



Webserv es un servidor web genérico con soporte para el protocolo HTTP 1.1 programado en C++.

Esto quiere decir que puede servir cualquier página web sin seguridad SSL/TLS siempre que se configure correctamente.

Webserv acepta las siguientes opciones y argumentos:



Cuando se inicia **Webserv** sin indicar un archivo de configuración, se usará el archivo predeterminado llamado **default.cfg**. Este archivo se encuentra en la misma ruta del ejecutable y si no existiera, se crearía con valores **predeterminados**.

El archivo de configuración puede tener cualquier nombre y extensión mientras el contenido tenga el formato correcto, y no puede ser mayor de 1 MB.

Una vez se carga y valida el archivo de configuración, se crean los **sockets** de los servidores virtuales en las direcciones y puertos especificados. Es en estas direcciones y puertos donde los clientes pueden conectarse y enviar sus peticiones.

Webserv permite establecer desde una sola dirección IP hasta varios rangos distintos. También se permite la misma dirección IP y puerto más de una vez. En algunos servidores webs esto mostraría un error, pero en Webserv simplemente se aplica la primera dirección IP y el resto que sean iguales se ignoran.

Esto tiene un motivo.

Como se pueden usar rangos, hay posibilidades de solapamiento o de indicar un rango en un servidor virtual y una dirección individual en otro servidor virtual. En este caso, la segunda dirección IP se ignorará, ya que se ha creado en el primer servidor virtual.

Además, **Webserv** permite la posibilidad de **deshabilitar** servidores virtuales en **tiempo de ejecución**. Si se deshabilita el primer servidor virtual, la dirección única del segundo servidor virtual tomaría el **relevo** y seguiría aceptando conexiones.

Una vez creados los sockets, si un cliente se conecta y envía una petición se debe de validar, procesar y generar la respuesta apropiada.

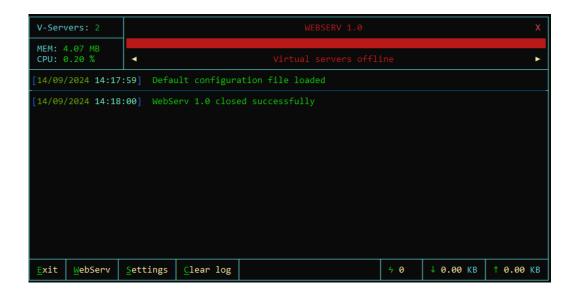
Estas respuestas dependen de lo que solicite el cliente y de cómo esté configurado Webserv.

Puede ser un archivo **estático** (una página web, una imagen, un video, etc.), una **redirección** a otra URL (local o remota), un mensaje de **error**, un listado de un **directorio** o un **CGI** (véase la sección CGI para más información).

Una vez creada la respuesta, se envía al cliente.

Esto es en pocas palabras el funcionamiento de un servidor web. Por supuesto hay más partes involucradas, pero se puede limitar a estos pasos:

- Cargar configuraciones
- Crear sockets
- Recibir petición
- Generar respuesta
- Enviar respuesta



# ARCHIVO DE CONFIGURACIÓN

#### GLOBAL

El archivo de configuración de Webserv está formado por una sección http, que contiene la configuración global del servidor y los servidores virtuales.

Las directivas globales se aplican a todos los servidores virtuales por defecto, pero dentro de estos, se pueden sobreescribir sus valores.

Las directivas keep-alive solo pueden definirse en la sección global y en caso de no existir, el servidor utilizará unos valores por defecto.

### **SERVER**

La sección server contiene la configuración de un servidor virtual. Aquí se indica en qué direcciones IP y puertos escuchar y que host administra.

El primer servidor virtual de cada dirección:puerto es el servidor virtual por defecto para esa conexión.

Esto quiere decir que si no hay una coincidencia con ningún host, se usará este servidor para servir las peticiones.

### LOCATION

Dentro de una sección **server** se pueden incluir secciones **location** que contienen instrucciones específicas para las diferentes **rutas** que puedan solicitarse.

Por ejemplo, si se envía una petición al servidor como ( GET /images/file.png...).

No hay directiva ( location ) Se devolverá el archivo indicado por index en la raíz (directiva root).

Hay una directiva ( location / )
 Se aplicarán las instrucciones de este.

• Hay directiva ( location / ) y ( location /images/ ) Se usará la que tenga mayor coincidencia con la ruta solicitada.

### METHOD

Las secciones method pueden encontrarse dentro de las secciones anteriores y contienen instrucciones para los métodos http (GET, POST, etc.).

Por ejemplo, se puede hacer que solo se permita el método POST a ciertas direcciones IP.

Para generar una respuesta se debe analizar la petición solicitada y determinar qué acciones tomar en base al archivo de configuración. Este proceso se realiza en orden descendente, es decir, de arriba hacia abajo, ya que las directivas tienen preferencia de aparición.

No es lo mismo "deny all;" seguido de "return 301 http://www.redireccion.com;" que "return 301 http://www.redireccion.com;" seguido de "deny all;"

En el primer caso se **negaría** el acceso y en el segundo se devolvería una **redirección**.

Cuando se recibe una petición, se debe determinar qué servidor virtual la debe manejar.

Solo los servidores virtuales que escuchen en la dirección donde se ha conectado el cliente podrá manejar esas respuestas.

Pero puede haber varios servidores virtuales con la misma dirección IP y puerto (aunque realmente solo uno de ellos tenga abierta la conexión).

El siguiente paso es determinar el servidor virtual por el host.

La directiva server\_name contiene los dominios soportados por el servidor virtual y en la petición del cliente podemos saber a cuál de ellos se ha conectado.

Aunque haya dos servidores virtuales con el mismo host, se le asignará al primero que se encuentre.

En caso de que no se encuentre una coincidencia con ningún host, se usará el servidor virtual por defecto de esa conexión.

Una vez tenemos el servidor virtual que maneja la conexión, se comprueban las directivas **method** y **location** buscando la mayor coincidencia con la **ruta** solicitada y se aplicarán las acciones de esta.

### LOGS

Las directivas relacionadas con los logs (access\_log y error\_log) pueden indicarse en todas las secciones excepto la sección method.

Cuando se escribe en un log, se buscará la ruta en la sección actual y si no se encuentra ninguna directiva de log, se irá descendiendo de sección hasta llegar a la sección global. Si no se ha encontrado ninguna ruta, no se escribirá en el log.

Esto permite que diferentes servidores virtuales tengan diferentes logs.

Hay que destacar que los **logs** se muestran en la sección del servidor virtual aunque no se haya encontrado ninguna directiva de **logs**. En estos casos simplemente no se guardarán en el **disco**.

Para más información sobre el sistema de logs véase la sección LOGS.

