

---

This is the **published version** of the bachelor thesis:

Alonso Pichardo, Lluís; Carpio Miranda, Miguel, dir. Creacion de una red robusta proxying p2p para utilizar libremente servicios en Internet desde redes restrictivas. 2024. (Enginyeria Informàtica)

---

This version is available at <https://ddd.uab.cat/record/290079>

under the terms of the  license

# Creación de una red robusta proxying p2p para utilizar libremente servicios en Internet desde redes restrictivas

Lluís Alonso Pichardo

6 de febrero de 2024

**Resumen**– Muchas veces nos conectamos a redes públicas abiertas, las cuales por razones de seguridad los administradores de red encargados de estas optan por restringirlas, haciendo imposible la utilización de ciertos servicios en Internet. En este proyecto, se diseñará e implementará una red proxy P2P, mostrando todo el proceso de diseño, implementación, y las funciones y roles de los diferentes participantes de la red, además se mostrará el proceso de simulación y se probará sobre una red real.

**Palabras clave**– Proxy, P2P, túnel, servidor, peers.

**Abstract**– Many times, we connect to open public networks, which, for security reasons, the network administrators in charge of these choose to restrict them, making it impossible to use certain services on the Internet. In this project, I will design and implement a P2P proxy network, showing the entire design process, implementation, and the functions and roles of the different network participants; the simulation process will also be shown and tested on a real network.

**Keywords**– Proxy, P2P, tunnel, server, peers

## 1 INTRODUCCIÓN

MUCHOS administradores de red encargados de garantizar la seguridad en una red pública optan por restringir la red y solo permitir conexiones salientes por el puerto 80 y 443, o, por otra parte, tienen una blacklist de IP donde bloquean todo el tráfico saliente a estos.

Esto hace que utilizar determinados servicios desde estas redes sea “imposible”, ya que por ejemplo, si se quiere abrir una VPN que utilice un puerto diferente, o usar un servicio de una IP baneada, no podrá efectuarse la conexión.

En el año 2021, la Universidad Autónoma de Barcelona sufrió un ciberataque[1], lo que resultó en la paralización de sus servicios, dejando a todos los estudiantes sin acceso a servidores ni internet dentro de la Universidad. Como respuesta a esta situación, una vez que se restauraron los servi-

cios, se implementó la configuración restrictiva mencionada anteriormente en la red proporcionada a los alumnos, dificultando el acceso a según que servicios en Internet desde la red universitaria.

La motivación de este trabajo surgió por este hecho, y se tratará de implementar una red de proxys P2P que permitiera utilizar libremente todo tipo de servicios desde una red restringida, evadiendo las configuraciones de los administradores de red.

En el capítulo II se muestra el estado del arte y se explicará en que se diferencia el servicio a desarrollar en este proyecto a los existentes.

En el capítulo III se exponen los objetivos a seguir en este trabajo, subdividiendo estos en objetivos más pequeños para facilitar la obtención de estos.

En el capítulo IV se explica la planificación y la metodología, para designar las pautas a seguir, y garantizar el buen desarrollo del proyecto.

En el capítulo V se muestra como se diseñó el sistema, además de una primera implementación de este diseño, detallando los aspectos, e indicando las librerías utilizadas.

En el capítulo VI se demuestra como se asegura el servicio, y qué tecnologías se utilizaron para conseguirlo.

En el capítulo VII se prueba que el servicio es funcio-

---

• E-mail de contacte: Lluís.AlonsoP@autonoma.cat  
 • Menció realitzada: Tecnologies de la Informació  
 • Treball tutoritzat per: Miguel Carpio Miranda (departament d'Enginyeria de la Informació i de les Comunicacions)  
 • Curs 2023/24

nal, y mediante una prueba de concepto, donde se simula una restricción por un administrador, se consigue igualmente acceder a un servicio previamente inaccesible.

En el capítulo VIII se hace un análisis breve del bypass, y se analizan las diferencias entre una conexión HTTPS normal, y un túnel SSH establecido en el mismo puerto.

En el capítulo IX se muestran las conclusiones del proyecto, comparando los resultados obtenidos con los objetivos iniciales presentados, y valorando que se ha aprendido durante la realización del trabajo.

En el capítulo X se exponen posibles mejoras para este trabajo, dirigidas a futuros proyectos que deseen continuar con esta labor.

## 2 ESTADO DEL ARTE

La práctica utilizada para hacer el bypass del firewall es comúnmente conocida[2] y utilizada por varias herramientas, como por ejemplo Chisel[3], una herramienta que sirve para hacer túneles en firewalls restrictivos. Aun así, esta herramienta funciona solo end-to-end[4] y, por tanto, no te permite redireccionar puertos.

El tema de tener una red para redistribuir el tráfico tampoco es nada nuevo, se podría parecer a lo que hace una VPN. De hecho, existen diversos software que ofrecen este servicio que se denominan proxys P2P[5], como por ejemplo Smartproxy[6], o Iproxy[7].

Aun así, en este trabajo he querido empezar desde cero una red P2P proxy, y, por tanto, encontrarme con las problemáticas que pueda suponer el diseño e implementación de estas.

## 3 OBJETIVOS

El objetivo principal de este proyecto consiste en conseguir implementar una red para redirigir el tráfico, mediante el uso de la aplicación proxying P2P. Para lograr este objetivo, se tendrán que cumplir los siguientes objetivos específicos.

### 3.1. Diseñar e implementar los diferentes participantes en la red

Para el diseño de la red, intentar distribuir lo máximo posible el carácter distribuido de la red. Ya que desde un inicio de partida se optará por una solución centralizada, y progresivamente se irá descentralizando.

En cuanto a la implementación, el enfoque inicial será la simulación o emulación de una red con el propósito de verificar la funcionalidad de la aplicación P2P. Una vez se haya confirmado su eficacia en este entorno simulado, se procederá a evaluar su funcionamiento en una red real.

