## Práctica 1 – Redes de computadores

Práctica realizada por Marcos Barranguero, a día 13/02/2018

## Consideraciones previas:

Nota 1: para instalar Netgui:

https://elsitiooscuro.wordpress.com/2017/02/07/instalar-netgui/

Nota 2: para lanzar Netgui: netgui.sh

Nota 3: para limpiar Netgui antes de lanzarlo: clean-netgui.sh

### Ejercicio 1

Para agregar una red se puede utilizar ifconfig, pero no es permanente.

Por lo tanto, se debe editar (por ejemplo con vim) el archivo /etc/network/interfaces.

vim /etc/network/interfaces

### Ejemplo:

```
# Used by ifup(8) and ifdown(8). See the interfaces(5) manpage or 
# /usr/share/doc/ifupdown/examples for more information.

# The loopback network interface 
auto lo 
iface lo inet loopback 
auto eth0 
iface eth0 inet static 
    address 10.0.0.1 
    network 10.0.0.0 
    netmask 255.255.255.0 
    broadcast 10.0.0.255 
    alteway 10.0.0.1

**

"/etc/network/interfaces" 14L, 321C 

14,2-9
```

Después, reiniciar la interfaz de red:

### /etc/init.d/networking restart

Y después reiniciar la vm con un halt.

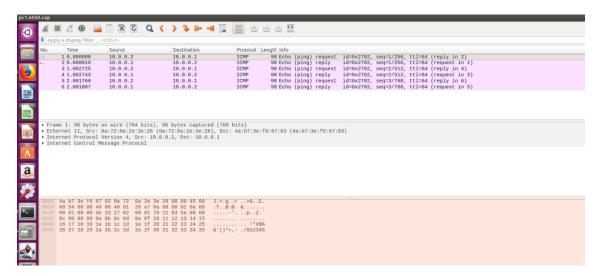
Para hacer el ping pondremos una máquina a escribir los datos que reciba usando:

## tcpdump -l -w /hosthome/pc1.eth0.cap

y la otra enviará 3 paquetes.

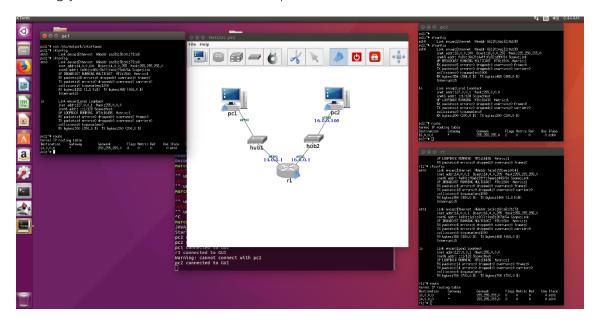
Nota: todo lo que se guarde en hosthome en la vm se guardará en el /home de la máquina real.

Al leer la captura con wireshark nos queda esto:



### Ejercicio 2

Tras configurar adecuadamente las redes nos quedaría así (nótese el comando ifconfig y route) en cada una de las máquinas virtuales:



Para el apartado 10, añado la ruta desde pc1:

route add default gw 14.0.0.1

Contestando al apartado 10, no funciona ping porque el paquete puede ir pero no volver. Falta crear una ruta en pc2 para que pueda salir el tráfico a r1 y a pc1. Por lo tanto, en pc2:

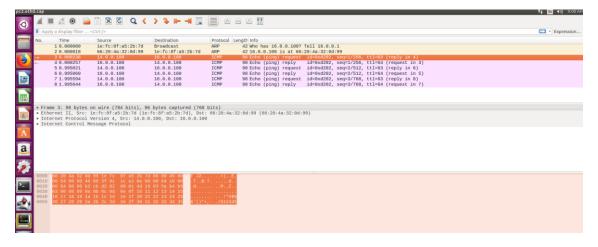
route add default gw 16.0.0.1

Ahora ya funciona el ping porque los paquetes pueden ir y volver.

Realizo el tcpdump en pc2 y envío pingazos desde el pc1.

-/ -w /hosthome/pc2.eth0.cap

El dumpeo del pingazo en wireshark queda así:



### ¿Con qué TTL llegan los mensajes ICMP a pc2?

63 las peticiones (porque llegan a través de r1) y 64 las replys.

### ¿Qué valor tienen los campos Type y Code de los mensajes ICMP?

Type: tienen 8 cuando son request y 0 cuando son replys.

Code: siempre es 0. (éxito).

## ¿Qué valor numérico hexadecimal tiene el campo Protocolo de los datagramas IP en los que viajan los mensajes ICMP?

Valor hex: 45. (En binario es 0100 (Versión 4) + 0101 (longitud de la cabecera))

(Ver imagen en apartado inferior)

## Qué valor numérico hexadecimal tiene el campo de tipo de protocolo de las tramas Ethernet en las que viajan los mensajes ICMP?

