

INDICE

- 1. Introducción
- 2. Protocolos diseñados
 - 2.1. Formato de los mensajes del protocolo de comunicación con el Directorio
 - 2.2. Formato de los mensajes del protocolo de transferencia de ficheros
 - 2.3. Autómatas de protocolo
 - 2.4. Ejemplo de intercambio de Mensajes
- 3. Mejoras implementadas y breve descripción de su programación
- 4. Capturas de WireShark de intercambio de mensajes
- 5. Conclusiones

1. Introducción.

En este trabajo hemos diseñado y programado protocolos en Java, nos han servido para poder hacer un sistema de compartición y transferencia de ficheros. Este se basa en dos programas principales, Directory, el cual será el servidor directorio de nuestro trabajo y un conjunto de peers que denominaremos como Nanofiles.

El intercambio o comunicación entre estas dos clases se hace de dos formas, una de ellas es que cada peer se quiera comunicar con el directorio, aquí se va a regir por el modelo cliente-servidor, como hemos visto en teoría, un peer actuará como cliente y el directorio actuará como servidor. Por otro lado, tenemos el modelo de comunicación entre dos peers que es peer-to-peer(P2P), los cuales pueden funcionar tanto como servidor como como cliente.

En este documento también vamos a poder ver los mensajes de los protocolos, a nivel de aplicación, que hemos diseñado para el intercambio de mensajes entre un servidor y un cliente UDP, además vamos a poder ver cuáles son los mensajes entre los peers para poder descargarse ficheros de ambos lados, también se han añadido los autómatas de cada uno de ellos.

Algunas de las restricciones que hemos puesto han sido que cada un cierto de timeout-n se termina el programa dando un error. Y que un Cliente no puede hacer nada a no ser que haga un login, menos fgserve, y le devuelva LoginOk, como que la confirmación de que este login ha salido con éxito y no un fracaso.

2. Protocolos Diseñados

Para definir el protocolo de comunicación con el *Directorio*, vamos a utilizar mensajes textuales con formato "campo: valor". El valor que tome el campo "operation" (código de operación) indicará el tipo de mensaje y por tanto su formato (qué campos vienen a continuación).

2.1 Formato de los mensajes del protocolo de comunicación con el Directorio

<u>Tipos y descripción de los mensajes</u>

Mensaje: Login

Sentido: CLIENTE->SERVIDOR

-Mensaje para darse de alta en el servidor teniendo de información el nombre de usuario

para poder registrarlo. operation:login\n nickname:alejandro\n

\n

Sentido: SERVIDOR->CLIENTE

-Mensaje que indica que el inicio de sesión ha sido un éxito o ha fracasado

Operation: login\n Sessionkey:125\n loginok:true\n

\n

Mensaje: logout

Sentido: CLIENTE->SERVIDOR

-Mensaje para darse de baja en el servidor.

operation:logout\n

\n

Sentido: SERVIDOR->CLIENTE

-Mensaje que indica una baja de sesión exitosa SERVIDOR->CLIENTE

Operation:logout\n Logout: true\n

\n

Mensaje: Userlist

Sentido: CLIENTE->SERVIDOR

-Mensaje que pide la lista de usuarios que hay en el servidor y cuales de ellos son

servidores de ficheros operation:UserList\n

\n

Sentido: SERVIDOR->CLIENTE

-Mensaje te devuelde la lista de los usuarios que hay registrados dentro del servidor y lista

de los usuarios que son servidores de ficheros Operation:UserList\n

Userlist: [Alejandro]\n

fileServers: []\n

En el caso en el que alguna de las dos listas esté vacía se imprimirá así:

*Userlist: alumno

*Users que son servidores:

Mensaje:FileList

Sentido: CLIENTE->SERVIDOR

-Mensaje que hace el cliente para poder pedir la lista de los ficheros que han subido lo peers al directorio con los metadatos

operation:FileList \n

\n

Sentido: SERVIDOR->CLIENTE

-mensaje que muestra los ficheros que han compartido los otros peers que han sido

publicados en el directorio Operation: FileList \n

Filelist: Ajaaa, 480 bytes, cfsjaiadue78wrw7qd7a8daud8ad;

\n

en el caso en el que no haya no podría nada

Mensaje: Publish

Sentido: CLIENTE->SERVIDOR

-Mensaje que indica que va a publicar los metadatos de los ficheros de su carpeta

compartida, en nuentro caso será nf-shared

operation:Publish\n

\n

Sentido: SERVIDOR -> CLIENTE

-Mensaje que te confirma la exitosa o no entrega de los archivos subidos.