### EJEMPLO DE ARCHIVO DE CONFIGURACIÓN

A continuación vamos a ver un ejemplo de un archivo de configuración comentado para poder visualizar mejor la lógica explicada en la página anterior.

```
# EJEMPLO DE UN ARCHIVO DE CONFIGURACIÓN DE WEBSERV 1.0
access_log logs/access.log;
error_log logs/error.log;
keepalive_request 100;
root /var/www/;
error_page 404 /error_pages/404.html;
    listen 127.0.0.1/255.255.255.0:8080; # Escucha en el rango de IP's y puerto 8080
server_name_ejemplo.com; # Administra el dominio www.ejemplo.com
    error_log logs/error.log;
         index index.html:
                                                       # Archivo por defecto a servir en la raíz
        ation /images/ {
  root /var/www/ejemplo/media;
  try_files $uri $uri/ /index.html;
                                                       # Directiva location específica para la carpeta /uploads/
             allow 192.168.1.0/24;
        cgi PATCH cgi/my_cgi
                                                       # Manda la petición a my cgi si es un método PATCH
           deny all;
server {
    listen 127.0.0.10:8080;
                                                       # Directiva location para todas las rutas
        index index.html:
```

# TABLA DE DIRECTIVAS

En la siguiente página podemos ver una tabla con todas las directivas soportadas por **Webserv**, en qué secciones pueden usarse y si puede repetirse en una misma sección.

DIRECTIVA	VALORES	GLOBAL	SERVER	LOCATION	METHOD	REPETIBLE
http	Sección global del servidor web		×	×	×	×
access_log error_log	access_log / error_log [ruta];  Ruta = ruta donde se creará el log (relativa a la directiva <b>root</b> o absoluta)	V	<b>V</b>	<b>V</b>	×	×
log_rotatesize	log_rotatesize [tamaño];  0 = Sin límite Rango = 100 KB - 100 MB Sufijos válidos = B, KB, MB	<b>V</b>	V	V	×	×
log_rotate	log_rotate [number of files];  0 = Sin rotación Max = 100	V	V	V	×	×
error_page	error_page [códigos] [ruta];  Códigos = códigos de estado válidos separados por espacio Ruta = ruta del archivo (absoluta que se toma a partir de la directiva root)	~	V	V	×	V
allow deny	allow / deny [dirección IP / all]; all = todas las direcciones Unica = 127.0.0.1 Rango CIDR = 127.0.0.1/24 Rango Mask = 127.0.0.1/255.255.255.0	V	V	V	<b>V</b>	<b>V</b>
cgi	cgi [extensiones / métodos] [ruta];  Extensión = extensión de archivo (exphp, .py)  Métodos = métodos http (ex. POST, PUT)  Como método se acepta también DIR que enviará la creación de directorios al CGI  Ruta = ruta del CGI (relativa a la directiva root o absoluta)		×	V		
return	return [código] [url];  Código = código de estado válido URL (opcional) = Dirección URL completa o ruta relativa a la directiva root		<b>~</b>	~	<b>V</b>	×
keepalive_timeout	keepalive_timeout [tiempo] Tiempo = tiempo en segundos		×	×	×	×
keepalive_request	keepalive_request [número]  Número = cantidad de peticiones permitidas en una sola conexión		×	×	×	×
body_maxsize	body_maxsize [tamaño]; Rango = 100 KB - 100 MB Sufijos válidos = B, KB, MB		<b>V</b>	~	×	×
autoindex	autoindex [on / off];  Determina si se debe generar una respuesta con el contenido del directorio solicitado		<b>V</b>	V	×	×
root	root [ruta]; Ruta = directorio base para servir las peticiones		<b>~</b>	<b>v</b>	×	×
index	index [archivos];  Archivos = archivos separados por espacio que se usarán para la respuesta predeterminada en orden de preferencia	<b>V</b>	<b>~</b>	<b>~</b>	×	×
server	server {} Sección de un servidor virtual	<b>V</b>	×	×	×	<b>V</b>
listen	listen [dirección IP:puerto];  Dirección IP = dirección IP donde escuchar por conexiones entrantes Unica = 127.0.0.1 Rango CIDR = 127.0.0.1/24 Rango Mask = 127.0.0.1/255.255.255.0  Puerto = puerto donde se escuchará por conexiones entrantes	×	<b>v</b>	×	×	<b>V</b>
server_name	server_name [hosts];		<b>V</b>	×	×	×
location	location { [=] [ruta] } Sección de un location Signo igual = la ruta solicitada debe ser idéntica a la ruta indicada Ruta = ruta del location (relativa a la directiva root)	×	<b>V</b>	×	×	<b>V</b>

DIRECTIVA	VALORES		SERVER	LOCATION	METHOD	REPETIBLE
try_files [archivos] [ruta]; try_files Archivos = archivos o directorios (si autoindex on) en orden de preferencia que se servirán. Ruta = Si no hay disponible ningún archivo, se servirá el contenido de la ruta (relativa a la directiva root)		×	×	<b>\</b>	×	×
alias	alias [ruta];  Ruta = ruta que sustituye a la ruta del location (relativa a la directiva root o absoluta)		×	>	×	×
internal	internal; Indica que la sección location solo puede ser accedida por el servidor. Las solicitudes externas no se aplicarán. Solo puede accederse a través de un try_files	×	×	>	×	×
method	method { [métodos] } Sección de un method  Métodos = métodos http en los que se aplicará la sección (ex. POST, PUT)	<b>&gt;</b>	>	<b>&gt;</b>	×	>

# **VARIABLES**

En el archivo de configuración se pueden usar **variables** que contienen valores de las peticiones de los clientes.

Estas variables se deben crear usando el encabezado de la petición y son importantes porque el archivo de configuración puede incluirlas para determinar el tipo de respuesta que debe ser generada.

A continuación hay una explicación de todas las variables y sus valores.