### 3.2. Asegurar los aspectos de comportamiento de la red

En este apartado se mostrarán los objetivos a realizar para mantener el buen funcionamiento y comportamiento de la red, garantizando la seguridad, las tolerancias a fallas, y la optimización de recursos.

#### 3.2.1. Asegurar el servicio

Conseguir que la seguridad de la red sea robusta y, por tanto, garantice la confidencialidad, la integridad, la autenticación de los mensajes enviados en esta red, lo que comúnmente se conoce como CIA[8].

#### 3.2.2. Controlar las fallas

Al ser una red P2P, conseguir que esta sea tolerante a fallas, es decir, que sea tolerante a que los diferentes agentes de la red se desconecten de esta. Esto significa que, por ejemplo, si un cliente tiene asignado un proxy y este falla o deja de estar en línea, se tendrá que asignar automáticamente otro proxy sin que el cliente se dé cuenta.

#### 3.2.3. Optimizar los recursos

Adicionalmente, es importante conseguir temporalidad de los agentes en la red. Esto significa que si un cliente tiene un proxy asignado, pero no lo utiliza durante un período determinado, dicho proxy se liberará para que otros clientes que lo necesiten puedan usarlo. El cliente original solo volverá a tener un proxy asignado cuando manifieste nuevamente su intención de utilizar la red con proxy, evitando así la asignación innecesaria de recursos de proxy cuando no son utilizados.

### 3.3. Garantizar las características en los clientes

En este apartado se mostrarán los objetivos a realizar para brindar y facilitar el uso y la información de los clientes en el servicio, informando en todo momento a los peers, proveerles de una interfaz gráfica, y un script de instalación para facilitar la incorporación de estos.

#### 3.3.1. Informar en todo momento a los peers

Conseguir que todos los peers tengan información sobre su estado en la red, y sepan la información de las acciones que hacen, y también sepan la posibilidad de que alguna excepción haya ocurrido. Para esto, han de tener algún tipo de lugar donde poder ver estas trazas o logs.

#### 3.3.2. Proveer de una interfaz a los clientes

Implementar una interfaz gráfica de usuario (GUI) para que los clientes puedan realizar de manera más sencilla todas sus acciones en la red. A través de esta GUI, los clientes deben poder solicitar la asignación y desasignación de un proxy, además de la posibilidad de ofrecerse y retirarse como proxy.

#### 3.3.3. Crear un script para los peers

Desarrollar un script de instalación destinado a los clientes que deseen unirse a la red, con el propósito de simplificar su acceso a la misma. Esto permitirá lograr el objetivo de proporcionar una capa de abstracción al cliente, haciéndole más sencillo el proceso de incorporación.

### 3.4. Análisis y comprensión del bypass

Para lograr este objetivo, analizaré el tráfico y trataré de entender las diferencias entre el tráfico web por el puerto 443 y un túnel establecido por este puerto, y, por tanto, comprender la dificultad de un firewall de detectar este bypass.

## 4 PLANIFICACIÓN Y METODOLOGÍA

A causa de que en este proyecto se va a desarrollar bastante software, (se ha de desarrollar tanto el código del servidor como de los clientes) y las limitaciones que conlleva un trabajo de fin de grado (recursos y tiempo limitado), se ha pensado que la metodología más adecuada es la de Prototyping.

A primera vista suena extraño utilizar este tipo de metodología en un TFG, donde se suele tener un cliente y a medida que se va desarrollando el proyecto se le pregunta al cliente por feedback. Pero esta manera de desarrollar

software, cuando no se conocen a priori las dificultades que pueden surgir, es bastante útil, y encaja perfectamente en este trabajo.

Por tanto, empezaré desarrollando un prototipo sencillo y viendo qué funcionalidades ir agregando, a medida que vaya creciendo la complejidad me vestiré de “cliente” y dirigiré el proyecto hasta los objetivos especificados anteriormente. Esto también es útil, porque como se quiere llegar a un sistema seguro, es mejor primero centrarse en la funcionalidad, aplicando medidas de seguridad básicas, y en el momento en el que el prototipo funcione, mejorarlas.

Por tanto, el proyecto tendrá diferentes fases, las cuales están representadas mediante el diagrama de Gantt en la Figura 1,2 y 3 del Apéndice 1. Primero se tratará de hacer las pruebas en el entorno de simulación más pertinente para poder probar la funcionalidad del código que se vaya implementando. Luego se hará un prototipo simple de servidor centralizado, clientes y proxys.

Una vez logrado esto, se intentará garantizar la seguridad del sistema, haciendo los cambios pertinentes al prototipo diseñado.

Cuando se demuestre la seguridad de este sistema, entonces se podrá probar en una red real, teniendo que adaptar el código ante las dificultades que esto conlleva. Todo esto se puede ver en la Figura 2 del Apéndice 1.

Finalmente, para lograr los últimos objetivos se intentará distribuir lo máximo posible el comportamiento de la red, intentando eliminar el rol de servidor centralizado. Esta etapa del proyecto es bastante complicada de definir, ya que en un sistema distribuido lograr la máxima distribución es complicado. Esta fase se puede ver en la Figura 3 del Apéndice 1.

Con todo esto, la duración del proyecto estimada es de 160 días.

## 5 DESARROLLO

En este apartado se explica de manera detallada en que ha consistido todo el diseño e implementación de la red, describiendo las funcionalidades de los peers, los errores y las soluciones encontrados durante este proceso.

