIRL lange "es">

HIRL lange "es" lange
```

Fichero del puerto efimero:



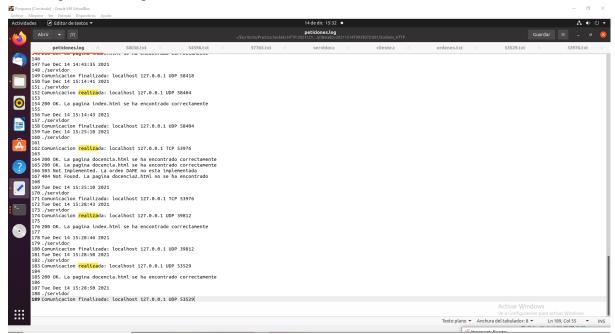


Ejemplo de UDP:

Fichero del puerto efimero:



Fichero peticiones.log:



Por último, decir que en nogal, por alguna razón en UDP no coge bien la orden GET, pero creemos que el fallo debe de ser menor, ya que TCP usa el mismo sistema y funciona bien. En Linux funciona todo correctamente.