Shttp user agent

	EJEMPLO DE UNA SOLICITUD DE UN CLIENTE	
GET /products/details?item Host: www.example.com User-Agent: Mozilla/5.0 (W Referer: https://www.googl Cookie: sessionid=abcdef12	Vindows NT 10.0; Win64; x64) AppleWebKit/537.36 (KHTML, like Gecko) Le.com/search?q=webserv	Chrome/85.0.4183.121 Safari/537.36
<u>Śrequest uri</u>	Es la URI completa incluyendo la cadena de consulta (query string)	/products/details?item=123&color=red
<u>\$uri, \$document_uri</u>	Es la <b>URI</b> sin incluir la cadena de consulta ( <b>query string</b> ).	/products/details
<pre>\$args, \$query_string</pre>	Es la cadena de consulta (query string), que contiene los parámetros enviados d	espués de ? item=123&color=red

<u>Şuri, \$document_uri</u>	Es la <b>URI</b> sin incluir la cadena de consulta ( <b>query string</b> ).	/products/details
<pre>\$args, \$query_string</pre>	Es la cadena de consulta (query string), que contiene los parámetros enviados después de	item=123&color=red
<u>\$request</u>	La <b>solicitud</b> completa. GET/products/details?item=1	.23&color=red HTTP/1.1
<u>Srequest_method</u>	El <b>método</b> HTTP utilizado en la solicitud (GET, POST, PUT, DELETE, etc.).	GET
<u>\$host</u>	El nombre del <b>host</b> solicitado. Si no se especifica, se usa <b>server_name</b> o la dirección IP del servidor	www.example.com
<pre>\$remote_addr</pre>	La dirección IP del cliente que hizo la solicitud.	203.0.113.45
<pre>\$remote_port</pre>	El <b>puerto</b> del cliente que hizo la solicitud.	54321
<u>\$server_addr</u>	La dirección IP del servidor que está manejando la solicitud.	192.168.1.10
<u>Sserver_port</u>	El <b>puerto</b> del servidor que está manejando la solicitud.	80
\$server_name	El <b>nombre</b> del servidor virtual que está manejando la solicitud.	www.example.com
<u>Shttp_referer</u>	El valor de <b>referer</b> , que indica la página anterior a la que se hizo la solicitud https://www.goog	le.com/search?q=webserv
<u>\$http_cookie</u>	El valor de la <b>cookie</b> enviada en la solicitud HTTP.	f1234567890; theme=dark
\$http_host	El valor del encabezado <b>host</b> , que es el nombre del dominio o la dirección IP solicitada.	www.example.com

El contenido del encabezado user-agent, que identifica el navegador del cliente. Mozilla/5.0 (Windows NT 10.0; Win64; x64)...



Webserv soporta dos tipos de logs, memory logs y local logs

• **Memory logs** Se mantienen en **memoria** y se muestran en la **interfaz**.

En la sección general se muestran todos los logs (general y servidores virtuales).

En cada servidor virtual se muestran sus propios logs.

Los memory logs muestran tanto los logs de access como los de error.

Para evitar un excesivo uso de memoria, se muestran solamente los últimos 200 logs.

• Local logs Estos logs diferencian entre access y error y se guardan en disco.

Solamente se crearán si se ha especificado su ubicación en el archivo de configuración. Usan el programa logrotate para realizar la rotación de logs en base a un tamaño máximo.

Para establecer las rutas de los logs en disco, hay que añadir las directivas access\_log y error\_log al archivo de configuración.

Estas directivas pueden estar en las secciones **global**, **server** y **location**, teniendo preferencia la de mayor profundidad. Es decir, **location** prevalece sobre **server** y este sobre **global**.

La ruta a donde se creará el log debe existir para que se pueda crear el log. Esto quiere decir que Webserv no creará las carpetas, solo el archivo del log en caso de que no exista.

La ruta puede ser **absoluta** o **relativa** a la ubicación del ejecutable.

access\_log ~/my\_log.txt Esto creará el log en la ruta home del usuario.

access\_log /var/log/my\_log.txt Esto creará el log en una ruta absoluta.

access\_log log/my\_log.txt Esto creará el log dentro del directorio "log" en la ruta donde se encuentra el ejecutable

de Webserv. Esto ocurre porque es una ruta relativa.

Aparte de la ubicación de los logs, también se pueden establecer dos directivas en la configuración que controlan la rotación de los logs en disco.

log\_rotatesize [tamaño] Con esta directiva indicamos el tamaño máximo del log antes de que se pueda rotar.

Esto no quiere decir que se rotará cuando llegue a ese tamaño, lo que quiere decir es que

logrotate rotará el log cuando sea igual o mayor a este tamaño.

El tamaño puede ser 0, que deshabilita la rotación, o un valor entre 1 KB y 100 MB.

Permite los sufijos KB y MB.

Si no se establece en la configuración, se usará un valor por defecto de 1 MB.

log\_rotate [número de archivos] Indica cuantos archivos deben crearse. Quiere decir que cuando un log llega al tamaño de

rotación, se creará un **archivo nuevo** hasta llegar al **límite** indicado en la directiva. El log mas antiguo se **eliminará** en caso de ser necesario para una nueva rotación. Los valores pueden ser desde **0** (no se creará ningún archivo) hasta **100** archivos.

En caso de que se establezca en 0, no se creará ningún archivo, pero esto no evita que el log actual se elimine, ya que la rotación se produce cuando el log sea igual o mayor a log\_rotatesize.

Si no se **establece** en la configuración, se usará un valor **por defecto** de **7** archivos.

CÓDIGO

La clase **Log** consta de tres partes.

# INSTANCIABLE

Es la parte de la clase que se puede instanciar en un objeto. Esta parte contiene los contenedores para guardar los logs de access, error y both (ambos combinados).

Tiene métodos para añadir logs y vaciarlos.

Tanto los datos globales como los servidores virtuales tienen un objeto **Log** para almacenar los logs.

# **ESTÁTICA**

La parte estática no necesita ser instanciada y pueden llamarse a sus métodos desde cualquier ubicación que tenga declarada la clase Log.

Esta parte se encarga de añadir los logs a los objetos instanciados, guardarlos en disco y hacer la llamada a logrotate al finalizar el programa.

Para añadir un log que se muestre en la interfaz o se guarde en disco tenemos que usar el método Log::log().

Hay dos implementaciones de este método. Una para añadir un log de cualquier tipo y otra específica para añadir un log de un cliente.

El método **normal** requiere al menos dos argumentos, el **texto** del log y el **tipo**. Opcionalmente se pueden indicar el **servidor virtual** al que pertenece (por defecto se usa **global**) y el **map** con los datos donde se deben obtener los valores para guardarlo en **disco**.

El método de un **cliente** requiere el **method** (GET, POST, etc.), la **ruta del recurso** solicitada, el **código** devuelto al cliente, el **tiempo** que ha tardado en procesar la solicitud y la **dirección IP** del cliente. Opcionalmente, como en la otra implementación, se puede indicar el **servidor virtual** y el **map**.

El método de un cliente llama al método normal para crear los logs correspondientes usando la información pasada en sus argumentos.

Antes de ver unos ejemplos, hay que aclarar que el valor del argumento tipo es un enumerador con los siguientes valores posibles:

MEM\_ACCESSMEM\_ERRORAñade el log al global y al servidor virtual pasado como argumento.VSERV\_ACCESSVSERV\_ERRORAñade el log al servidor virtual pasado como argumento.GLOBAL\_ACCESSGLOBA\_ERRORAñade el log al global solamente.BOTH\_ACCESSBOTH\_ERRORAñade el log al global y al servidor virtual pasado como argumento y lo guarda en disco.LOCAL\_ACCESSLOCAL\_ERRORSolamente guarda el log en guarda en disco.