Operation: publish_response\n

Publishresponse: true\n

\n

Mensaje: Search

Sentido: CLIENTE->SERVIDOR

-Mensaje que indica el <filehash> donde quiere buscar la lista

operation:search\n search:<fileHash> \n

\n

Sentido: SERVIDOR -> CLIENTE

-Mensaje que indica la lista de los nicknames de los servidores de ficheros que lo tienen disponible (y lo han publicado al directorio con publish) que le devuelve el servidor

listofnicknames:ListOfNicknames\n

\n

Un ejemplo de ListOfNicknames seria: nickname1, nickname2, nickname3, en el caso de no tener ninguno no pondría nada

Mensaje: StopServer

Sentido: CLIENTE->SERVIDOR

-Mensaje para dar de baja a un usuario que se ha dado de alta como servidor de ficheros anteriormente con bgserve operation:unregister_server \n

\n

Sentido: SERVIDOR -> CLIENTE

-Mensaje que indica que se ha dado de baja correctamente, o no, a un servidor de ficheros

Operation: unregisterOk\n

\n

Mensaje: Bgserve

Sentido: CLIENTE->SERVIDOR

-Mensaje que indica que un usuario se quiere dar de alta como servidor de ficheros

operation:Register_file_server\n

\n

Sentido: SERVIDOR -> CLIENTE

-Mensaje que indica que este usuario se ha podido dar de baja correctamente como

servidor de ficheros Operation: registerok\n

\n

Mensaje: IP_request | Port

Sentido: CLIENTE->SERVIDOR

-Mensaje que pide el puerto y la Ip del nickname que se le ha pasado como parámetro al downloadfrom para poder estableces una conexión con él y poder descargarte los ficheros

operation:Reques_lp | Port \n

\n

Sentido: SERVIDOR -> CLIENTE

-Mensaje que te devuelve el servidor (SERVIDOR -> CLIENTE)

Operation: Request_ip\n Request ip: /127.0.0.1\n

Port: 57732\n

\n

2.1 Formato de los mensajes del protocolo de transferencia de ficheros

Para definir el protocolo de comunicación con un servidor de ficheros, vamos a utilizar mensajes binarios multiformato. El valor que tome el campo "opcode" (código de operación) indicará el tipo de mensaje y por tanto cuál es su formato, es decir, qué campos vienen a continuación.

Tipos v descripción de los mensaies

EJEMPLO:

Mensaje:FileNotFound (opcode = 1)

Sentido de la comunicación:Servidor de ficheros → Cliente

Descripción:Este mensaje lo envía el par servidor de ficheros al par cliente (receptor) de fichero para indicar que no es posible encontrar el fichero con la información proporcionada en el mensaje de petición de descarga.

Ejemplo:

Opcode	
(1 byte)	
1	

Mensaje: Donwload_from

Sentido: SERVIDOR -> CLIENTE

-Mensaje con los archivos que se han sido descargados

Opcode (1 byte)	Longitud	Valor
2	8 bytes	n bytes

Mensaje: Download_ok

Sentido: SERVIDOR -> CLIENTE

-mensaje que te indica que la descarga se ha realizado con éxito

Opcode (1 byte)	Longitud	Valor					
1	8 bytes	n bytes					

Mensaje: DOWNLOAD FAIL
Sentido: SERVIDOR -> CLIENTE

-Mensaje que te indica que la descarga no se ha podido realizar con éxito

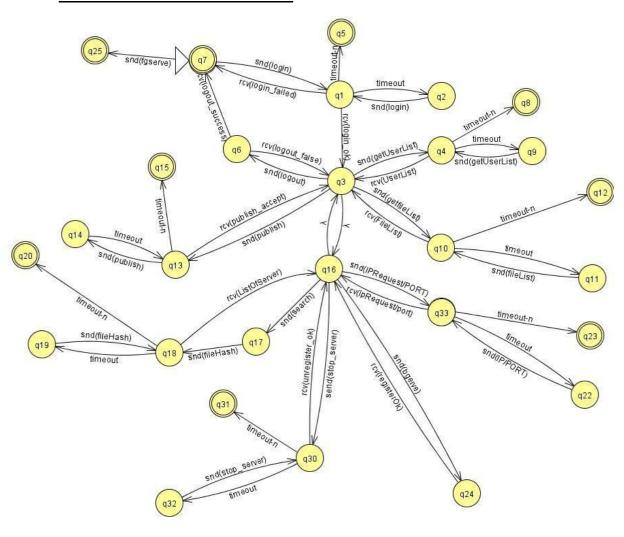
Opcode	
(1 byte)	
3	

2.2 Autómatas de protocolo

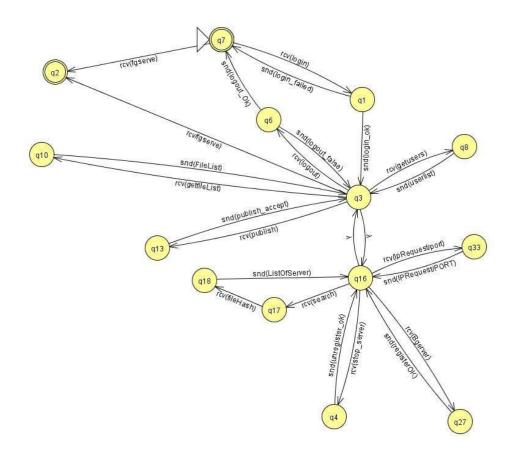
Con respecto a los autómatas, hemos considerado las siguientes restricciones:

- Un cliente del directorio no puede pedir la lista de usuarios, ni hacer algo que no sea fgserve o quit si no ha iniciado sesión previamente.
- Cada vez que no reciba nada, va a pasar un tiempo (timeout) y se lo va a volver a enviar
- Cada cierto número de timeouts el programa va a terminar debido a un error
- También hemos puesto unos estados de lambda para que del login pueda hacer cada una de las operation y que el autómata no se quedara tan apretado
- Cuando pone snd es enviar y cuando pone rcv es recibir.

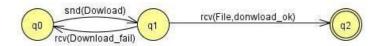
Autómata rol cliente de directorio



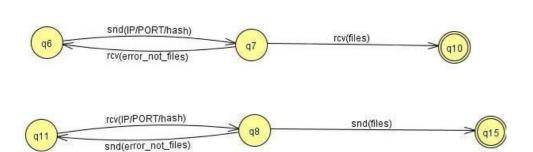
Autómata rol servidor de directorio



Autómata rol cliente de ficheros y Autómata rol servidor de ficheros







2.4. Ejemplo de intercambio de mensajes

Incluir en esta sección ejemplos de "conversaciones" ficticias (con valores inventados) haciendo uso de los mensajes definidos en las secciones anteriores y comentando cómo el autómata restringe qué mensaje(s) puede enviar recibir cada extremo de la comunicación en cada instante de la conversación (estado del autómata).

//UN CLIENTE APARTE DEL PRINCIPAL SE CONECTA A UN SERVIDOR EN PRIMER PLANO PARA PODER DESCARGARNOS COSAS DE ÉL EN UN FUTURO (Funcionará como DIRECTORIO en el ejemplo principal)

CLIENTE-SERVIDOR: hace fgserve sin login, para ser un servidor en primer plano(no le llega nada al directorio principal)

fgserve

*Servidor en el puerto: 10000

CLIENTE: Cliente principal inicia sesión

login localhost alumno

*SessionKey:4767

*logged in Ok

DIRECTORIO: Recibe el inicio de sesión

operation:login
sessionkey:4767
loginok:true

CLIENTE: Intenta iniciar sesión otra vez de manera fallida

login locahost borja

* You cannot login because you are not logged out from the directory

CLIENTE: Pide la lista de usuarios

userlist

*Encontrando a los usuarios:

*UserList: alumno

* Users que son servidores:

DIRECTORIO: Recibe la pedida de usuarios

operation: UserList
userlist: [alumno]
fileservers:[]

CLIENTE: Publica los ficheros de la carpeta compartida

publish

*Successfully published!

