

Jérémy Barrette – 1736976 Alexis Vailles – 1742139

Rapport TP #3 : Analyse d'applications client-serveur avec WireShark

Soumis à : Kadi, Mehdi INF3405 (01 – B1) – Réseaux informatiques Session Automne 2018

> École Polytechnique de Montréal Mercredi le 5 décembre 2018

Analyse de l'application client/serveur du laboratoire 1

1) Le filtre appliqué est :

ip.addr == 192.168.79.156 && ip.addr == 192.168.79.155

```
Filter: |(ip.src == 192.168.79.156 && ip.dst == 192.168.79.155) || (ip.src == 192.1
```

Il est à noter que le filtre utilisé sur la capture d'écran est :

```
(ip.src == 192.168.79.156 && ip.dst == 192.168.79.155) || (ip.src == 192.168.79.155 && ip.dst == 192.168.79.156)
```

Ce filtre est un équivalent au filtre énoncé plus haut, mais est passablement plus compliqué à écrire. C'est pourquoi nous l'avons changé après avoir fait la capture d'écran.

2) Le protocole de la couche 4 utilisé est le protocole TCP.

Topic / Item	Count ▼	Average ◀	Min val ◀	Max val ◀	Rate (ms) 4	Percent ◀	Burst rate ◀	Burst start
☐ Source IP Addresses	49				0,0004	100%	0,1000	123,047
192.168.79.156	32				0,0003	65,31%	0,0700	123,047
192.168.79.155	17				0,0001	34,69%	0,0300	123,110

Client => Serveur

Filtre appliqué : ip.src == 192.168.79.156 && ip.dst == 192.168.79.155

Display Display filter: Ignored packets:	(ip.src == 192.168.79.156 && ip.dst == 192.168.79.155) 0 (0,000%)								
Traffic •	Captured 4	Displayed ◀	Displayed % ◀	Marked ◀	Marked %	4			
Packets	2425496	32	0,001%	0	0,000%				
Between first and last packet	297,576 sec	127,731 sec							
Avg. packets/sec	8150,838	0,251							
Avg. packet size	1332 bytes	261 bytes							
Bytes	3230051167	8355	0,000%	0	0.000%				
Avg. bytes/sec	10854531,348	65,411							
Avg. MBit/sec	86,836	0,001							

Il y a 32 paquets envoyés du client vers le serveur;

Il y a 8355 octets envoyés du client vers le serveur.

Serveur => Client

Filtre appliqué : ip.src == 192.168.79.155 && ip.dst == 192.168.79.156

Display Display filter: Ignored packets:	(ip.src == 192.168.79.155 && ip.dst == 192.168.79.156) 0 (0,000%)							
Traffic •	Captured 4	Displayed 4	Displayed % ◀	Marked ◀	Marked %			
Packets	2425496	17	0,001%	0	0,000%			
Between first and last packet	297,576 sec	108,857 sec						
Avg. packets/sec	8150,838	0,156						
Avg. packet size	1332 bytes	409 bytes						
Bytes	3230051167	6961	0,000%	0	0.000%			
Avg. bytes/sec	10854531,348	63,946						
Avg. MBit/sec	86,836	0,001						

Il y a 17 paquets envoyés du serveur vers le client;