A los logs se les añade la fecha y hora para tener un control temporal de la situación del servidor.

Log::log("Esto es un log", Log::MEM\_ACCESS);

Ejemplo de un log de memoria.

Ejemplo de un log que se guarda en memoria y en disco.

Se indica a qué servidor virtual pertenece y la información se obtendrá de su primer location.

### THREAD

Para no **bloquear** las conexiones de los clientes, todo el proceso de guardado de los logs se realiza en un **hilo** independiente. Esto permite mantener **separadas** la parte dedicada a recibir y procesar peticiones de clientes y el sistema de logs.

Cuando se inicia Webserv, se crea un hilo para administrar los logs y que se mantiene en un while hasta que se establezca la variable Log::terminate en true, lo cual ocurre cuando termina el programa.

Cada cierto **intervalo** de tiempo comprueba si hay logs que procesar y en caso de haberlos, procesa los logs, los añade a los objetos **Log** y los guarda en **disco** (dependiendo del **tipo** de log).

El proceso es el siguiente:

Se crea el hilo de los logs
 Se añade un log
 Se detectan logs pendientes de procesar
 Se procesan los logs en la copia local
 Se procesan los logs en la copia local
 En un while se comprueba si hay logs pendientes de procesar.
 Se añade un log a una lista de logs pendientes de procesar.
 Se copian los logs a una lista local y se vacían los logs pendientes.
 La copia es para evitar bloquear excesivamente el hilo principal con un mutex.

• Se solicita una actualización de la interfaz Si añaden logs de memoria se actualiza la interfaz para mostrarlos en la terminal.

Este proceso evita tener esperando al hilo principal en un mutex, ya que hay que evitar que se añadan nuevos logs mientras se están procesando los que ya existe.

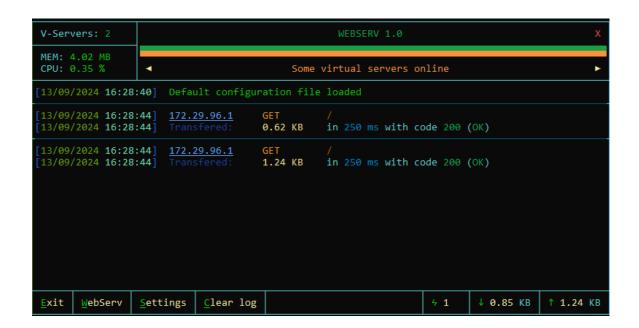
Para conseguir esto se usa el mutex solamente para hacer una swap de los logs pendientes por los de una lista de logs vacíos.

Por último, una breve explicación de cómo funciona la **rotación** de logs con **logrotate**.

Debido a la limitación de **logrotate** y los **permisos de administrador**, solamente se puede usar **logrotate** llamando directamente al **ejecutable**. Esto es así porque para añadir la configuración de **logrotate** es necesario disponer de permisos de administrador.

La solución actual es **crear** un archivo **temporal** con la configuración para la rotación de los logs, ejecutar **logrotate** y **eliminar** el archivo temporal. Esto se realiza cuando se cierra **Webserv**.

NOTA: En teoría debería funcionar, pero no he tenido ocasión de comprobarlo.





Webserv se ejecuta por defecto en modo interfaz.

En este modo se muestra en la terminal una ventana que ajusta su tamaño automáticamente y muestra información del servidor de manera visual e interactiva.

La interfaz se divide en varias partes:

Información de los recursos

Aquí se muestra el número de servidores virtuales activos.

La memoria RAM usada por el servidor.

El uso de CPU del servidor.



Versión y estado del servidor

En el título de la ventana se muestra el nombre y la versión del servidor. Se muestra en verde cuando está funcionando correctamente y en rojo cuando no está activo.



Servidores virtuales

Debajo del título se muestran los servidores virtuales.

Con las teclas 

puede seleccionar el servidor virtual.

Además de los servidores virtuales está la sección general que muestra los logs de todos los servidores virtuales y los globales.

Igual que en el título, el color indica el estado del servidor virtual.

En la sección general, se mostrará en color naranja cuando hay algún servidor virtual activo, pero también los hay desactivados.



Logs and Settings

Esta parte muestra los **logs** del servidor virtual o su **configuración**. Use la **tecla** indicada en el **panel de botones** para seleccionar cual visualizar

Panel de botones Este panel muestra las

Para ejecutar la acción, pulse la **tecla** correspondiente con la letra **marcada** en los botones.

Exit WebServ Vserver Log

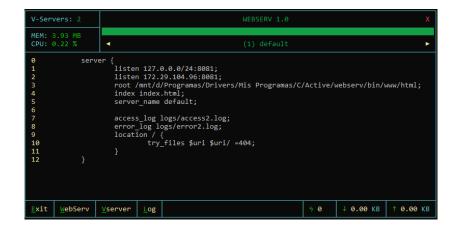
Información de la conexión

Por último tenemos la información sobre las conexiones. Esto incluye el **número** de clientes **conectados** y la cantidad **total** de bytes de datos **recibidos** y **enviados**.

En el modo **consola (-i)** solamente se muestran los logs y para cerrar **Webserv** hay que pulsar **CTRL + C**.

En el modo **validación (-t)** se muestran solamente los errores de configuración si los hubiera o un mensaje indicando que el archivo de configuración es válido.

Cuando se ejecuta en **segundo plano (&)** no se muestra ningún tipo de información.



# CÓDIGO

La clase **Display** es totalmente **estática** y es la encargada de dibujar la **interfaz**. Al igual que la clase **Log**, se ejecuta en un **hilo** independiente para evitar que la lógica de las conexiones con el cliente se vean afectadas por la escritura en la terminal, la cúal es muy lenta, ya que debe de actualizar la terminal completa y no solo una línea de texto.

Dentro de la clase **Display** tenemos varias partes que se encargan de diferentes acciones.

# **RAW MODE**

Para poder dibujar la **interfaz** correctamente, hay que establecer la terminal en un modo especial que **desactiva** el buffer de entrada. Además se **oculta** el cursor para evitar que la línea blanca aparezca por todos lados.

Antes de salir de Webserv hay que restablecer la terminal.

# SEÑALES

En la clase **Display** también se administran las señales. Estas incluyen las siguientes: (CTRL + C)

•	SIGQUIT	(CTRL + \)	Igual que <b>SIGINT</b> , se cierran las conexiones y se sale limpiamente.
•	SIGTSTP	(CTRL + Z)	Envía el proceso a <b>segundo plano</b> , pero pausa el servidor al hacerlo.
•	SIGCONT	(Resume)	Restaura el proceso después de enviarlo a segundo plano.
•	SIGWINCH	(Redimensión)	Se produce al <b>redimensionar</b> la terminal. Envía una solicitud de <b>actualización</b> de la interfaz.