DIRECTORIO: Recibe la petición de publicar los ficheros, y la ejecuta

operation:Publish_response

publishresponse:true

CLIENTE: Pide la lista de archivos

filelist

ajaaaaaaa 53 41ef7184b6fe68907501e05b671ef3275c4c52ed cosas.txt 478 7ec1d43011dfda049d4550b5343f47149f479136;

DIRECTORIO: Envía la lista de ficheros

operation:FileList

filelist:ajaaaaaaa, 53 bytes, 41ef7184b6fe68907501e05b671ef3275c4c52ed; cosas.txt, 478 bytes, 7ec1d43011dfda049d4550b5343f47149f479136

CLIENTE: Muestra los archivos que tenemos actualmente

myfiles

List of files in local folder:

Name Size Hash

ajaaaaaaaa 53 41ef7184b6fe68907501e05b671ef3275c4c52ed 478 7ec1d43011dfda049d4550b5343f47149f479136 cosas.txt

CLIENTE: Descarga del servidor en primer plano "ajaaaaaaa" y lo guarda como asdjajk.txt downloadfrom localhost:10000 41ef7184b6fe asdjajk.txt

Conexión TCP establecida.

* File downloaded successfully: asdjajk.txt

CLIENTE: Crea un servidor en segundo plano

- * BackgroundServer operando en el puerto 64238
- *Enviando registro al directorio...
- *Servidor conectado correctamente

DIRECTORIO: Recibe la petición del cliente y lo registra como servidor en segundo plano

operation:RegisterOk registerok:true

CLIENTE2: *Inicia sesión con el mismo nombre*

login localhost alumno

- * Usuario ya registrado
- *logIntoDirectory ha devuelto error

DIRECTORIO: Deniega el inicio de sesión

operation:login loginok:false

(Tendríamos que volver a ejecutar NanoFiles.java)

CLIENTE2: Inicia sesión con otro nombre

login localhost borja * SessionKey: 5919

*logged in Ok

DIRECTORIO: Acepta el inicio de sesión

operation:login
sessionkey:5919
loginok:true

CLIENTE2: Pide la lista de usuarios

userlist

*Encontrando a los usuarios: *UserList: borja, alumno

*Users que son servidores: alumno

DIRECTORIO: Muestra la lista de usuarios

operation:UserList
userlist:[borja, alumno]
fileservers:[alumno]

CLIENTE2: Descarga del servidor en segundo plano del cliente1 downloadfrom alumno 7ec1d43011dfda049d4550b5343f47149f479136 cosas2.txt Conexión TCP establecida.

* File downloaded successfully: cosas2.txt

DIRECTORIO: Pide la ip correspondiente a alumno

* solicitud de Ip Sending message to client operation:request_ip request_ip:/127.0.0.1 port:64238

CLIENTE: Para el servidor en segundo plano

stopserver

* Servidor detenido.

*Enviada la solicitud para darse de baja

*Te has dado de baja correctamente

DIRECTORIO: Da de baja el servidor

operation:UnregisterServer
unregisterok:true

AMBOS CLIENTES: Cierran la sesión

logout

*logged out Ok

DIRECTORIO: Confirma el cierre de sesión

operation:logout
logout:true

3. Mejoras implementadas y breve descripción de su programación

Las mejoras que hemos implementado son las siguientes:

fgserve puerto variable	0,5 punto(s)
downloadfrom por nickname	1 punto(s)
bgserve secuencial	1 punto(s)
bgserve multihilo	0,5 punto(s)
stopserver	0,5 punto(s)
bgserve puerto efímero	0,5 punto(s)
userlist ampliado con servidores	0,5 punto(s)
publish + filelist	0,5 punto(s)

En el código están comentadas, y aquí vamos a hacer una pequeña explicación de cómo está hecha su implementación.