### 5.1. Primer diseño de la red

Para facilitar la implementación en este proyecto, se optó por un diseño centralizado, donde un servidor se encargaría de gestionar las asignaciones de otros peers, almacenar el estado de estos, gestionar las claves para los túneles, entre otras funcionalidades que se explican en el apartado 6.2. Los peers en esta primera versión tendrán dos tipos de roles. Podrán ofrecerse como servidores proxy, para otros usuarios de la red que quieran utilizar el servicio de la red, y, por otro lado, pueden ser clientes que quieran utilizar el servicio. Cabe destacar, que en esta primera versión no se va a controlar la malignidad de los peers, se va a suponer que un cliente proxy, no se encuentra en una red restringida, o que una vez se puede hacer un túnel de un cliente a un proxy, este no va a intentar conectarse por SSH para hacer maldades. En una futura versión se resolverán estas problemáticas.

Por tanto, para describir todo el Workflow de la red, en la siguiente Figura se puede ver resumido todo el proceso.

Primeramente, en un caso ideal, cuando al servidor centralizado le llega una petición de un cliente que quiere ofre-

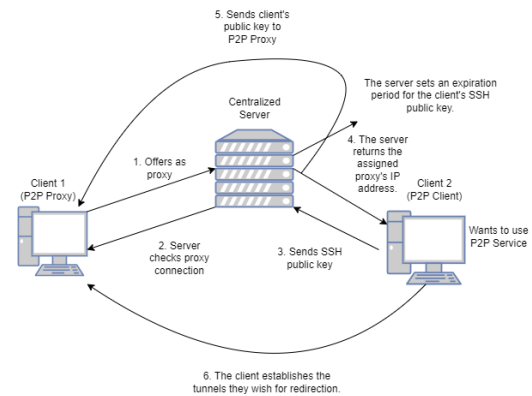


Fig. 1: Workflow del primer diseño

cerse como proxy, el servidor le ofrece su clave pública para posteriormente probar la conexión y verificar la buena intencionalidad del proxy. Una vez esta comprobación es efectuada, y se valida la disponibilidad del peer, se almacena en una base de datos la dirección IP de este.

Cuando una petición de un cliente pidiendo un proxy llega, el servidor consulta en la base de datos proxys disponibles, y si hay alguno, le devuelve la IP del proxy para que este pueda realizar la conexión. En este primer diseño la profundidad de los peers a la hora de hacer los túneles es solo de 1, es decir, no hay más de un redireccionamiento en la conexión, para facilitar el trabajo a realizar en esta versión.

En la petición del cliente, este le manda la clave pública, para que el servidor se encargue de enviarla al proxy. Así, cuando el cliente quiera establecer un túnel, se podrá efectuar.

### 5.2. Implementación del servidor

En el Servidor se optó por NodeJs, más concretamente, se utilizó el framework de Express[9]. Para la base de datos se escogió MongoDB, ya que hay bastante documentación para construir una REST API con Express[10]. A nivel de código, para este servidor, se han definido 2 modelos:

- **ProxiesModel.js:**  
Este modelo se encarga de gestionar las funcionalidades relacionadas con los proxys en el lado del servidor. Las funciones más importantes y destacables son la de verificar la conexión ssh del proxy, la de almacenar la IP del proxy, la de asignar un proxy libre a un cliente, y la de desasignar un proxy asignado, todo esto actualizando siempre la base de datos de Mongo.
- **sshKeyModel.js:**  
Este modelo se encarga de gestionar las funcionalidades relacionadas con la gestión de las claves. La función más importante es la de la asignación de una expiración de las claves públicas, y la eliminación de estas en la base de datos cuando expiren.

En referencia a la API Rest esta tiene diversos endpoints, de entre los cuales se encuentran:

- **/get-server-public-key**  
Esta ruta permite descargar la clave pública del servidor centralizado. Esta se encuentra en la ruta `./ssh/id_rsa.pub`, y se manda en la respuesta en formato Json, esto gracias a la librería `Body-Parser`[11].

- `/subscribe-proxy` :  
Esta ruta permite a un peer ofrecerse como proxy, como se ha mencionado antes, es necesario que este ya tenga la clave pública ssh del servidor para validar su conexión.
- `/unsubscribe-proxy`  
Esta ruta permite que un proxy que está ofreciendo sus servicios pueda de forma voluntaria desofrecer sus servicios.
- `/assign-proxy`  
Esta ruta permite a un cliente que se le asigne un proxy, para poder posteriormente crear los túneles con este. En la petición el cliente envía su clave pública, y en la respuesta se le devuelve la IP del proxy, en caso de que haya uno disponible.
- `/unassign-proxy`  
Esta ruta permite a un cliente de forma voluntaria que le desasignen el proxy asignado por el servidor.

### 5.3. Base de datos

Como se ha comentado anteriormente, la base de datos escogida ha sido MongoDB. Se han definido dos bases de datos. La base de datos proxies, y la base de datos sshkeys.

- proxies: Esta base de datos tiene una única tabla, la cual almacena la IP del proxy, la IP del cliente, y el estado de la asignación. Este último parámetro es para encontrar de manera más eficiente un proxy sin asignar.
- SSHkeys: Esta base de datos almacena también una única tabla, la cual almacena la clave pública de los clientes, además del tiempo de expiración de estas.

### 5.4. Implementación del cliente

Para el código de los peers, se optó por utilizar el lenguaje C++, utilizando la librería FLTK[12] para la implementación de la GUI. Se decidió utilizar esta solución a causa de que una programación orientada a objetos iba a ayudar mucho en la escalabilidad del código del proyecto, y esta librería es conocida por su fácil integración y sencillez.

Cabe destacar que debido a la gran cantidad de funciones y código que hay en la parte de los clientes, solo se explicará las clases implementadas por encima, y no tan en detalle. En la Figura 2 se puede observar los diferentes elementos del menú principal de la GUI.

