Trabajo Práctico Especial - 'Diseño e implementación de un servidor proxy para el protocolo SOCKSv5 [RFC1928]'

Alumnos:	
De Simone, Franco	61100
Dizenhaus, Manuel	61101
Mattiussi, Agustín Hernán	61361
Sasso, Julián Martín	61535

${\rm \acute{I}ndice}$

1.	Introducción	2					
2.	Descripción de los protocolos y aplicaciones detalladas						
3.	3. Problemas encontrados durante el diseño y la implementación						
4.	Limitaciones de la aplicación	3					
5.	Posibles extensiones	3					
6.	Conclusiones	3					
7.	Ejemplos de prueba 7.1. Concurrencia	4 4 5 5					
8.	Guía de instalación	6					
9.	Instrucciones para la configuración	7					
10	.Ejemplos de configuración y monitoreo	7					
11	.Diseño del proyecto	9					

1. Introducción

Para la materia "Protocolos de Comunicación" se requirió diseñar, analizar, e implementar un servidor proxy para el protocolo SOCKSv5, como también la creación, definición e implementación completa de un protocolo de monitoreo para el servidor.

El servidor debía cumplir con ciertos requerimientos funcionales, entre los cuales destacaban que debía poder atender a múltiples clientes en forma concurrente y simultánea, soporte para conexiones salientes a direcciones IPv4, IPv6, o usando un Fully Qualified Domain Name. Estas conexiones debían estar manejadas utilizando sockets en modo no bloqueante multiplexada.

A su vez, el protocolo diseñado por nosotros debía tener ciertas fucionalidades, como por ejemplo permitir manejo de usuarios (operaciones del estilo ABM), activar/desactivar el *sniffer* de credenciales para el protocolo de POP3, ver métricas del servidor como conexiones históricas, bytes transferidos, etc.

2. Descripción de los protocolos y aplicaciones detalladas

El trabajo consistió en la implementación de un servidor para el protocolo SOCKSv5, definido bajo los lineamientos del [RFC 1928]. Este servidor tenía requerimientos como que pueda soportar mas de 500 conexiones en forma concurrente y simultanea, soportar autenticación usuario/contraseña como establece el [RFC 1929].

Esta implementación contó con ciertas limitaciones respecto a la implementación completa del protocolo, tales como que no fue definida la autenticación mediante GSS API (cuya definición se puede encontrar en el $[RFC\ 1961]$, como tampoco se contempló la implementación de las opciones de BIND ni UDP como comandos para SOCKSv5.

Por otro lado, se implementó un protocolo de monitoreo denominado **SCALO_NET** cuya definición completa se puede encontrar en un archivo dentro del repositorio. Este protocolo contempla funcionalidades tales como manejo de usuarios (agregado, borrado, modificaciones), visualización de métricas (conexiones históricas tanto de requests hacia el servidor mediante socks como también peticiones de conexión via el protocolo de monitoreo, bytes transferidos, entre otros), activar/desactivar el *dissector* de contraseñas para el protocolo POP3, listar los usuarios que el *dissector* ha ido recolectando.

3. Problemas encontrados durante el diseño y la implementación

Al comenzar uno de las mayores dificultades con las que se encontró el equipo fue la comprensión del código y las herramientas provistas por la cátedra. Si bien estos archivos fueron de gran ayuda a lo largo del proyecto, primero se tuvo que investigar cómo funcionaban las diferentes implementaciones para lograr un óptimo uso de las mismas. Entre ellas, está el selector junto con los buffers para una primera implementación de un proxy TCP y los parsers para el desarrollo del hello y la autenticación de socks. Hubo que indagar como hacer un uso correcto de las intenciones del selector, como también manejar apropiadamente la maquina de estados.

Un dilema de diseño que se nos presentó fue la capacidad que debían tener los buffers para leer información. En la consigna se esepecifica que: "Se espera que se maneje de forma eficiente los flujos de información (por ejemplo no cargar en memoria mensajes muy grandes, ser eficaz y eficiente en el intérprete de mensajes).". Como grupo debatimos como buscar el balance entre tamaño
suficiente para contener porciones significativas de la información (para realizar menor cantidad
de system calls), pero que no sean excesivamente grandes y sobrecarguen a la memoria. Dado el

scope de este proyecto, y considerando que la cantidad máxima de conexiones se ve significativamente afectado por el uso de la *syscall* select, escogimos un tamaño de buffer de 2KB (2048B), que permite tener un tiempo de ejecución bajo y a su vez no sobrecargar a la memoria.