Fgserve puerto variable: En la clase NFServerSimple, el puerto predeterminado (10000) se lo hemos puesto a una nueva variable llamada port, cuando creamos el socketAddress si este ve que el puerto 10000 está ocupado, lo que hace es avisar por pantalla que este puerto esta ocupado y le suma uno a la variable y lo vuelvea intentar.

Downloadfrom por nickname: Aquí hemos añadido dos operaciones nuevas en DirMessage las cuales son, PORT y REQUEST_IP lo que hacen es buscar la ip y el puerto del nickname que se le ha pasado como parámetro, hemos implementado en NFControllerLogicDir en la función getServerAddress (a la cual llama NFController), la función que llama lookupServerAddrByUsername, la cual llamaría a directoryConnetor. lookupServerAddrByUsername con el nickname que le hemos pasado y dentro de aquí ya conseguiría la Ip y el puerto que necesitamos

Bgserve: Aquí, primero hemos comprobado que no hay ningún otro servidor Bgserve, una vez que hemos hecho esto creamos un nuevo NFServer y le hacemos un. startServer, esta función se encuentra en NFServer y te crea un nuevo hilo de la siguiente manera new Thread(this). start();

Dentro del NFServer lo que hacemos es crear (como siempre hacemos) un nuevo InetSocketAddress con puerto 0 y creamos un nuevo serverSocket. Mas tarde damos de alta al usuario como servidor de ficheros. Creamos la operación de Register_file_server.

stopServer: Llamado por NFController, con el servidor que tenemos creado, llamamos a. stopserver, este lo que hace es poner a true la variable stopServer y cierra el serverSocket, luego da de baja al servidor a través de unregisterServer en la clase NFControllerServer que lo que hace es crear un DirMessage con el nickname y la sessionkey para borrarlo del array de filesServers. Creamos una nueva operación llamada Unregister_server, además de comprobar que exista algún servidor de ficheros activo.

Bgserve puerto efímero: Cuando creamos el socketAddress en vez de ponerle un puerto enparticular le ponemos un 0 y nos cogerá alguno aleatorio y que este libre.

Userlist con servidores de ficheros: Cuando hacemos bgserve damos de alta a un usuario como servidor de ficheros, y lo añadimos a un array, una vez que tenemos esto hemos cambiado un poco la función de getUserList para que en vez de un array nos devuelva un mapa con los arrays de los usuarios y con el array de los filesServer, cada uno de estos con una key diferente: "users" y "fileservers". Dentro de getAndPrintUserList cogemos los respectivos arrays y los mostramos por pantalla.

Publish + fileList:

Primero lo que hacemos es publish, el cual coge todos los ficheros de nuestra carpeta compartida, y llama a la función publishLocalFiles en directoryConnector, este crea el archivo para publicar los archivos y lo envía, recibe una respuesta del servidor y verifica que la publicación a sido un éxito. Hemos creado dos nuevas operaciones llamada publish y publish_response.

Respecto al FileList, en un string que tenemos con ficheros que nos ha dejado el publish, los cogemos y los ponemos por pantalla

4. Capturas de WireShark

En el bgserve lo que se hace es lo siguiente, en la captura podemos ver uno con más longitud que otra, en este caso es de 53, ahí es donde está el archivo que le hemos pedido al peer, primero lo que hace es empezar una conversación (lo gris), después sigue con esta conversación mandándole mensajes para poder pedirle el fichero, se lo manda y ya cierran la conversación.