Cuando se recibe esta señal, Webserv cierra las conexiones y sale limpiamente.

Es importante saber que al enviar el proceso a segundo plano (CTRL + Z), el proceso se queda latente hasta que se restaura. Esto hace que las conexiones entrantes no se puedan aceptar y las solicitudes que estuvieran procesando se detendrían.

Esto no ocurre cuando se ejecuta Webserv en modo segundo plano (&). En este modo el proceso se ejecuta normalmente, pero no se verá ninguna información en la terminal.

### **INPUT**

Cuando el usuario realiza una pulsación de tecla, esta se analiza y si es una tecla que permite ejecutar una acción, se ejecutará.

Webserv acepta estas teclas (excluyendo las señales):

**SIGINT** 

•	Flechas Izquierda y Derecha	Selecciona los servidores virtuales.
•	Flechas Arriba y Abajo	Desplazamiento en los logs y configuraciones.
•	Teclas Inicio y Fin	Ir al inicio o final del log o la configuración.
•	Tecla W	Des/Habilitar el servidor web.
•	Tecla V	Des/Habilitar el servidor virtual seleccionado.
•	Tecla S	Mostrar la configuración del servidor virtual.
•	Tecla L	Mostrar los logs del servidor virtual.
•	Tecla C	Vaciar la lista de logs del servidor virtual.
•	Tecla E	Cerrar todas las conexiones y salir limpiamente de Webserv.
•	Tecla R	Resetea la terminal y vuelve a dibujar la interfaz.

# OUTPUT

Esta parte del código se encarga de construir la interfaz e imprimirla en la terminal.

Para solicitar una actualización de la interfaz, hay que llamar a la función Display::update().

# THREAD

Como ya se ha indicado, la clase Display se ejecuta en un hilo y por lo tanto necesita las funciones para mantener el hilo en ejecución. Al igual que con la clase Log, Display usa un while para comprobar si se requiere una actualización de la interfaz.

Si la variable Display::terminate es true, se termina la ejecución del hilo.

Es importante recalcar la necesidad de realizar el dibujado de la interfaz en un hilo, ya que el dibujado es un proceso muy lento y de ejecutarse en el hilo principal, la capacidad de administrar la conexiones y servir las peticiones a los clientes se vería tremendamente reducida.

El funcionamiento es muy sencillo (al menos la lógica, la implementación es algo más compleja) y los pasos son los siguientes:

•	Se crea el hilo del display	En un while se comprueba si hay alguna petición de actualización de la interfaz.
•	Se solicita una actualización de la interfaz	Se ejecuta la función que <b>genera</b> todo el texto que se debe <b>imprimir</b> en la terminal.
•	Se imprime la interfaz en la terminal	Es posible que <b>falle</b> la <b>impresión</b> de todo el texto y se <b>intente</b> varias veces.



Las conexiones se administran gracias a varias clases que interactúan entre sí. A continuación veremos estas clases.

#### SOCKET

La clase Socket es una clase estática e incluye (a pesar de no estar dentro de la propia clase) la definición de la estructura SocketInfo.

El objeto SocketInfo contiene información del socket asociado:

fd
 Es el descriptor de archivo al que pertenece (en este caso de un socket).

ip Dirección IP del socket.
 port Puerto del socket.

VServ
 Un puntero al servidor virtual al que pertenece.
 clients
 Una lista de clientes conectados al socket.

En la clase **Socket** hay una lista (**sockets**) que contiene todos los objetos **SocketInfo**.

Cuando se crea un socket, se crea un objeto Socketinfo que se añade a una lista de sockets y un objeto Eventinfo (véase la clase EVENT). Luego se añade a EPOLL el FD del socket.

Las variables de la clase Socket son la siguientes:

do\_cleanup
 ask\_socket
 b socket\_action\_list
 Indica que debe realizarse una comprobación en los sockets cuando se ha eliminado un cliente.
 Indica que deben crearse o cerrarse todas las conexiones (cuando se pulsa con la tecla W).
 Lista de servidores virtuales que deben cambiar su estado (cuando se pulsa con la tecla V).

Los métodos de la clase Socket son los siguientes:

Accept Acepta la conexión de un cliente y le asigna un EventInfo.

Close
 Cierra y elimina todos los sockets de un servidor virtual o de todos ellos.

Remove Elimina uno o todos los sockets.

Status
 Cambia el estado de Webserv o sus servidores virtuales. (teclas W y V).

CleanUp Hace limpieza dentro de los SocketInfo.

# **CREAR SOCKET**

Para crear los sockets, se genera una lista de todas las direcciones IP y puertos que deben crearse usando los servidores virtuales habilitados.

Esto no quiere decir que el **socket** se pueda crear correctamente, ya que el puerto puede no estar **disponible**, la dirección IP no ser **válida** o ya se creó un **socket** con esa dirección y puerto.

En caso de fallo al crear el socket, se ignora y se continúa con el siguiente socket.

Cuando se crea un socket, se añade a la lista de sockets se vincula con un objeto EventInfo y se añade a EPOLL.

# ACEPTAR CONEXIÓN

Si el socket recibe una **solicitud** de conexión de un **cliente**, Se crea un objeto **Client**, se añade a la **lista** de clientes del socket y de la clase **Communication**, se vincula con un **EventInfo** y se añade el cliente a **EPOLL**.

# CERRAR SOCKET

Cuando se cierra un servidor virtual, se deben cerrar y eliminar todos los sockets asociados. Aquí se llama al método remove con cada uno de los sockets del servidor virtual.

# **ELIMINAR SOCKET**

Cierra y elimina los clientes conectados al socket, los objetos SocketInfo y EventInfo asociados y elimina los FD de EPOLL.

# **CAMBIAR ESTADO**

Con cambiar el estado de un socket nos referimos a cuando el usuario pulsa la tecla V o W para cambiar el estado a un servidor virtual o el servidor al completo.

Realmente los sockets están vinculados con los servidores virtuales, por eso al cambiar sus estados deben crearse o cerrarse los sockets.

Como el **estado** de los servidores virtuales se puede ver en la **interfaz** y esta está en otro **hilo** de ejecución, es necesario proteger con **mutex** los accesos al estado de los servidores virtuales.

Para ello se usan variables que indican si se debe aplicar algún cambio de estado y cual.

En cada iteración de **EPOLL** se comprueba si hay algún cambio de **estado** pendiente y se realiza.

### LIMPIEZA

Cuando se cierra una conexión de un cliente, se eliminan los datos asociados al cliente. El método CleanUp elimina la referencia al cliente eliminado de los objetos SocketInfo.



La clase Event es una clase estática e incluye (a pesar de no estar dentro de la propia clase) la definición de la estructura EventInfo.