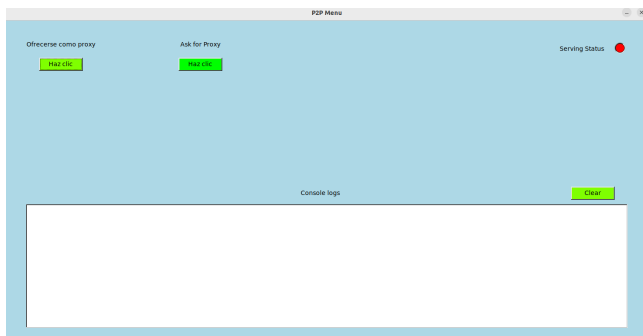


Fig. 2: Menú principal GUI peers

La GUI tiene diversos elementos, los cuales son:

- Botón de ofrecerse como proxy. En el momento que el usuario hace clic, se envía una petición al servidor, en la ruta mencionada anteriormente. En el caso de que se ofrezca correctamente, el botón se reemplaza por un botón de parar de ofrecerse como proxy, para que el peer pueda dejar de estar activo en la red.
- Botón de ask for proxy. Cuando este botón es seleccionado, se llama al endpoint correspondiente en el servidor centralizado, y cuando se le asigna un proxy al peer, el usuario puede decidir que túneles establecer como se puede ver en la Figura 3. Al principio solo hay una sesión para conectarse, pero el usuario puede, mediante los botones de añadir o quitar, modificar el número de túneles posibles simultáneos con un máximo de 4.

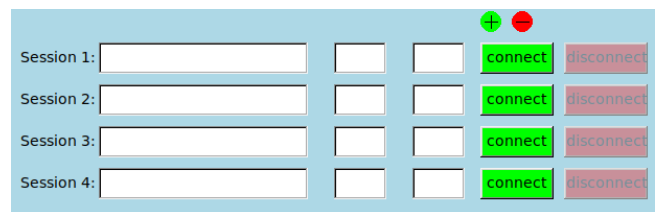


Fig. 3: Sesiones que puede elegir el cliente

Cada sesión tiene un botón para establecer la conexión del túnel. En un principio se quería utilizar libssh[13] para el establecimiento de los túneles, el problema es que esta librería no permitía acceder a los túneles desde fuera de la aplicación, y, por tanto, se decidió utilizar el sistema del host para ejecutar el comando SSH del túnel.

- Un icono de estado, que representa si el peer está sirviendo o no. En el momento en el que se le da al botón de ofrecerse como proxy, y el servidor le contesta con que se ha suscrito correctamente, el icono aparecerá en verde, en cambio, si no está sirviendo, el icono aparece en rojo.
- Una consola de debugación, para informar de todos los mensajes recibidos en la red, además de posibles errores no esperados, para que el usuario sepa en todo momento que está sucediendo. Además de esto, existe un botón de crear, para limpiar la consola de mensajes ya leídos.

A nivel de código, en los peers se han definido 4 cpp:

- P2PMenu.cpp: Esta clase gestiona todas las funcionalidades de la interfaz gráfica. Esta contiene objetos del resto de las clases, ya que es la clase principal.
- ConnectionManager.cpp : Esta clase se encarga de las peticiones web, y de las conexiones SSH. Para las peticiones web se ha utilizado la librería libcurl[14].
- RoundButton.cpp : Esta clase gestiona los botones más complejos que se muestran en la GUI.
- main.cpp: Esta clase es la más sencilla de todas, y solo llama al constructor de la clase P2PMenu, la encargada de la interfaz.

## 5.5. Script de instalación para los peers

Para facilitar la creación de peers a la hora de la simulación, se ha diseñado un script de instalación, que configura los peers para el uso en la red. Este consiste en:

- Instalación de librerías mencionadas anteriormente, a causa de que las librerías están dynamically linked[15]. Esto se ha decidido así para minimizar el peso del ejecutable.
- Instalación del servidor SSH, configuración de escucha en el puerto 443 y autenticación por clave, modificando el archivo `/etc/ssh/sshd_config`, y lanzamiento del servidor.
- Creación del usuario para los túneles, y creación de directorios y archivos necesarios, como el directorio `.ssh` y el archivo `authorized_keys`, además de establecer los permisos y evitar errores en la conexión.

## 6 ASEGURAR EL SERVICIO

Antes de mostrar el funcionamiento del servicio, era necesario proceder a mejorar la seguridad del servicio, para poder evitar ciertos ataques. En este apartado se mostrará como se ha migrado las conexiones HTTP a HTTPS tanto en el lado del servidor como del cliente. Gracias a esto se evitan ataques del tipo Man-In-The-Middle[16].

### 6.1. En el servidor

Para el servidor centralizado, se ha utilizado el módulo `https`[17], y la generación de un certificado autofirmado para el dominio de este. Se ha escogido el dominio "p2pProxyService.com". La problemática de tener un dominio radicaba en tener que pagar por este en un principio, pero se optó por una solución práctica y segura. En el repositorio de GitHub mencionado anteriormente, existe la IP del servidor y el dominio de este, para que los clientes al hacer la instalación, descargarán la entrada del archivo, y agregarán esta al directorio `/etc/hosts`, además del contenido del certificado público. La modificación en el código consistió en modificar el propio `server.js`, y en vez de usar `app.listen` directamente, se invoca a `https.createServer`, pasándole la clave privada y pública.

También se tuvo que actualizar la actuación del servidor como cliente cuando se conecta al puerto 12345 explicado anteriormente. Para esto se tuvo que utilizar la librería `tls`[18], y la implementación de este fue más complicada. Esto se hizo modificando ligeramente la ruta `/subscribe-proxy`, obligando al proxy proporcionar la clave pública de la conexión de escucha de este. Con esta modificación se comprueba que el proxy es válido intentando la conexión SSH y la del socket en escucha. Si una de estas falla, el servidor no añadirá al proxy como válido. Por tanto, se tuvo que modificar la base de datos, ahora además de todo lo anterior, almacenando la clave pública del proxy.