Il y a 6961 octets envoyés du serveur vers le client.

```
■ 1258449 143.981435000 192.168.79.155 192.168.79.156 TCP 5856 5001 → 49643 [PSH. ACK] Sea = 230 Ack = 5905 Win = 65536 Len = 5802

                                                                                                                                                             ×
■ Ethernet II, Src: Vmware_e4:30:0c (00:0c:29:e4:30:0c), Dst: Vmware_fd:96:f8 (00:0c:29:fd:96:f8)

■ Destination: Vmware_fd:96:f8 (00:0c:29:fd:96:f8)

    ⊕ Source: Vmware_e4:30:0c (00:0c:29:e4:30:0c)

     Type: IP (0x0800)
☐ Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.79.155 (192.168.79.155), Dst: 192.168.79.156 (192.168.79.156)
     Version: 4
  Header Length: 20 bytes

⊞ Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP 0x00: Default; ECN: 0x00: Not-ECT (Not ECN-Capable Transport))

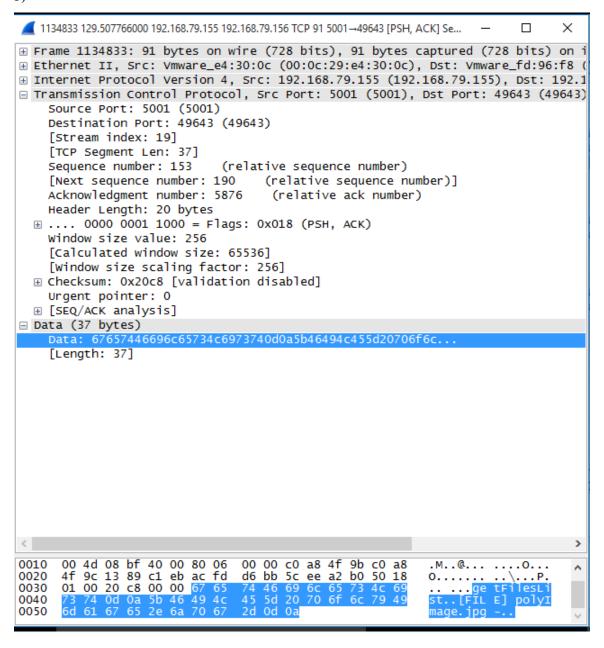
[Total Length: 5842 bytes (reported as 0, presumed to be because of "TCP segmentation offload" (TSO))]
     Identification: 0x08c3 (2243)
  Time to live: 128
     Protocol: TCP (6)
  Header checksum: 0x0000 [validation disabled]
Source: 192.168.79.155 (192.168.79.155)
Destination: 192.168.79.156 (192.168.79.156)
     [Source GeoIP: Unknown]
     [Destination GeoIP: Unknown]
☐ Transmission Control Protocol, Src Port: 5001 (5001), Dst Port: 49643 (49643), Seq: 230, Ack: 5905, Len: 5802
     Source Port: 5001 (5001)
     Destination Port: 49643 (49643)
     [Stream index: 19]
     [TCP Segment Len: 5802]
    [TCP Segment Len. 3002]
Sequence number: 230 (relative sequence number)
[Next sequence number: 6032 (relative sequence number)]
Acknowledament number: 5905 (relative ack number)
     Header Length: 20 bytes
  .... 0000 0001 1000 = Flags: 0x018 (PSH, ACK) window size value: 256 [Calculated window size: 65536]
     [Window size scaling factor: 256]

    ⊕ Checksum: 0x208f [validation disabled]

  Urgent pointer: 0

⊞ [SEQ/ACK analysis]
□ Data (5802 bytes)
     Data: ffd8ffe000104a46494600010100000100010000ffdb0084..
     [Length: 5802]
```

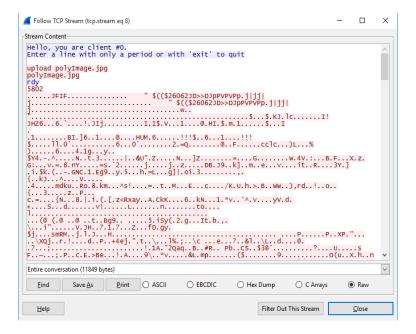
Le serveur envoie un paquet de 5856 octets vers le client, ce qui est plus élevé que 1518. Ce paquet a pu être envoyé parce que ses données n'étaient pas fragmentables. Il a été envoyé selon le format **jumbo frame**.

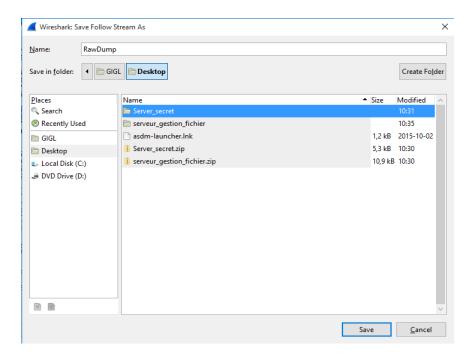


La commande « ls » nous permet d'intercepter la liste de fichiers et dossiers contenus dans le serveur.