4. Limitaciones de la aplicación

Entrando en lo mencionado en la sección anterior, existe una limitación en cuanto a la implementación del trabajo que está relacionada al uso de la *system call* select. La misma cuenta con una particularidad, y es que el registro de los file descriptors que puede escuchar puede contener hasta un máximo de 1024 elementos. Del manual de select(man select(2)):

"POSIX allows an implementation to define an upper limit, advertised via the constant FD_SETSIZE, on the range of file descriptors that can be specified in a file descriptor set. The Linux kernel imposes no fixed limit, but the glibc implementation makes fd_set a fixed-size type, with FD_SETSIZE defined as 1024, and the FD_*() macros operating according to that limit. To monitor file descriptors greater than 1023, use poll(2) instead."

Otra limitación del trabajo fue el tamaño de los buffers de lectura y escritura. Como se aclara en la consigna, se pide que sea lo suficientemente grande para tener un tiempo de ejecución bajo manteniendo la eficiencia, pero que a su vez no sobrecargue la memoria con buffers gigantes.

5. Posibles extensiones

Por lo mencionado anteriormente, una posible extensión de este proyecto sería reemplazar el uso de la syscall pselect() por otro mecanismo como por ejemplo, la syscall poll() la cual es capaz de manejar un número mayor de file descriptors de forma concurrente.

Por otro lado, el registro de usuarios y registro de contraseñas podría dejar de ser volátil almacenando estos datos en algún archivo de forma tal de no perderlos cada vez que reiniciamos el servidor. Esto también aplica al almacenamiento de los usuarios y contraseñas recuperados por el sniffer de POP3.

Las extensiones de el servidor a nivel funcional todavía se pueden mejorar. De por si, podemos considerar la implementación de el método de autenticación mediante GSS API, como también la implementación de los comandos de socks BIND y UDP.

El protocolo de monitoreo también tiene aún un gran espacio de mejoría. Existen varias métricas históricas mas para considerar, como por ejemplo direcciones con mayor cantidad de pedidos, destinos con mas pedidos, métricas temporales como tiempo de existencia del servidor, pedido mas largo, pedido mas corto. Esto último también se puede aplicar a nivel tamaño del pedido.

6. Conclusiones

El trabajo consistía en realizar un proxy *SOCKSv5* que permitiera realizar pedidos de manera transparente. Luego de varias semanas de trabajo intensivo, creemos que logramos el objetivo, teniendo la posibilidad de navegar correctamente mediante un browser.

El funcionamiento del servidor cumple con el requerimiento de ser no bloqueante, esto fue validado en las pruebas, como también permite concurrencia de pedidos (aunque con un límite debido al diseño), pero esto puede ser modificado a futuro con el uso de pool.

En cuanto al protocolo de monitoreo, el mismo permite resolver cuestiones relacionadas al manejo de usuarios, obtener métricas históricas, habilitar y deshabilitar el dissector de contraseñas.

Como balance general, como grupo creemos que el trabajo alcanza los requerimientos pedidos tanto para el proxy como para el protocolo implementado. Para todos resultó un desafío enorme, e inclusive se podría considerar la (hasta el momento) tarea mas complicada que tuvimos que enfrentar como grupo dentro de la carrera, debido a que se trató tanto de comprender protocolos de manera completa para poder interpretar sus pedidos y devolverlos en el formato indicado, como también poder producir nuestro propio protocolo, definiendo las diferentes variables que podía tener el mismo.

7. Ejemplos de prueba

Para probar diferentes parámetros del trabajo práctico, sometimso al servidor a diversas pruebas para ver como reaccionaba.

7.1. Concurrencia

Si bien es dificil emular 1000 conexiones en simultaneo, lo que hicimos fue, mediante la consola, correr el siguiente comando:

```
$> for i in {1..1000}; do curl -x socks5://localhost
http://www.google.com > /dev/null ; done
```

lo que nos permitió generar 1000 conexiones (aunque no todas simultaneas dado que a medida que llegan se van resolviendo), y el servidor contestó de manera satisfactoria:

			+ - 11	ahmat@DESKTOP-L3V6N6L: · ×					×
			TPE\$ for i in {11000}; do curl -x socks5://localh	ahmat@DESKTOP-L3V6N6L:~/Protos/TPE\$./bin/s	socks5d				
ost h	ttp://www	.google.com/ >/de	v/null: done		7.0.0.1 57636	216.58.202.100	26486		
		Received % Xfero			7.0.0.1 57640	216.58.202.100	26486		
			Dload Upload Total Spent Left Speed		7.0.0.1 57644	216.58.202.100	26486	8	
100 1	E1126 0	15426 0 6			7.0.0.1 57648 7.0.0.1 57652	216.58.202.100 216.58.202.100	28488	0	
		Received % Xfero			7.0.0.1 57652	216.58.202.100	28488	8	
- To 1	otal %	s keceived * x+ero			7.0.0.1 57660	216.58.202.100	28488	A	
			Dload Upload Total Spent Left Speed		7.0.0.1 57664		26486	9	
100 1			85637 0::: 85861		7.0.0.1 57668	216.58.202.100	26486	ė	
% T	otal %	Received % Xfero		2022-11-21T15:15:32Z 2? A 127	7.0.0.1 57672	216.58.202.100	26486		
			Dload Upload Total Spent Left Speed		7.0.0.1 57676	216.58.202.100	28488		
100 1	.5411 0	15411 0 6	117k 0::: 118k		7.0.0.1 57680		26486		
% T	otal %	Received % Xfero	Average Speed Time Time Time Current		7.0.0.1 57684	216.58.202.100	26486		
			Dload Upload Total Spent Left Speed		7.0.0.1 57688	216.58.202.100	26486	в	
100 1	E/157 0	15457 0 6			7.0.0.1 57692 7.0.0.1 57696	216.58.202.100	26486 26486	8	
		Received % Xfero			7.0.0.1 57696 7.0.0.1 57700	216.58.202.100 216.58.202.100	26486		
	otat 4	e wecelned # yteld			7.0.0.1 57704	216.58.202.100	20480	8	
			Dload Upload Total Spent Left Speed		7.0.0.1 57708	216.58.202.100	28488	A	
100 1		15419 0 6			7.0.0.1 57712	216.58.202.100	26486	ě	
* T	otal %	Received % Xfero			7.0.0.1 57716	216.58.202.100	26486	θ	
			Dload Upload Total Spent Left Speed	2022-11-21T15:15:34Z ¿? A 125	7.0.0.1 57720	216.58.202.100	26486		
100 1	.5453 0	15453 0 6	112k 0:::: 113k		7.0.0.1 57724	216.58.202.100	26486		
* T	otal %	Received % Xfero	Average Speed Time Time Time Current		7.0.0.1 57728	216.58.202.100	28488	θ	
			Dload Upload Total Spent Left Speed		7.0.0.1 57732	216.58.202.100	20480	0	
100 1	5455 0	15455 0 6			7.0.0.1 57736	216.58.202.100	28488	8 A	
		Received % Xfero			7.0.0.1 57740 7.0.0.1 57744	216.58.202.100	28488 28488	8	
	otat *	e keceived a yteld			7.0.0.1 57744	216.58.202.100	20480	8	
					7.0.0.1 57752	216.58.202.100	26486	Ä	
100 1		15503 0 6			7.0.0.1 57756	216.58.202.100	26486	ě	
* T	otal %	Received % Xfero			7.0.0.1 57760	216.58.202.100	26486	ē	
			Dload Upload Total Spent Left Speed	2822-11-21T15:15:35Z ¿? A 125	7.0.0.1 57764	216.58.202.100	26486		
100 1		15406 0 6			7.0.0.1 57768	216.58.202.100	26486		
% T	otal %	Received % Xfero	Average Speed Time Time Time Current		7.0.0.1 57772		26486		
			Dload Upload Total Spent Left Speed		7.0.0.1 57776	216.58.202.100	26486		
100 1	5481 6	15481 0 6			7.0.0.1 57780	216.58.202.100	26486	θ	
		Received % Xfero			7.0.0.1 57784	216.58.202.100	28488	8	
_ ° ''	ocac 4	Mecetaen & yield	Dload Upload Total Spent Left Speed		7.0.0.1 57788 7.0.0.1 57792	216.58.202.100	20480 20480	8	
	EUE0 0	15453 0 6			7.0.0.1 57792	216.58.202.100	28488		
100 1					7.0.0.1 57800	216.58.202.100	28488	8	
% T	otal %	Received % Xfero			7.0.0.1 57884	216.58.202.100	28488	8	
			Dload Upload Total Spent Left Speed		7.0.0.1 57808	216.58.202.100	28488	ē	
100 1		15456 0 6			7.0.0.1 57812	216.58.202.100	26486		
% T	otal %	Received % Xfero	Average Speed Time Time Time Current		7.0.0.1 57816	216.58.202.100	26486		
			Dload Upload Total Spent Left Speed	2022-11-21T15:15:37Z ¿? A 127	7.0.0.1 57820	216.58.202.100	26486		