### 6.2. En el cliente

Para asegurar las conexiones del cliente, primero se comprueba en el código que existan las claves pública y privada de este, y en caso de no tenerlas, generarlas. El directorio de estas claves se decidió en `/home/ClientP2P/utills/`, separando las claves del peer y del servidor por los subdirectorios `client` y `server` respectivamente.

Para las conexiones salientes hacia el servidor centrali-

zado se utilizó la librería que se utilizaba anteriormente para conexiones HTTP, la librería `libcurl`, modificando la clase `ConnectionManager`, específicamente la función `postRequest`, y además de esto, se procedió a enviar al servidor en la petición de `/subscribe-proxy`, la clave pública del proxy.

Para migrar de HTTP a HTTPS el socket del puerto 12345, se utilizaron las librerías `atomic`[19] y `openssl`[20], y se modificó la función `listenForConnections`, utilizando las dos librerías anteriores.

Se tuvo que modificar también el `Makefile`, añadiendo las opciones `-lcrypto`, `-pthread` y `-lssh`, para que el compilado se generara.

### 6.3. Interacciones entre clientes y servidor

Existía un problema importante que no se tuvo en cuenta cuando se implementó el código del servidor. Este consistía en que la autenticación de los clientes se hacían mediante la IP de la petición. En un entorno local esto no supone un problema, pero sí será un problema cuando se lance el servicio en Internet, a causa de que por culpa de NAT (Network Address Translation) múltiples clientes que accedieran al servicio podrían interferir entre ellos.

Una de las opciones que se tuvo en cuenta, era que los clientes se registrarán en el servidor con un usuario y contraseña, pero me parecía perder la oportunidad de identificar a los clientes por su clave pública.

Otra opción que se pensó, fue que los clientes utilizarán su clave pública cada vez que hicieran peticiones, pero en frente a esta posibilidad, se prefirió utilizar JWT[21] para identificar de manera equivocada a los clientes. Con esta modificación, los clientes tendrán dos tipos de JWT, uno para cuando actúan de proxies, y otro para cuando actúan de clientes, para evitar que un cliente que esté actuando como proxy pueda actuar como cliente con su JWT.

Para la implementación del JWT, se tuvo que modificar la base de datos, para poder almacenar los tokens emitidos por el servidor, el servidor en sí, emitiendo los tokens en los endpoints `/subscribe-proxy` y `assign-proxy`, para más tarde verificar los proporcionados de los clientes en las rutas `/unsubscribe-proxy` y `unassign-proxy`.

Otra mejora que se tuvo que hacer consistió en la autenticación por parte del servidor al enviar los mensajes a los proxies, ya que en la versión anterior no había ningún tipo de autenticación, y cualquiera podía suplantar a este.

Para solucionar esta problemática se decidió que el proxy antes de ofrecer sus servicios generará un número entero random de 256 bits, y que se lo enviará al servidor. Más tarde, cuando el servidor tenía que enviar un mensaje al cliente, este le devolvería el random de 256 bits para verificar su autenticación. De esta manera se evita que los mensajes de control que envía el servidor, los pueda suplantar un atacante.

## 7 PRUEBA DE CONCEPTO

En este apartado se mostrará un caso de uso de este servicio, demostrando de que funciona en un entorno local, para más tarde poder implementarlo en la red. Para hacer esta prueba, se lanzan dos máquinas virtuales en modo bridge[22], los dos con imágenes de Ubuntu 22.04.3 LTS[23].

En la Figura 4, se puede observar como no hay ningún





```
lluis@lluis-VirtualBox:~/Documents/POC$ sudo cat vpnfile.ovpn
[sudo] password for lluis:
client
dev tun
proto tcp
remote 127.0.0.1 1337
resolv-retry infinite
nobind
persist-key
persist-tun
remote-cert-tls server
comp-lzo
verb 3
data-ciphers-fallback AES-128-CBC
data-ciphers AES-256-CBC:AES-256-CFB:AES-256-CFB1:AES-256-CFB8:AES-256-OFB:AES-256-GCM
tls-cipher "DEFAULT:0xFE01=0"
```

Fig. 11: Modificación de parámetros remote en el archivo VPN

```
lluis@lluis-VirtualBox:~/Documents/POC$ sudo openvpn vpnfile.ovpn
[sudo] password for lluis:
2024-01-21 21:01:37 WARNING: Compression for receiving enabled. Compression has been us
low-compression yes" is also set.
2024-01-21 21:01:37 OpenVPN 2.5.5 x86_64-pc-linux-gnu [SSL (OpenSSL)] [LZO] [LZ4] [EPOL
2024-01-21 21:01:37 library versions: OpenSSL 3.0.2 15 Mar 2022, LZO 2.10
2024-01-21 21:01:37 Outgoing Control Channel Encryption: Cipher 'AES-256-CTR' initializ
2024-01-21 21:01:37 Outgoing Control Channel Encryption: Using 256 bit message hash 'SH
2024-01-21 21:01:37 Incoming Control Channel Encryption: Cipher 'AES-256-CTR' initializ
2024-01-21 21:01:37 Incoming Control Channel Encryption: Using 256 bit message hash 'SH
2024-01-21 21:01:37 TCP/UDP: Preserving recently used remote address: [AF_INET]127.0.0.1
2024-01-21 21:01:37 Socket Buffers: R=[131072->131072] S=[16384->16384]
2024-01-21 21:01:37 Attempting to establish TCP connection with [AF_INET]127.0.0.1:1337
2024-01-21 21:01:37 TCP connection established with [AF_INET]127.0.0.1:1337
2024-01-21 21:01:37 TCP_CLIENT link local: (not bound)
2024-01-21 21:01:37 TCP_CLIENT link remote: [AF_INET]127.0.0.1:1337
```