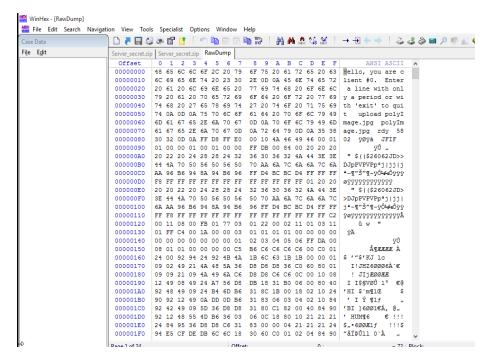
6) Comme nous ne sommes pas parvenus à effectuer cet exercice correctement durant les heures de laboratoire, nous avons emprunté les captures d'écran d'une autre équipe. Voici donc comment, avec Wireshark, on peut extraire l'image envoyée par le client ou l'image envoyer par le serveur vers le client :

Étape 1 : On sauvegarde le *TCP stream* en format .raw :



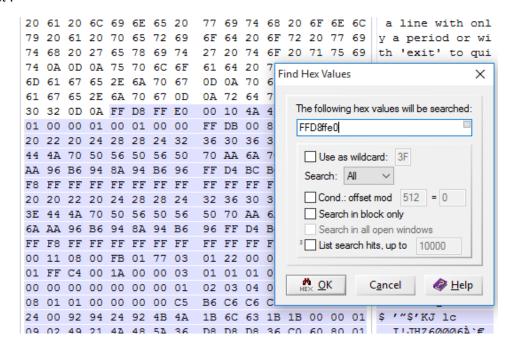


Étape 2 : On ouvre le TCP stream dans WinHex :

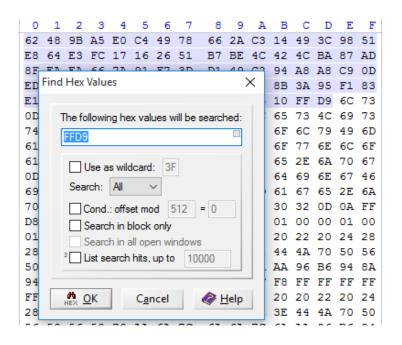


Étape 3 : Parmi les données représentées, on repère où commencent les données associées à l'image (après l'en-tête), et où elles se terminent :

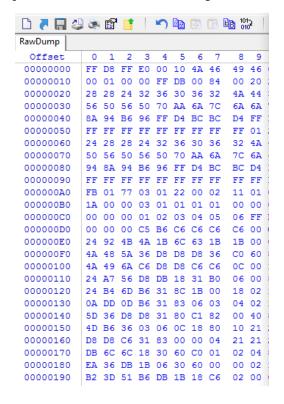
Début :



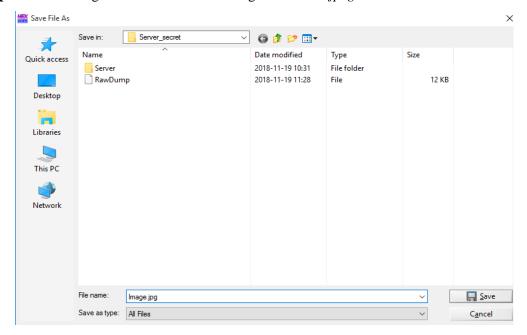
Fin:



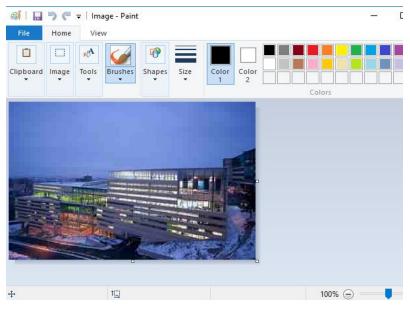
Étape 4 : On ne conserve que les données associées à l'image (donc on supprime le reste) :