El objeto **Eventinfo** contiene información de los objetos asociados a un **FD** y es una de las partes principales del servidor web, ya que permiten procesar los datos de cada **socket**, **cliente**, **archivo** o **CGI** de manera sencilla y eficaz.

El contenido de **EventInfo** es el siguiente:

fd Es el descriptor de archivo al que pertenece.
 type El tipo de evento (socket, client, data o CGI).
 socket Un puntero al socket al que pertenece el evento.
 client Un puntero al cliente al que pertenece (si es aplicable).

read\_buffer
 write\_buffer
 Buffer para almacenar los datos leídos.
 Buffer para almacenar los datos a enviar.

pipe[2]
 Pipe usado para redirigir un archivo en disco. Necesario para EPOLL.

file\_path
 file\_data
 file\_size
 Ruta al archivo (si es un evento DATA).
 Cantidad de datos leídos o escritos del evento.
 Tamaño total de los datos a leer o escribir.

file\_info
 Información relacionada con los datos a leer o escribir.

cgi\_fd
 Descriptor de archivo (FD) del CGI donde se escribirán los datos (si aplicable)

header Contiene el encabezado de la solicitud o de un CGI.

header\_map
 Contenedor map con los datos del encabezado en formato Clave - Valor.

method Método HTTP que ha enviado el cliente.
body\_size Tamaño actual del cuerpo del mensaje.
Tamaño máximo pormitido del querpo del mensaje.

body\_maxsize
 no\_cache
 Indica que no se debe guardar en caché el archivo.

last\_activity
 vserver\_data
 Última actividad del evento. (Usado para el timeout de eventos).
 Puntero al contenedor data usado para servir la petición del cliente.

Los métodos de la clase Event son los siguientes:

Get Obtiene el EventInfo asociado a un FD.
 Remove Elimina uno o todos los EventInfo.

Check Timeout
 Comprueba si hay algún EventInfo que ha superado el tiempo de inactividad permitido.

Update Last Activity
 Resetea el tiempo de inactividad del EventInfo.

#### **CREAR EVENTO**

No hay una función específica para crear un EventInfo.

El **Eventinfo** se crea directamente al **añadirlo** a la lista de **Eventinfo** con las propiedades necesarias dependiendo de la situación, y se realiza en las funciones donde sea necesaria su creación (crear un socket, aceptar un cliente, etc.).

# **OBTENER EVENTO**

Esta función simplemente obtienen el **EventInfo** asociado a un **FD**.

### **ELIMINAR EVENTO**

Podemos eliminar un **EventInfo** de un **FD**, todos los **EventInfo** de un **cliente** o **todos** los que se han creado.

Hay que aclarar que cuando hablamos de todos los **Eventinfo** de un cliente, no quiere decir que un cliente pueda tener más de un **Eventinfo** asociado. Lo que ocurre es que cuando se crea un **Eventinfo** para un **archivo** o un **CGI** que debe enviar datos a un cliente, este **Eventinfo** mantiene el puntero al cliente con el que interactúa. Si se **cierra** ese cliente, los **Eventinfo** con los que se relaciona dejan de tener utilidad y por lo tanto se **eliminan** también.

# **CHECK TIMEOUT**

Comprueba si hay algún **Eventinfo** que ha superado el tiempo de **inactividad**. Este tiempo de inactividad se usa para evitar que una lectura o escritura pueda quedarse **bloqueada**.

Por ejemplo, si un CGI empieza a enviar datos y de repente se queda bloqueado, Webserv esperará como mucho 5 segundos (valor por defecto) antes de forzar el cierre del CGI.

# **UPDATE LAST ACTIVITY**

Simplemente resetea el tiempo de inactividad del EventInfo.

La clase **Event** tiene un contenedor map que almacena todos los **Eventinfo** usando su **FD** como clave. Esto permite poder acceder a toda la información del **Eventinfo** solamente con conocer el **descriptor de archivo (FD)**.

### CLIENT

La clase Client es instanciable, y contiene información del cliente conectado.

El contenido de **Client** es el siguiente:

fd Es el descriptor de archivo del cliente.
 socket Puntero al socket al que pertenece.

p ip Dirección IP del cliente.

port Puerto del cliente.

last\_activity
 total\_requests
 Última actividad en el servidor (usado para keep-alive).
 Total de peticiones realizadas (usado para keep-alive).

La clase Client tiene solamente tres métodos.

Remove Cierra la conexión y elimina el cliente de la lista de clientes.
 Check Timeout Comprueba si una conexión ha expirado (timeout) y la cierra.

Update Last Activity
 Resetea el tiempo de expiración (timeout).

#### **ELIMINAR CLIENTE**

Elimina un **cliente**, eliminar su **FD** de **EPOLL**, elimina todos los objetos **EventInfo** asociados al cliente y marca la variable **do\_cleanup** para que se eliminen de los **sockets** el puntero asociado al cliente.

# **CHECK TIMEOUT**

Comprueba si hay algún cliente que ha superado el tiempo de inactividad.

#### UPDATE LAST ACTIVITY

Simplemente resetea el tiempo de inactividad del cliente.

La clase estática Communication contiene una lista donde se almacenan todos los objetos Client.

La lista de clientes de cada SocketInfo es en realidad una lista de punteros a la lista de clientes de Communication.

### **EPOLL**

EPOLL es un sistema de monitorización de eventos del kernel de linux y está diseñado para ser muy eficiente en la gestión de múltiples descriptores de archivos.

A diferencia de otros métodos como **POLL** o **SELECT**, **EPOLL** es más eficiente porque solo se enfoca en los descriptores de archivos que están listos para realizar operaciones (lectura, escritura, etc.), en lugar de recorrer todos los descriptores cada vez.
Esto lo hace ideal para sistemas que manejan un gran número de conexiones, como servidores web.

Primero se inicializa **EPOLL** que irónicamente devuelve un descriptor de archivo. Luego se añaden los descriptores de archivo que queremos que gestione **EPOLL**.

Por último, se llama a la función **epoll\_wait()** que nos devolverá la cantidad de eventos que se han producido.

Aunque simplificado un poco (véase el código para más detalles), después de llamar a **epoll\_wait()** se recorre un **array** que contiene todos los **FD** que están listos para ser leídos o escritos.

Esto se traduce en que si hay un evento listo para ser leído, es porque tiene datos esperando. Puede ser una **solicitud** de conexión, una **petición** de un cliente, un **archivo** que se está leyendo del disco o la salida de un **CGI**.

Igualmente, cuando un FD está listo para ser escrito, es para enviar una respuesta a un cliente, enviar datos a un CGI, etc...