Г	19 5.925075	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	56 52809 → 52807 [SYN] Seq=0 Win=65535 Len=0 MSS=65495 WS=256 SACK_PERM
	20 5.925144	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	56 52807 → 52809 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65535 Len=0 MSS=65495 WS=256 SACK
	21 5.925177	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 52809 → 52807 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=2619648 Len=0
	22 5.926753	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	45 52809 → 52807 [PSH, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=2619648 Len=1
	23 5.926777	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 52807 → 52809 [ACK] Seq=1 Ack=2 Win=2619648 Len=0
	24 5.926818	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	48 52809 → 52807 [PSH, ACK] Seq=2 Ack=1 Win=2619648 Len=4
	25 5.926825	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 52807 → 52809 [ACK] Seq=1 Ack=6 Win=2619648 Len=0
	26 5.926850	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	45 52809 → 52807 [PSH, ACK] Seq=6 Ack=1 Win=2619648 Len=1
	27 5.926857	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 52807 → 52809 [ACK] Seq=1 Ack=7 Win=2619648 Len=0
	28 5.926874	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	45 52809 → 52807 [PSH, ACK] Seq=7 Ack=1 Win=2619648 Len=1
	29 5.926884	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 52807 → 52809 [ACK] Seq=1 Ack=8 Win=2619648 Len=0
	30 5.926901	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	45 52809 → 52807 [PSH, ACK] Seq=8 Ack=1 Win=2619648 Len=1
	31 5.926908	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 52807 → 52809 [ACK] Seq=1 Ack=9 Win=2619648 Len=0
	32 5.926925	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	45 52809 → 52807 [PSH, ACK] Seq=9 Ack=1 Win=2619648 Len=1
	33 5.926931	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 52807 → 52809 [ACK] Seq=1 Ack=10 Win=2619648 Len=0
	34 5.926948	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	45 52809 → 52807 [PSH, ACK] Seq=10 Ack=1 Win=2619648 Len=1
	35 5.926956	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 52807 → 52809 [ACK] Seq=1 Ack=11 Win=2619648 Len=0
	36 5.926972	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	45 52809 → 52807 [PSH, ACK] Seq=11 Ack=1 Win=2619648 Len=1
	37 5.926979	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 52807 → 52809 [ACK] Seq=1 Ack=12 Win=2619648 Len=0
	38 5.926995	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	45 52809 → 52807 [PSH, ACK] Seq=12 Ack=1 Win=2619648 Len=1
	39 5.927001	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 52807 → 52809 [ACK] Seq=1 Ack=13 Win=2619648 Len=0
	40 5.927017	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	45 52809 → 52807 [PSH, ACK] Seq=13 Ack=1 Win=2619648 Len=1
	41 5.927023	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 52807 → 52809 [ACK] Seq=1 Ack=14 Win=2619648 Len=0
	42 5.927040	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	45 52809 → 52807 [PSH, ACK] Seq=14 Ack=1 Win=2619648 Len=1
	43 5.927047	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 52807 → 52809 [ACK] Seq=1 Ack=15 Win=2619648 Len=0
	44 5.928813	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	45 52807 → 52809 [PSH, ACK] Seq=1 Ack=15 Win=2619648 Len=1
	45 5.928835	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 52809 → 52807 [ACK] Seq=15 Ack=2 Win=2619648 Len=0
	46 5.928865	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	48 52807 → 52809 [PSH, ACK] Seq=2 Ack=15 Win=2619648 Len=4
	47 5.928872	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 52809 → 52807 [ACK] Seq=15 Ack=6 Win=2619648 Len=0
	48 5.928905	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	97 52807 → 52809 [PSH, ACK] Seq=6 Ack=15 Win=2619648 Len=53
	49 5.928913	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 52809 → 52807 [ACK] Seq=15 Ack=59 Win=2619648 Len=0
	50 5.929017	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	44 52807 → 52809 [FIN, ACK] Seq=59 Ack=15 Win=2619648 Len=0

```
■ Wireshark · Seguir secuencia TCP (tcp.stream eq 2) · Adapter for loopback traffic capture.

                                                                                           X
 ....(7ec1d43011dfda049d4550b5343f47149f479136.....el nfcontroller solo tenemos que poner lo del
automata
el nfshell no tocar
nfcontroller logicdir logica necesaria para que haga lo de los comandos, es donde tenemos que ha
cer las cosas
junto el directory connector y el nfdirectory server
nos falta poner que si tenemos ya el nombre logueado, no podemos hacer otro login con ese nombre
nfp2p las acciones con las descargas de ficheros, nf connector se conecta con un servidos aqui s
e descarga y el nfserverComm los envia
```