Étape 5 : On sauvegarde les données de l'image en format .jpeg :



Étape 6 : On peut maintenant visualiser l'image en l'ouvrant avec un logiciel qui permet de l'afficher, comme *Paint* :

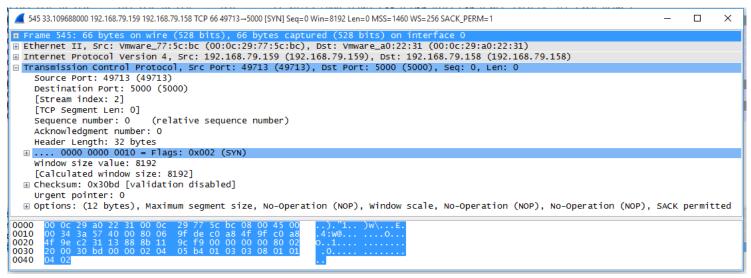


7) Suite à notre analyse, nous constatons qu'il est très facile d'intercepter et de récupérer les données et informations transmises entre le serveur et le client. La sécurité de la connexion est donc plutôt faible.

Analyse d'une application client-serveur "secrète"

Mode secret 1

1)



C'est le protocole TCP qui est utilisé pour la couche de transport. Ce protocole est un SYN (pour synchronisation).

2)

☐ Transmission Control Protocol, Src Port: 49713 (49713), Dst Port: 5000 (5000), Seq: 0, Len: 0

Port source: 49713

Client => Serveur

Filtre appliqué : ip.src == 192.168.79.159 && ip.dst == 192.168.79.158

Display						
Display filter:	ip.d	lst == 192.168	3.79.158 && ip.si	rc == 192.1	68.79.159	
Ignored packets:	0 (0	,000%)				
Traffic •	Captured ◀	Displayed ◀	Displayed % ◀	Marked ◀	Marked %	4
Packets	555	7	1,261%	0	0,000%	
Between first and last packet	33,195 sec	0,085 sec				
Avg. packets/sec	16,719	82,145				
Avg. packet size	1146 bytes	630 bytes				
Bytes	635982	4408	0,693%	0	0.000%	
Avg. bytes/sec	19159,026	51728,071				
Avg. MBit/sec	0,153	0,414				

Il y a 7 paquets envoyés du client vers le serveur;

Il y a 4408 octets envoyés du client vers le serveur;

Serveur => Client

Filtre appliqué : ip.src == 192.168.79.158 && ip.dst == 192.168.79.159

Display Display filter: Ignored packets:	ip.src == 192.168.79.158 && ip.dst == 192.168.79.159 0 (0,000%)								
Traffic •	Captured ◀	Displayed 4	Displayed % ◀	Marked ◀	Marked % ◀				
Packets	555	4	0,721%	0	0,000%				
Between first and last packet	33,195 sec	0,084 sec							
Avg. packets/sec	16,719	47,618							
Avg. packet size	1146 bytes	57 bytes							
Bytes	635982	228	0,036%	0	0.000%				
Avg. bytes/sec	19159,026	2714,221							
Avg. MBit/sec	0,153	0,022							

Il y a 4 paquets envoyés du serveur vers le client;

Il y a 228 octets envoyés du serveur vers le client.

4)