Si eres un listillo (seguro que sí), te habrás dado cuenta que normalmente un FD que puede aceptar datos casi siempre está listo para recibirlos. Esto haría que se generase el evento en cada iteración de epoll\_wait().

Por este motivo se modifica el tipo de evento en **EPOLL** para que avise cuando está listo para escritura sólo cuando realmente tengamos algo que escribir. Una vez finalizada la escritura, se modifica el evento de nuevo para que solo monitorice cuando hay datos para leer.

Así que resumiendo, EPOLL nos avisa cuando llegan datos y cuando podemos escribir datos de manera óptima.

Un detalle importante del uso de **EPOLL** es que nos seguirá avisando siempre que haya datos por leer o se pueda escribir en un **FD**. Esto nos permite leer y escribir en fragmentos, lo cual es más óptimo que hacerlo todo de una vez.

Pongamos una situación. Tenemos que enviar un archivo de ¡¡¡ 1 GB !!! a un cliente.

Si lo hiciéramos de una vez, tendríamos al resto de clientes esperando a que se complete la transferencia. Esto no es aceptable, al menos para los otros clientes.

Gracias a EPOLL podemos leer pequeños fragmentos del archivo y enviarlo mientras se atienden al resto de clientes.

Cuando se ha terminado de leer el archivo y se ha enviado la última parte al cliente, se modifica el evento para que solo nos avise cuando el cliente realice otra petición.

La clase **EPOLL** es **estática** y contiene métodos que nos permiten **crear**, **cerrar**, **añadir**, **modificar** y **eliminar** eventos a **EPOLL**, así como **obtener** los eventos que hay que procesar.

Create Crea la instancia principal de EPOLL.
 Close Cierra la instancia principal de EPOLL.

Add Añade un evento a EPOLL.
 Set Modifica un evento de EPOLL.
 Del Elimina un evento de EPOLL.

Events Obtiene la lista de eventos que se deben procesar.

Time-Out
 Permite crear y comprobar el time-out de los clientes (usado para keep-alive).

#### **CREAR**

En esta función se crea tanto el EPOLL como el FD encargado de monitorizar los time-out de los clientes.

El **FD** del **time-out** es **especial** en el sentido de que **genera** automáticamente datos para ser leídos cada **intervalo** de tiempo. Esto hace que **EPOLL** pueda recibir el evento de **time-out** en intervalos regulares y realizar las **comprobaciones**.

Por defecto el intervalo está establecido en 1000 ms.

Si falla la creación de EPOLL, Webserv no podrá funcionar correctamente.

Si falla la creación de time-out, simplemente no se comprobarán los time-outs de los clientes.

#### **CERRAR**

Al contrario que al crear **EPOLL**, aquí se **cierra**, tanto la instancia principal como el **time-out**.

#### <u>AÑADIR</u>

Esta función nos permite **añadir** eventos a **EPOLL**. Se le debe pasar por argumento el descriptor de archivo (**FD**) y qué acciones debe monitorizar (**EPOLLIN** y **EPOLLOUT**). Esto significa cuando hay datos para leer y datos para escribir.

#### **MODIFICAR**

Modifica un evento de EPOLL. Acepta los mismos argumentos que la función añadir.

#### **ELIMINAR**

Elimina un evento de EPOLL. Se le debe pasar el descriptor de archivo (FD) del evento.

# **OBTENER**

Esta función es algo más compleja. Primero se crea un array de epoll\_event que contendrá los eventos que deben ser procesados.

### Después se llama a la función epoll\_wait().

Esta función recibe como argumentos el **FD** de la instancia principal de **EPOLL**, el **array** que acabamos de crear, el **número** de eventos que se procesarán como máximo por iteración y por último el **tiempo** que debe esperar si no se produce ningún evento.

Este último argumento es importante, ya que la función **epoll\_wait()** es **bloqueante** y si no indicamos este último argumento, se quedará **bloqueado** hasta que se produzca un evento, lo cual puede no ocurrir nunca.

Si, es cierto que el **FD** de **time-out** produce un evento cada **1000 ms**, pero si fallara la creación de este, no se produciría. Además, en esta función también se comprueba si hay que procesar **cambios** de estado de los servidores virtuales (teclas **V** y **W**) y lo más apropiado es que desde que se pulsa la tecla y se produce el efecto no pasen más de unos milisegundos, no varios segundos.

Al indicarle un tiempo (100 ms por defecto) a epoll\_wait(), este saldrá de la espera aunque no se haya producido ningún evento, comprobará si hay que realizar alguna tarea (estado de los servidores virtuales o hacer limpieza en algún socket) y volverá a llamarse a epoll\_wait().

Cuando sí que se **produce** un evento, se comprueba el **tipo** de evento (**EPOLLIN** o **EPOLLOUT**) y se llama a la función correspondiente en base del tipo de **EventInfo** (socket, client, data, CGI, etc.).

### TIME-OUT

Como ya hemos indicado, al crear la instancia principal de EPOLL se llama a la función que crea el FD de time-out.

En esta función se crea el descriptor de archivo con el intervalo de tiempo que queramos para que genere eventos de escritura.

En la función **check\_timeout()** se llama a la función con el mismo nombre en cada **cliente** conectado y desde esa función se determina si se debe **cerrar** el cliente porque ha **expirado** su tiempo máximo de inactividad.

#### COMUNICATIONS

Estas funciones se encargan de leer y escribir en los descriptores de archivos (FD) de los clientes, archivos o CGI.

Contiene las siguientes variables:

clients
 una lista de los clientes conectados.
 cache
 Una instancia de la clase Cache.

Las siguientes variables interactúan con la clase **Display** y por lo tanto deben ser protegidas con **mutex**.

total\_clients
 read\_bytes
 Total de clientes conectados.
 Total de bytes recibidos.
 Total de bytes enviados.

Se podría dividir de la siguiente manera:

#### CLIENTE (LEER)

Cuando hay datos para **leer** de un cliente, primero se determina si es el **último fragmento** de datos. Para conseguir esto se usa la función **recv** que permite ojear (**peek**) un **FD** sin modificar sus datos.

Cuando leemos datos de un descriptor de archivos (FD), usamos la función recv (read en otros contextos) con tres parámetros, el FD desde el que queremos leer, un buffer donde se almacenarán los datos leídos y el número de bytes que queremos leer.

Consideremos este escenario: si hay **500 bytes** disponibles en el **FD** y pedimos leer **1024 bytes**, recv nos devolverá **500 bytes**, indicando que no hay más datos disponibles por el momento. En este caso, sabemos que hemos leído todo lo que había.

Ahora, si el **FD** tiene más de 1024 bytes, digamos **1500 bytes**, **recv** nos devolverá **1024 bytes**, lo que indica que aún quedan datos por leer. En esta situación, el sistema producirá otro evento con **EPOLL**, y el ciclo de lectura continuará hasta que todos los datos hayan sido recibidos.