Fig. 12: Conexión VPN establecida a través del bypass

```
$: tun0: <POINTOPOINT,MULTICAST,NOARP,UP,LOWER_UP> mtu 1500 qdisc fq_codel state UNKNOWN
link/none
inet 10.10.16.94/23 scope global tun0
    valid_lft forever preferred_lft forever
inet6 dead:beef:4::105c/64 scope global
    valid_lft forever preferred_lft forever
inet6 fe80::49cd:8916:9e48:a89c/64 scope link stable-privacy
    valid_lft forever preferred_lft forever
lluis@lluis-VirtualBox:~/Documents/POC$
```

Fig. 13: Interfaz de la VPN levantada correctamente

ciendo un túnel SSH en un puerto diferente al 22.

En la Figura 14, se muestra la captura de una petición web a Google, pudiéndose observar el uso de TLS para la conexión HTTPS. En comparación a la Figura 15 se muestra la captura del túnel establecido mediante SSH.

La principal diferencia que se ve en las dos capturas de Wireshark es que detecta la conexión HTTPS como TLSv1.2, mientras que la otra la detecta como SSL. Al estar cifradas las dos conexiones son totalmente privadas, pero a priori parece ser posible diseñar un firewall que detecte los túneles.

```
26 2.122636352 127.0.0.53 127.0.0.1 DNS 103 Standard query
27 2.122636352 127.0.0.53 127.0.0.1 DNS 115 Standard query
28 2.123916336 192.168.137.160 142.250.200.132 TCP 76 80 -> 41462 [SY
29 2.139489199 142.250.200.132 192.168.137.160 TCP 76 80 -> 41462 [SY
30 2.139525782 192.168.137.160 142.250.200.132 TCP 68 41462 -> 80 [AC
31 2.139711623 192.168.137.160 142.250.200.132 HTTP 414 GET / HTTP/1.1
32 2.159937309 142.250.200.132 192.168.137.160 TCP 68 80 -> 41462 [AC
33 2.393269937 142.250.200.132 192.168.137.160 HTTP 1165 HTTP/1.1 302 F
34 2.393336616 192.168.137.160 142.250.200.132 TCP 68 41462 -> 80 [AC
35 2.397828674 192.168.137.160 142.250.200.132 TLSv1.2 401 Application Da
36 2.413798600 142.250.200.132 192.168.137.160 TCP 68 443 -> 60494 [A
37 2.553769500 142.250.200.132 192.168.137.160 TLSv1.2 1106 Application Da
38 2.554859061 142.250.200.132 192.168.137.160 TLSv1.2 1468 Application Da
39 2.554891903 192.168.137.160 142.250.200.132 TCP 68 60494 -> 443 [A
40 2.554859406 142.250.200.132 192.168.137.160 TLSv1.2 1468 Application Da
41 2.554859553 142.250.200.132 192.168.137.160 TLSv1.2 2180 Application Da
```

Fig. 14: Conexión HTTPS a Google

## 9 CONCLUSIONES

Como conclusiones a los objetivos mencionados anteriormente, en general se han cumplido todos los objetivos. El más importante y principal era el de implementar el servicio que permitiera el acceso libre en Internet desde una red res-

```
1 0.000000000 192.168.137.160 192.168.137.240 TCP 76 51432 -> 443 [S
2 0.000565948 192.168.137.240 192.168.137.160 TCP 68 443 -> 51432 [S
3 0.000599255 192.168.137.160 192.168.137.240 TCP 68 51432 -> 443 [A
4 0.000790479 192.168.137.160 192.168.137.240 TCP 109 51432 -> 443 [P
5 0.001162160 192.168.137.240 192.168.137.160 TCP 68 443 -> 51432 [A
6 0.010303383 192.168.137.240 192.168.137.160 TCP 109 443 -> 51432 [P
7 0.010329296 192.168.137.160 192.168.137.240 TCP 68 51432 -> 443 [A
8 0.010641504 192.168.137.160 192.168.137.240 SSL 1604 Continuation D
9 0.011280204 192.168.137.240 192.168.137.160 SSL 1180 Continuation D
10 0.012477592 192.168.137.160 192.168.137.240 SSL 116 Continuation D
11 0.016734383 192.168.137.240 192.168.137.160 SSL 592 Continuation D
12 0.020732301 192.168.137.160 192.168.137.240 SSL 84 Continuation D
13 0.061982365 192.168.137.240 192.168.137.160 TCP 68 443 -> 51432 [A
14 0.062085811 192.168.137.160 192.168.137.240 SSL 112 Continuation D
15 0.062357164 192.168.137.240 192.168.137.160 TCP 68 443 -> 51432 [A
16 0.062357216 192.168.137.240 192.168.137.160 SSL 112 Continuation D
```

Fig. 15: Conexión del túnel realizado mediante SSH

trictiva, el cual se ha demostrado a pequeña escala mediante la prueba de concepto mostrada en el apartado 7. Se ha conseguido implementar una interfaz para los clientes, como se ha mostrado también en las imágenes. También se ha programado un script para la instalación del software necesario para actuar como cliente. Y finalmente, se aseguró el servicio antes de probarlo en Internet, para evitar ataques, como se muestra en el apartado 6. El único objetivo que aún no se ha logrado completamente es alcanzar una distribución más amplia del servicio. En la implementación actual, se ha dependido en gran medida de la participación de un servidor centralizado para abordar los desafíos asociados con un servicio completamente distribuido.

Por tanto, se puede decir que se han cumplido la mayoría de objetivos siguiendo el planteamiento y metodología que se definió al principio del proyecto.