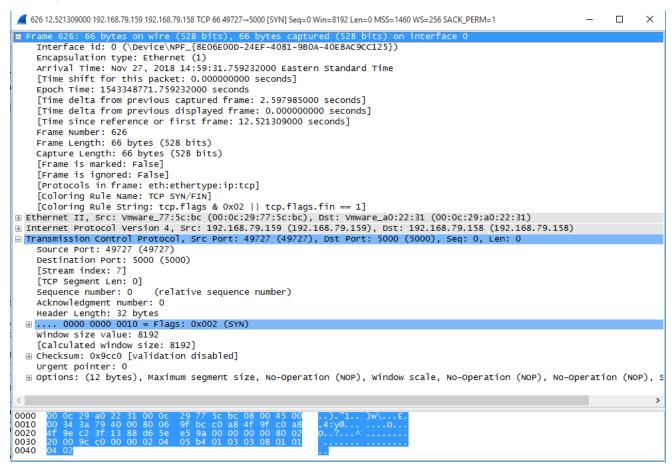
548 33.1125310 192.168.79.159	192.168.79.158	IPA	1514 unknown Ox6c [Malformed Packet]
549 33.1125320 192.168.79.159	192.168.79.158	IPA	1514 unknown 0x50 [Malformed Packet]
550 33.1125330 192.168.79.159	192.168.79.158	IPA	1134 unknown Ox6c [Malformed Packet]

On observe 1 seule itération, divisée en 3 paquets envoyés simultanément.

Cela signifie donc que le client pour ce mode envoie toute l'information au serveur d'un bloc.

Mode secret 2

1)



C'est à nouveau le protocole TCP qui est utilisé pour la couche de transport. Ce protocole est aussi un SYN.

2)

■ Transmission Control Protocol, Src Port: 49727 (49727), Dst Port: 5000 (5000), Seq: 0, Len: 0

Port source: 49727

Client => Serveur

Display Display filter: Ignored packets:	ip.dst == 1 0 (0,000%)	92.168.79.158	&& ip.src == 1	92.168.79.1	59
Traffic •	Captured ◀	Displayed 4	Displayed % 4	Marked ◀	Marked % ◀
Packets	747	104	13,922%	0	0,000%
Between first and last packet	12,527 sec	0,006 sec			
Avg. packets/sec	59,629	16812,134			
Avg. packet size	889 bytes	93 bytes			
Bytes	663805	9646	1,453%	0	0.000%
Avg. bytes/sec	52987,847	1559325,383			
Avg. MBit/sec	0,424	12,475			

Il y a 104 paquets envoyés du client vers le serveur;

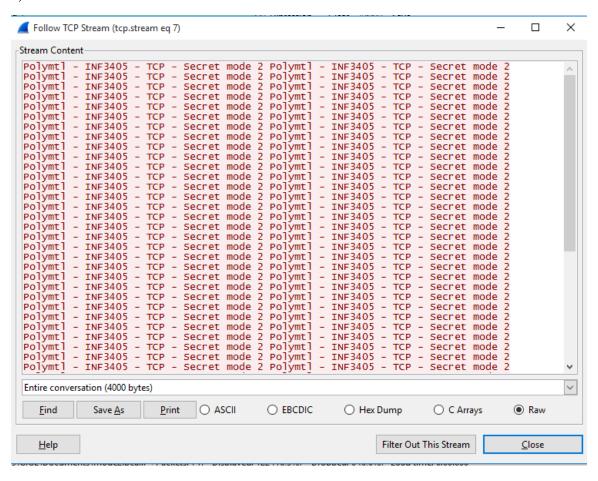
Il y a **9646** octets envoyés du client vers le serveur.

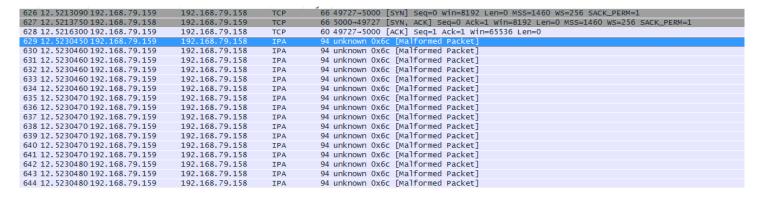
Serveur => Client

Display Display filter: Ignored packets:	ip.src == 1 0 (0,000%)	92.168.79.158	&& ip.dst == 1	92.168.79.15	59
Traffic •	Captured ◀	Displayed 4	Displayed % ◀	Marked ◀	Marked % ◀
Packets	747	18	2,410%	0	0,000%
Between first and last packet	12,527 sec	0,005 sec			
Avg. packets/sec	59,629	3308,246			
Avg. packet size	889 bytes	55 bytes			
Bytes	663805	984	0,148%	0	0.000%
Avg. bytes/sec	52987,847	180850,757			
Avg. MBit/sec	0,424	1,447			

Il y a 18 paquets envoyés du serveur vers le client;

Il y a **984** octets envoyés du serveur vers le client.