Sin embargo, surge un problema cuando el cliente envía exactamente **1024 bytes** (coincidiendo con el tamaño del buffer que usamos en cada lectura). Si leemos justo esos **1024 bytes**, **recv** nos devolverá 1024, pero no sabremos si hemos recibido todo o si hay más datos pendientes. Dado que no hemos recibido menos de lo solicitado, podríamos asumir erróneamente que aún hay más datos, pero **EPOLL** no generará otro evento, ya que efectivamente hemos leído todo.

Este problema provoca que el servidor **no procese** completamente la petición hasta que el cliente **envíe más** datos, lo que podría terminar mezclando solicitudes y causando errores en la comunicación.

Para evitar esto, una solución es hacer un "peek" con recv, es decir, echar un vistazo a los datos sin eliminarlos del buffer.

Si solicitamos leer 1024 + 1 bytes, podremos determinar si hay más datos por llegar. Si al ojear detectamos que hay más de 1024 bytes, sabremos que debemos seguir leyendo. Si no, podemos concluir que ya hemos recibido todos los datos.

Este enfoque nos permite manejar correctamente situaciones donde el tamaño de los datos recibidos coincide exactamente con el tamaño del buffer de lectura, evitando problemas en la gestión de las solicitudes.

Por lo tanto, el primer paso en la lectura de datos es determinar si una vez leído el fragmento de datos aún quedarán más datos por ser leídos.

Luego se procede a **leer** el fragmento, **guardarlo** en el buffer de lectura que contiene todos los datos leídos, **actualizar** la variable del total de bytes leídos y **aumentar** la variable del total de peticiones del cliente (para **keep-alive**).

Si se **terminó** de leer todos los datos, se llama a la función encargada de **procesar** la petición.

### CLIENTE (ESCRIBIR)

Para escribir en un **FD** de un cliente el proceso es parecido a la lectura, pero en este caso sabemos la cantidad de datos que se deben escribir y no necesitamos hacer un **peek**.

En cada iteración de EPOLL que nos indique que el FD del cliente está listo para recibir datos, enviamos un fragmento de datos.

Cuando se ha **terminado** de enviar los datos, se **comprueba** si debe **cerrarse** el cliente. Esto puede deberse a varios motivos, como una **solicitud** expresa del cliente de cerrar la conexión o ha llegado al **límite** de peticiones permitidas en una sola conexión.

También se genera un log con la información de la solicitud y respuesta al cliente.

# DATA (LEER)

Para leer datos de un archivo o un CGI el proceso es muy parecido al de leer desde un cliente. Con una particularidad especial.

EPOLL no puede manejar descriptores de archivo (FD) de archivos en disco directamente, es decir, no podemos abrir un archivo y asociar su FD a EPOLL.

Para evitar esta limitación, podemos usar la función splice().

La función **splice()** nos permite **mover** datos entre dos descriptores de archivo directamente, sin pasar por el **espacio de usuario**. Esto hace que las transferencias de datos sean más **eficientes**.

En nuestro caso, podemos usarla para mover datos de un archivo a un pipe, luego, EPOLL puede monitorear ese pipe en lugar del archivo directamente.

Para manejar archivos con EPOLL, se sigue este procedimiento:

•	Abrir el archivo y obtener su tamaño	Al <b>abrir</b> el archivo, además de <b>crear</b> su <b>EventInfo</b> , obtenemos el <b>tamaño</b> total del archivo. Esto es importante para saber cuándo hemos <b>terminado</b> de leer todos los datos.
•	Crear un pipe	En el <b>EventInfo</b> correspondiente al <b>FD</b> del archivo, creamos un <b>pipe</b> . El pipe servirá de <b>intermediario</b> para pasar datos entre el archivo y <b>EPOLL</b> .
•	Añadir el pipe de lectura a EPOLL	<b>Añadimos</b> el pipe de lectura a <b>EPOLL</b> para que monitoree los eventos. Ahora, <b>EPOLL</b> recibirá notificaciones cuando haya datos listos para ser leídos del <b>pipe</b> .
•	Mover datos del archivo al pipe	Usamos <b>splice()</b> para transferir datos desde el <b>FD</b> del archivo al <b>pipe</b> de escritura. Esta operación <b>mueve</b> los datos sin pasar por el <b>espacio de usuario</b> , lo que es más <b>eficiente</b> .
•	Iteraciones con EPOLL	Después de <b>leer</b> un fragmento de datos, si aún quedan datos por leer, usamos <b>splice()</b> para seguir transfiriendo más de datos del archivo al pipe. Así, <b>EPOLL</b> seguirá generando eventos mientras haya datos por transferir.
•	Detectar el fin de la lectura	Cuando la cantidad de datos transferidos con <b>splice()</b> alcanza el <b>tamaño</b> total del archivo (obtenido en el paso 1), sabemos que hemos <b>terminado</b> de leer el archivo completo.
•	Eliminar EventInfo y procesar datos	Una vez que todos los datos han sido leídos, <b>eliminamos</b> el <b>EventInfo</b> correspondiente y llamamos a la función encargada de <b>procesar</b> los datos.

**NOTA:** Este método no está completamente desarrollado y recibirá muchos cambios antes de estarlo.



La caché se encarga de almacenar en memoria archivos de pequeño tamaño para poder servirlos sin tener que acceder al disco, lo cual es mucho más rápido y eficiente

La clase **Cache** es la encargada de almacenar y administrar las operaciones de caché.

La caché tiene un **límite** de tamaño (**100** archivos por defecto) y cada archivo añadido a la caché tiene un tiempo de **expiración** y un **orden** de uso. Esto permite mantener copias en caché que sean **recientes** y el orden de uso es importante para eliminar el archivo más antiguo que se sirvió en caso de llegar al límite de capacidad de la caché.

El proceso de cache es el siguiente:

•	Comprobar si el archivo esta en caché	Los archivos se <b>guardan</b> en caché en base a su <b>ruta</b> . Si la ruta al archivo se <b>encuentra</b> en la caché, se <b>envía</b> directamente su contenido.
•	El archivo no está en caché	Se procede a <b>abrir</b> y <b>leer</b> el archivo. Una vez se ha terminado de leer, si el archivo no supera el <b>límite</b> de tamaño para ser guardado en caché, se <b>añadirá</b> .
•	No hay espacio en la caché	Si no hay <b>espacio</b> para el archivo nuevo, se <b>eliminarán</b> los archivos en caché <b>expirados</b> . Si aun no hubiera espacio, se <b>eliminaría</b> el archivo más <b>antiguo</b> que haya sido servido.
•	Añadir archivo a la caché	Finalmente se añade el archivo a la caché para poder ser servido desde ahí la próxima vez que un cliente lo solicite.