Figura 1: Procesando 1000 conexiones pseudoconcurrentes

El servidor logra manejar las 1000 conexiones entrantes que, al ir llegando, se van resolviendo, por lo que nunca se excede el límite del select mencionado dentro de las limitaciones. Sin embargo, es una buena medida para ver que

7.2. Transparencia

Nos pareció interesante mostrar la transparencia del uso del servidor para navegar por internet mediante un Web Browser clásico. Mozilla Firefox provee una opción sumamente cómoda para testear esto, permitiendo setear el proxy desde su configuración de manera nativa. Una vez configurado el servidor (logicamente debemos correrlo antes de comenzar a navegar), podemos acceder a distintos recursos de manera transparente para el usuario:

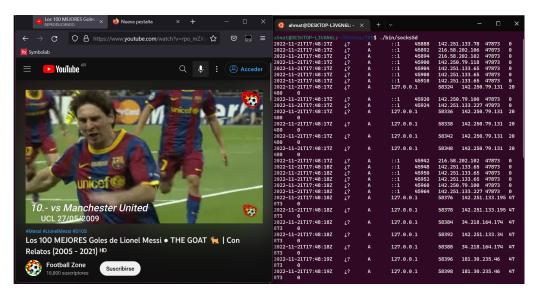


Figura 2: YouTube corriendo con el proxy procesando la información

7.3. Robustez

Otro aspecto a analizar es el volúmen de descarga que puede tolerar el servidor, y como varía esto con el tiempo del buffer. Para esto, pusimos una prueba de rigor intentando traer una imagen de Ubuntu que se encontraba servida mediante un servidor NGINX. Esto permitía dejar de lado una posible especulación respecto a tiempos del ISP. Los resultados que obtuvimos fueron los siguientes:

Figura 3: Tiempo de ejecución sin el uso del proxy

```
localhost/ubuntu-22.04-desktop-amd64.iso | sha256sum
                                        Average S
Dload Up
    Total
               % Received % Xferd
                                                Upload
                                                             Tota1
100 3485M 100 3485M 0 0 90.7M 0 0:00:38 0:00:38
b85286d9855f549ed9895763519f6a295a7698fb9c5c5345811b3eefadfb6f07
                                                                          -x socks5://localhost -H "Host: localhost
 localhost/ubuntu-22.04-desktop-amd64.iso
                                                                                         Current
                                                                                         Speed
- 137M
                                        Dload
                                                 Upload
                                                             Tota1
85286d9855f549ed9895763519f6a295a7698fb9c5c5345811b3eefadfb6f07
anuel@manuel-HP-Laptop-15-bs0xx:~/Desktop
localhost/ubuntu-22.04-desktop-amd64.iso
                                                             cks5$ curl -x socks5://localhost -H "Host: localhost
                                        Average Sp
                                                                                         Current
                                        Dload
                                                Upload
                                                                                            152M
100 3485M
            100 3485M
                                          151M
85286d9855f549ed9895763519f6a295a7698fb9c5c5345811b3eefadfb6f07
                                                                          -x socks5://localhost -H "Host: localhost
 anuel@manuel-HP-Laptop-15-bs0xx:~/Desktop/TPE-Socks5
localhost/ubuntu-22.04-desktop-amd64.iso | sha256sum
                                                                                         Current
                                        Dload
                                                Upload
                                                                                  Left
```

Figura 4: Tiempo de ejecución con tamaños de buffer (en bytes) 512, 1024, 2048, y 4096, en este orden

La conclusión que observamos es que a mayor tamaño de buffer, en este caso, los tiempso se acortan, y la velocidad de transferencia promedio es mas alta. Esto denota el peso que tienen las system calls involucradas a la hora de enviar y recibir información en un nivel temporal. Sin embargo, los tiempos siempre se encuentran por arriba del curl realizado sin el proxy mediante.

Aclaración: La impresión del hash del archivo fue a modo de confirmación de que el archivo copiado es efectivamente el mismo que el original.

8. Guía de instalación

El proyecto requiere unicamente dos dependencias que suelen venir incluidas con cualquier versión de Linux para WSL, o logicamente la distro escogida:

- GCC
- Make

Luego, colocandonos en la raíz del proyecto (./TPE-Socks5) ejecutamos el comando \$> make all, lo que va a generar los ejecutables:

- client
- socks5d

El primero corresponde a la conexión del cliente para el protocolo de monitoreo, mientras que la segunda corresponde con la inicialización del servidor. Su uso se encuentra descripto apropiadamente en el **README.md** que se encuentra en la raíz del repositorio.