Algu	ınos	s eje	emp	los	de d	otra	s in	stru	ccic	nes,	en	este	e ca	so s	son	UD	P lo	s mensajes.
Г		9.56						. 229				.223			U			75 56516 → 6868 Len=33
		9.58						. 230				.223			U			88 6868 → 56516 Len=46
		83.6						. 229				.223			UE			94 56516 → 6868 Len=52 95 6868 → 56516 Len=53
		113.										.223			U			107 56516 → 6868 Len=65
L	128	113.	2713	2381	6 15	5.54	.223	.230)	15	5.54	. 223	. 229		UE	P		80 6868 → 56516 Len=38
		182.										.223			UDP			73 52626 → 6868 Len=31
		182. 225.										.223			UI UU			88 6868 → 52626 Len=46 80 52626 → 6868 Len=38
		225.										.223			U			102 6868 → 52626 Len=60
		237.										. 223			U			61 52626 → 6868 Len=19
		237.										.223			U			91 6868 → 52626 Len=49
		247. 247.										.223			U			62 52626 → 6868 Len=20 193 6868 → 52626 Len=151
															U			
00	00		56									46					00	,V··FD,V ··FI··E·
00	10		3d									9b					36	·=H*@·@· ·L·6···6
00:	20		e 6														74	·····) ·s <mark>operat</mark>
00	30		6f							6e	0a	6e	69	63	6b	6e	61	ion:logi n∙nickna
00	40	6d	65	За	61	6c	75	6d	6e	6f	0a	0a						me:alumn o⋅⋅
000		2c		dc								46						,V··FD,V ··FI··E·
00:		90		77					11	CC				df				·Pw · @ · @ · · h <u>· 6 · · · 6</u>
002		df		dc							86		70				74	·····< ···operat
000	30	69		6e					72		69			0a		69	63	ion:User List∙nic
004				61								6e				65	73	kname:al umno∙ses
00	50	73	69	6f	6e	6b	65	79	За	31	39	32	30	0a	0a			sionkey: 1920⋅⋅
000	00	2c	56	dc	fc	46	44	2c	56	dc	fc	46	49	98	00	45	00	,V··FD,V··FI··E·
00:	10	00	30	d0	bb	40	00	40	11	73	с8	9b	36	df	e5	9b	36	.0 . @ · @ · s · · 6 · · · 6
000		df	e6									6f						······ · foperat
000	30		6f									73						ion:File List⋅⋅
02	00	00	00	45	00	00	0 5	c	d3	55	00	00	80	11	. 00	9	0	····E··\ ·U·····
7f	00	00	01	7f	00	00	0 0	1	1a	d4	ff	34	00	48	C6	5	3	· · · · · · · · · · · 4 · H · S
6f	70	65	72	61	. 74	1 6	9 6	f	6e	За	55	73	65	72	40	: 6	9	operatio n:UserLi
	74	0a	75			7:		c				За						st·userl ist:[all
60	6c	6c	2c			6				0a								lll, alo]·filese
		65								75								rvers:[a lumno]
											-	-	٠.	50				. Ter Stea Tallino

5. CONCLUSIONES

Este ha sido uno de los trabajos más difíciles que vamos a poder tener en toda la carrera, en este trabajo hemos aprendido que los protocolos son más complejos e importantes de lo que de verdad creemos, hemos aprendido mucho sobre el diseño y la implementación de protocolos de comunicación entre un cliente y un Servidor, en este caso en Java, nos ha ayudado a comprender mejor los conceptos como cuales son las dos arquitecturas de cliente—Servidor y de peer-to-peer.

Además, hemos podido fortalecer nuestras habilidades a la hora de implementar y a la hora de usar Eclipse (entorno de trabajo) y nuestra habilidad en el lenguaje usado, ya mencionado, que es Java. Esta práctica nos ha enseñado también la importancia que tiene la buena comunicación entre ambos usuarios ya sea cliente-servidor o peer-peer, pero especialmente esta primera, ya que no nos garantizan la fiabilidad de la comunicación, ya que es UDP. Una de las cosas a las que nos hemos enfrentado también ha sido el como hemos de abordar los problemas que esta práctica nos ha puesto, que no son pocos, y nos ha enseñado a que, aunque todo esté lleno de problemas, con un poco de paciencia y esfuerzo se pueden resolver y mejorarlos.