Como conclusiones más generales de este trabajo, he podido aprender las dificultades que suponen diseñar un sistema distribuido, en este caso peer to peer, y sobre todo la dificultad de implementar a nivel de código el diseño. En toda la carrera hemos estudiado tecnologías distribuidas, donde solo veíamos el enfoque teórico o de diseño, sin entrar en la gran dificultad que tiene desarrollar el código de estos, y si no fuera complicado implementar el código de un sistema de estas características, la dificultad que conlleva crear un sistema que sea seguro ante ataques. Aunque el sistema implementado en este trabajo no sea un producto final que se pueda utilizar, me he tenido que ver con todo este tipo de problemáticas en pequeña escala.

Además de que este trabajo me ha servido para desarrollar mis capacidades de full stack, al estar en todo momento programando tanto para el servidor como para el front-end del cliente, potenciando mi conocimiento en lenguajes como JavaScript y C++.

## 10 POSIBLES MEJORES

### 10.1. Mayor distribución

Intentar conseguir el carácter distribuido más alto posible en la red implementada. Por ejemplo, intentar dividir la carga del servidor centralizado, en diversos servidores, o también se podría migrar la base de datos mongo a sqlite, y, por tanto, tener el archivo de base de datos compartido y distribuido por P2P.

También se podría intentar, mediante una regla de consenso similar a Ethereum, que hubiera unos verificadores que se encargaran de monitorear el comportamiento de los proxys.



## 10.2. Diseño de un firewall

Ver y comprobar si existe algún tipo de firewall que con- siga vetar esta técnica, sin comprometer el tráfico web, es decir, desarrollar un firewall que pueda bloquear túneles SSH en puertos diferentes al 22, si es que se puede evitar esta técnica.

## AGRADECIMIENTOS

Para finalizar este proyecto, deseo expresar mi más sin- cero agradecimiento a diversas personas que han brindado un valioso respaldo a lo largo de su desarrollo.

En primer lugar, agradezco a Miguel Carpio por su continuo seguimiento del proyecto durante estos meses, brindándome orientación y sugerencias valiosas para me- jorar cada detalle del informe final.

Además, quiero reconocer el apoyo moral brindado por mi familia y amigos.

El constante apoyo y la compañía de mi familia y ami- gos han sido fuentes invaluable de motivación a lo largo de este viaje, desempeñando un papel significativo en el éxito de este proyecto. Su respaldo emocional ha sido tan valioso como cualquier guía técnica, y estoy profundamente agra- decido por contar con ellos a mi lado.

## REFERENCIAS

- [1] Pñerez, E. (2021) El ciberataque a la uab afec- tará hasta finales de Año: La Difícil Gestión de una Universidad sin acceso a su sistema in- formático durante meses, Xataka. Available at: <https://www.xataka.com/seguridad/ciberataque-a-uabafectara-finales-ano-dificil-gestion-universidad-acceso-a-su-sistema-informatico-durante-meses> (Accessed: 19September 2023).
- [2] Nek, D. (2022) What is a P2P proxy? things to know: Web hosting geeks' blog, Web Hosting Geeks Blog. Available at: <https://webhostinggeeks.com/blog/what-isp2p-proxy/> (Accessed: 19 September 2023).
- [3] Jpillora, JPILLORA/Chisel: A fast TCP/UDP tunnel over HTTP, GitHub. Available at: <https://github.com/jpillora/chisel> (Accessed: 23 September 2023).
- [4] academy, A.A. (2020) Incident res- ponce case: From SSH tunnel to end- point analysis, Medium. Available at: [https://alparslanakyildiz.medium.com/incidentresponse-case-from-ssh-tunnel-to-endpoint- analysisa4a7c9d0b67d](https://alparslanakyildiz.medium.com/incidentresponse-case-from-ssh-tunnel-to-endpoint-analysisa4a7c9d0b67d) (Accessed: 19 September 2023).
- [5] Sharma,R.(2023).7 best P2P proxy providers 2023 Available at: <https://www.bloggersideas.com/es/bestp2p-proxy/> (Accessed: 23 September 2023).
- [6] The fastest residential proxies, Smartproxy. Avail- able at: <https://smartproxy.com/lp/fastestresidential- proxies> (Accessed: 23 September 2023).
- [7] IPRoyal: Premium quality proxies, unbeatable prices, IPRoyal.com. Available at: <https://iproyal.com/> (Ac- cessed: 23 September 2023)..
- [8] Hashemi-Pour, C. and Chai, W. (2023) What is the CIA triad?: Definition from TechTarget, WhatIs. Available at: <https://www.techtarget.com/whatis/definition/Confidentiality- integrity-and-availability-CIA> (Accessed: 30 Septem- ber 2023).
- [9] Infraestructura de Aplicaciones Web Node.js Express. Available at: <https://expressjs.com/es/> (Accessed:30 September 2023).
- [10] Express.js and MongoDB Rest Api Tutorial MongoDB. Available at: <https://www.mongodb.com/languages/expressmongodb- rest-api-tutorial> (Accessed: 1 October 2023).
- [11] Body-parser, npm. Available at: <https://www.npmjs.com/package/body-parser> (Acces- sed:5 October 2023).
- [12] Fast light toolkit, Fast Light Toolkit - Fast Light Tool- kit (FLTK). Available at: <https://www.fltk.org/> (Ac- cessed: 13 October 2023).
- [13] The SSH library!, libssh. Available at: <https://www.libssh.org/> (Accessed: 25 October 2023).
- [14] The LIBCURL API libcurl - API. Available at: <https://curl.se/libcurl/c/> (Accessed: 28 October 2023).
- [15] Yan, D. (2020) C++ development tutorial 4: Static and dynamic libraries, Medium. Avail- able at: <https://domiyanyue.medium.com/c- developmenttutorial-4-static-and-dynamic-libraries- 7b537656163e> (Accessed: 5 November 2023).
- [16] team, I. editorial (2023) Man-in-the-middle attack, IONOS Digital Guide. Available at: <https://www.ionos.com/digitalguide/server/security/man- in-the-middle-attack-an-overview-of-attack-patterns/> (Accessed: 16 December 2023).
- [17] Node.js V21.4.0 documentation HTTPS — No- de.js v21.4.0 Documentation. Available at: <https://nodejs.org/api/https.html> (Accessed: 16 December 2023).
- [18] Node.js V21.4.0 documentation TLS (SSL) — Node.js v21.4.0 Documentation. Available at: <https://nodejs.org/api/tls.html> (Accessed: 16 Decem- ber 2023).
- [19] Std::Atomic, cppreference.com. Available at: <https://en.cppreference.com/w/cpp/atomic/atomic> (Accessed: 17 December 2023).
- [20] OpenSSL Foundation Inc. OpenSSL. Available at: <https://www.openssl.org/> (Accessed: 17 December 2023).
- [21] auth0.com Jwt.io, JSON Web Tokens. Available at: <https://jwt.io/> (Accessed: 20 January 2024).