9. Instrucciones para la configuración

El proyecto no requiere mayor configuración que los pasos de instalación. Una vez realizados los mismos, nos colocamos sobre la raíz del proyecto y ejecutamos:

\$> .bin/socks5d

para correr el servidor. De esta manera, uno ya puede realizar *curl*s mediante el proxy y se deberían resolver efectivamente. Para ver diferentes opciones, referir al manual de uso que se encuentra en la raíz del proyecto, o también al **README.md**, ubicado en el mismo lugar.

Para utilizar el protocolo de monitoreo, uno puede utilizar el otro ejecutable generado corriendo el comando:

\$> .bin/client

Una vez ejecutado, se presentará la conexión con el servidor. Para ver comandos y opciones, referir al archivo SCALO_NET.pdf, que se encuentra en la raíz del proyecto

10. Ejemplos de configuración y monitoreo

El protocolo de monitoreo tiene en primera instancia una fase de autenticación, para el cuál se requiere una password para ingresar. La misma se valida contra la base de datos interna del servidor, y así proporciona acceso (o no): Como se puede observar en la imagen anterior, con el

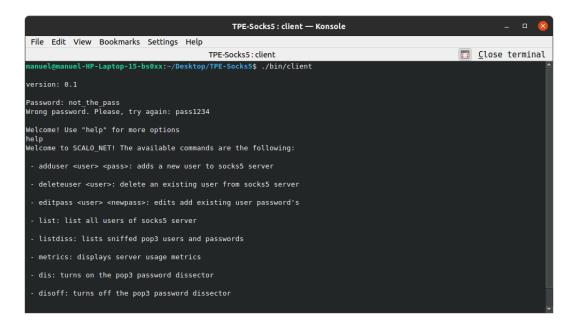


Figura 5: Negociación inicial entre cliente y servidor

comando help se puede acceder a un menú de ayuda con los diferentes comandos disponibles para ser utilizados. Vale aclarar que ante comandos que retornan correctamente, el servidor responde con un "OK!", y sirve un mensaje de error apropiado en caso que no haya sido exitoso.

Entre ellos se observan adduser, editpass, y deleteuser. Los 3 comandos son autoexplicativos, e interactuan con la base de datos del servidor de SOCKSv5. A su vez, se tiene un comando list que permite visualizar los usuarios actuales registrados dentro del servidor.

```
adduser userl passl
OK!
editpass userl newpass
OK!
deleteuser userl
OK!
list
No users yet
adduser userl passl
OK!
list
Socks users:
```

Figura 6: Uso de funciones que permiten operaciones básicas sobre usuarios de SOCKSv5

Si se trata de eliminar un usuario no existente, el servidor contempla este caso y anula la operación.

```
deleteuser userl
OK!
deleteuser userl
Error: user does not exist
```

Figura 7: Intento de borrado de un usuario no existente

También se puede interactuar con el dissector de manera ilimitada, es decir, si uno ejecuta el comando $\mathtt{diss}\ n$ veces, y finalmente una vez \mathtt{disoff} , el dissector se desactivará.

```
dis
OK!
disoff
OK!
dis
OK!
dis
OK!
dis
OK!
dis
OK!
disoff
OK!
disoff
OK!
```

Figura 8: Activar y desactivar el dissector

También se puede acceder a diferentes métricas relacionadas a conexiones históricas y actuales, como también a bytes transferidos totales.

Aclaración: Se realizó un curl a http://www.google.com mediante el proxy para mostrar la transferencia de bytes y su guardado.

```
metrics
curr_socks;hist_socks;curr_control;hist_control;curr_total;hist_total;bytes_trnf
0;1;1;1;1;2;16346
```

Figura 9: Activar y desactivar el dissector

11. Diseño del proyecto

Para el diseño del proyecto, se utilizaron diversas herramientas provistas por la cátedra: La maquina de estados, el sistema de buffers, el selector, el parseo de argumentos, fueron algunas de las herramientas que conformaron la base del trabajo.

La configuración básica del servidor comienza abriendo dos sockets pasivos tanto para IPv4 como IPv6, destinados a atender las conexiones entrantes. A su vez, se abren dos sockets (misma lógica) para atender las conexiones entrantes de el protocolo de monitoreo.

Cada conexión cuenta con su propia maquina de estados que sigue el momento de conexión en el que se encuentra, realizando un parseo byte a byte. Esto es posible debido a la abstracción que provee esta librería. Esto aplica tanto a las conexiones de Socksv5 quienes cuentan con sus parsers designados, como también para el protocolo de monitoreo.