01 – ICMP

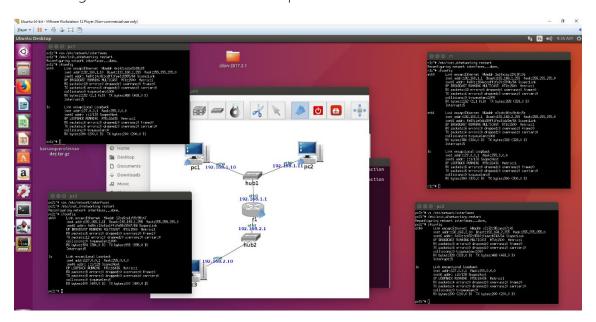
```
▶ Frame 5: 98 bytes on wire (784 bits), 96 bytes captured (768 bits)
▶ Ethernet II, Src: 1e:fc:8f:a5:2b:7d (1e:fc:8f:a5:2b:7d), Dst: 66:20:4a:32:0d:99 (66:20:4a:32:0d:99)
▼ Internet Protocol Version 4, Src: 14.0.0.100, Dst: 16.0.0.100
            ... = Version: 4 -
    0100 .
         0101 = Header Length: 20 bytes (5)
  ▶ Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP: CS0, ECN: Not-ECT)
    Total Length: 84
    Identification: 0x0000 (0)
   ▶ Flags: 0x02 (Don't Fragment)
    Fragment offset: 0
    Time to live: 63
    Header checksum: 0x1ce2 [validation disabled]
    [Header checksum status: Unverified]
    Source: 14.0.0.100
  Destination: 16.0.0.100
► [Source GeoIP: Guangzhou, 30, China, 23.116699, 113.250000]
► [Destination GeoIP: AS71 Hewlett-Packard Company, Palo Alto, CA, United States, 37.376202, -122.182602]
▶ Internet Control Message Protocol
                                                                     versión ip + long. cabecera
                           protocolo icmp
      66 20 4a 32 0d 99 1e c
                                      8f a5 2b 7d 08 00 45 00
                                                                      f J2.
0010 00 54 00 00 40 00 3f 01
0020 00 64 08 00 7b ce d2 02
0030 03 00 08 09 0a 0b 0c 0d
0040 16 17 18 19 1a 1b 1c 1d
                                                                     .T..@.?<mark>.</mark> ....d..
.d..{....N..Z..
                                     1c e2 0e 00 00 64 10 00
                                    00 02 4e 19 83 5a ea b5
0e 0f 10 11 12 13 14 15
                                                                    0050 26 27 28 29 2a 2b 2c 2d
                                    2e 2f 30 31 32 33 34 35
```

# En qué subred/subredes has tenido que capturar el tráfico con tcpdump para responder a las preguntas de este apartado?

Tcpdump se ha ejecutado en pc2, y he enviado ping's desde pc1.

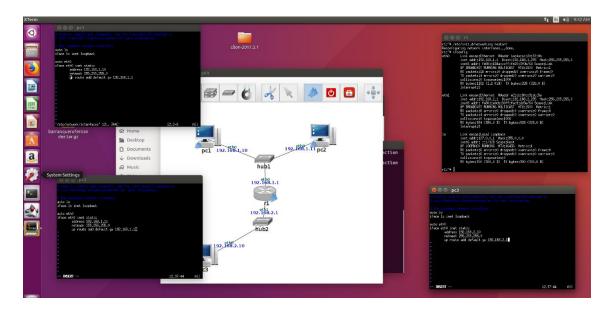
## Ejercicio 3

Tras configurar todas las IP's debería de quedar así:

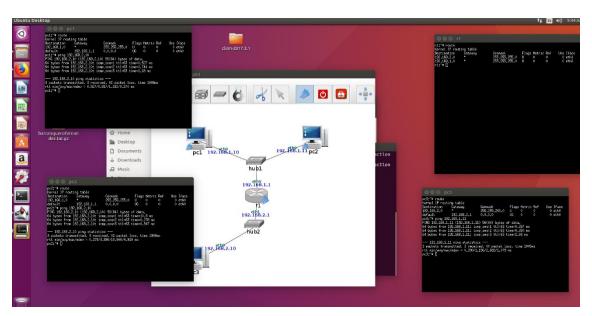


El apartado 5 y 6 funcionan porque se pinguean a sí mismos. En el apartado 7 no porque no está configurada la ruta de paquetes por defecto para direcciones que no sean propias.

Al añadir las rutas por defecto en cada pc el archivo /etc/network/interfaces debería de quedar así:

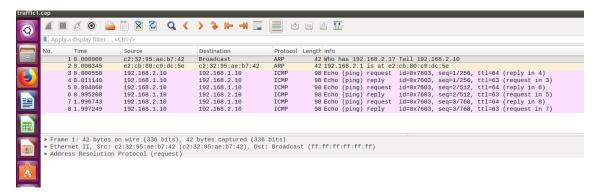


Hacemos el restart y ya funcionan los ping's. Captura de los ping's funcionando y la ruta:



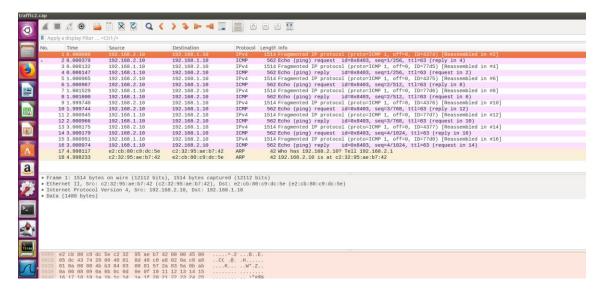
### Apartado 13: Traffic1

Son dos mensajes de protocolo ARP, que preguntan a r1 dónde está la IP a la que se hace ping, y se lo diga a pc3. Después, son ping's request y reply's:



#### Apartado 14: Traffic2

Por cada datagrama request, de long. 562, se capturan 1 datagrama de longitud 1514:

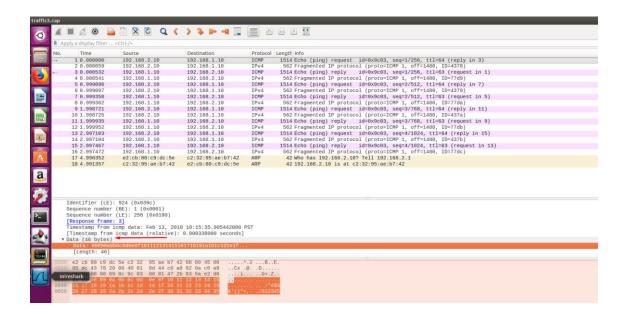


### Apartado 15: Traffic5

Primer datagrama: 1514. (46 bytes de datos).

Segundo datagrama: 562.

La diferencia es que ahora la longitud del request es mayor que la del archivo fragmentado, y antes era al revés.



### Apartado 16: Traffic6

Nota:

IP PC3: 192.168.2.10
IP PC1: 192.168.1.10

MAC PC3: c2:32:95:ae:b7:42 MAC PC1: 4e:42:cd:e3:89:65

MAC R1 eth1: e2:cb:80:c9:dc:5e MAC R1 eth0: 1a:4a:cc:20:3f:0b

Primero, el cliente pregunta al hub dónde está el servidor (ip 192.168.1.10), y éste le responde que se llega a través de eth1. (Paquetes 0 y 1).

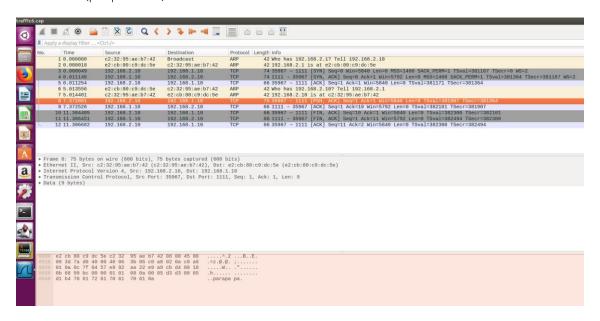
Después, se ha establecido la conexión de la capa de transporte (TCP), paquetes de SYN y ACK 3 y 4.

Tras esto, se ha enviado el ACK del servidor al cliente (paquete 5), y para que llegue, el servidor pregunta al r1 cómo llega a él, y este le responde que a través de eth1. (Paquetes 6 y 7).

Después, el cliente envía el mensaje (parapapa), y el servidor le envía el ack. (Paquetes 8 y 9).

Antes de terminar, se cierra la conexión por protocolo TCP. (paquetes 10 y 11).

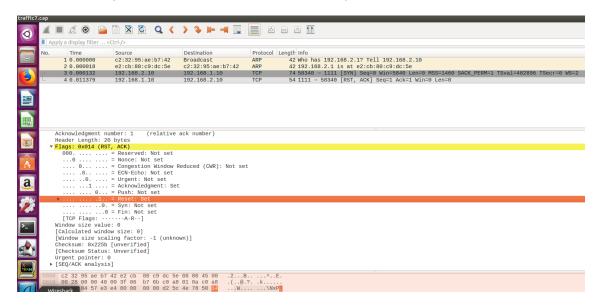
Finalmente, el cliente envía el ack al servidor de que ha entendido que cierra la conexión. (paquete 12).



### Apartado 17: Traffic7

Primero, se pregunta al r1 dónde está el servidor. El r1 responde que a través de eth1.

Se intenta establecer conexión por TCP de pc3 a pc1, pero pc1 envía un tcp con flag de reset. Al llegar eso a r1, no se reenvía el mensaje.



### Apartado 18: traffic8

Nota: NO se ha reseteado la tabla ARP porque NO lo pide el ejercicio. Si se reseteara, creo que harían falta 2 paquetes más de pregunta a r1 sobre cómo hacer llegar el paquete.

Se envían solo 3 paquetes. El primero es directamente el paquete con los datos. Se pregunta cómo se llega (paquete 2) y se contesta (paquete 3).

La diferencia entre TCP y UDP, que se puede observar en esta captura de tráfico, es que TCP se molesta en establecer y cerrar una conexión segura, mientras que UDP envía los datos y no se asegura de que lleguen bien o de establecer previamente un acuerdo de conexión. Es por ello que en la captura de TCP hay varios datagramas estableciendo y cerrando conexión, y en este sólo hay un datagrama UDP con datos.