- [22] Chapter 6, Virtual Networking. Available at: <https://www.virtualbox.org/manual/ch06.html> (Accessed: 17 December 2023).
- [23] Canonical, Ubuntu 22.04.3 LTS (Jammy Jellyfish). Available at: <https://releases.ubuntu.com/jammy/> (Accessed: 17 December 2023).
- [24] Hacking training for the best, Hack The Box. Available at: <https://www.hackthebox.com/> (Accessed: 17 December 2023).

## APÉNDICE

### A.1 DIAGRAMA DE GANTT

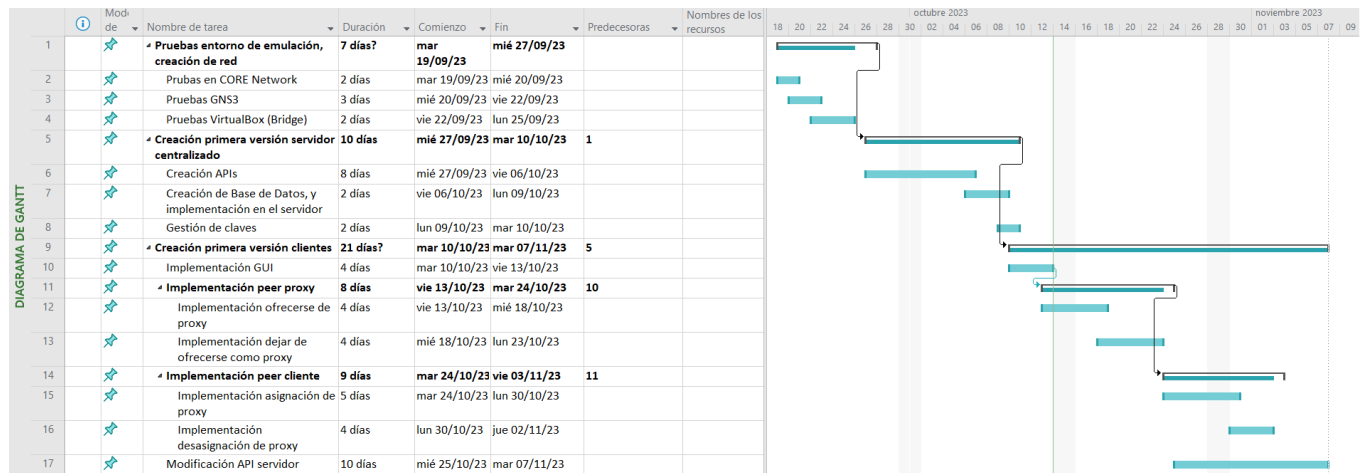


Fig. 1: Diagrama de Gantt Septiembre 2023 - Noviembre 2023

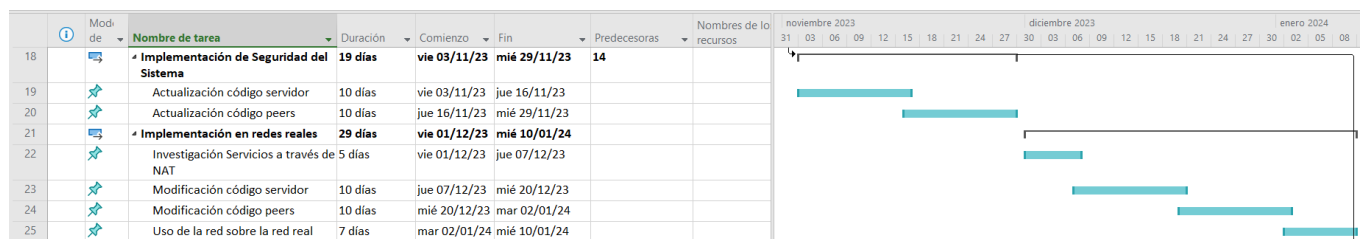


Fig. 2: Diagrama de Gantt Noviembre 2023 - Enero 2024

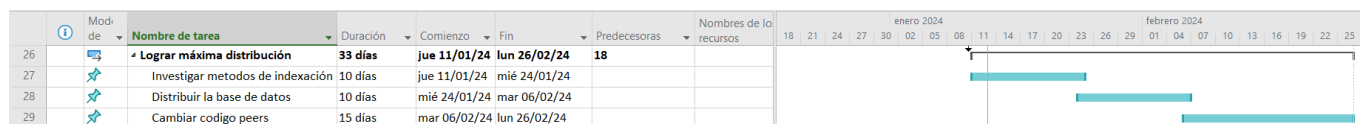


Fig. 3: Diagrama de Gantt Enero 2024 - Febrero 2024