Le client envoie au serveur un total de 4000 bytes, dont 40 octets par paquet, donc 100 itérations.

Cela signifie donc que le client envoie les données au serveur par de nombreux petits blocs, au lieu d'un seul grand bloc.

Mode secret 3

1)

569 16.1806170 192.168.79.159	192.168.79.158	IPv4	1514 Fragmented IP protocol (proto=UDP 17, off=0, ID=3ae1) [Reassembled in #577]
570 16.1806180 192.168.79.159	192.168.79.158	IPV4	1514 Fragmented IP protocol (proto=UDP 17, off=1480, ID=3ael) [Reassembled in #577]
571 16.1806190 192.168.79.159	192.168.79.158	IPV4	1514 Fragmented IP protocol (proto=UDP 17, off=2960, ID=3ae1) [Reassembled in #577]
572 16.1806310 192.168.79.159	192.168.79.158	IPV4	1514 Fragmented IP protocol (proto=UDP 17, off=4440, ID=3ae1) [Reassembled in #577]
573 16.1807420 192.168.79.159	192.168.79.158	IPv4	1514 Fragmented IP protocol (proto=UDP 17, off=5920, ID=3ae1) [Reassembled in #577]
574 16.1807420 192.168.79.159	192.168.79.158	IPV4	1514 Fragmented IP protocol (proto=UDP 17, off=7400, ID=3ae1) [Reassembled in #577]
575 16.1807430 192.168.79.159	192.168.79.158	IPv4	1514 Fragmented IP protocol (proto=UDP 17, off=8880, ID=3ae1) [Reassembled in #577]
576 16.1807430 192.168.79.159	192.168.79.158	IPv4	1514 Fragmented IP protocol (proto=UDP 17, off=10360, ID=3ae1) [Reassembled in #577]
577 16.1807440 192.168.79.159	192.168.79.158	UDP	202 Source port: 56617 Destination port: 5010
578 16.1808380 192.168.79.158	192.168.79.159	ICMP	590 Destination unreachable (Port unreachable)

C'est le protocole UDP qui est utilisé pour la couche de transport. Il n'y a pas d'échange de synchronisation, parce qu'il n'y a pas de synchronisation en UDP.

2)

577 16.1807440 192.168.79.159	192.168.79.158	UDP	202 Source port:	56617	Destination	port: 5010
					1.7	

Port source: 56617

Client => Serveur

Display Display filter: Ignored packets:	ip.dst == 0 0 (0,000%)		&& ip.src == 19)2.168.79.15	9
Traffic •	Captured ◀	Displayed 4	Displayed % ◀	Marked ◀	Marked % ◀
Packets	580	10	1,724%	0	0,000%
Between first and last packet	17,796 sec	0,000 sec			
Avg. packets/sec	32,592	45245,998			
Avg. packet size	1114 bytes	1290 bytes			
Bytes	645891	12904	1,998%	0	0.000%
Avg. bytes/sec	36294,712	58385435,616			
Avg. MBit/sec	0,290	467,083			

Il y a 10 paquets envoyés du client vers le serveur;

Il y a 12904 octets envoyés du client vers le serveur.

Serveur => Client

Display Display filter: Ignored packets:	ip.src == 1 0 (0,000%)	92.168.79.158	&& ip.dst == 1	92.168.79.15	59
Traffic •	Captured ◀	Displayed ◀	Displayed % ◀	Marked ◀	Marked % ◀
Packets	580	1	0,172%	0	0,000%
Between first and last packet	17,796 sec				
Avg. packets/sec	32,592				
Avg. packet size	1114 bytes				
Bytes	645891	590	0,091%	0	0.000%
Avg. bytes/sec	36294,712				
Avg. MBit/sec	0,290		1		

Il y a 1 paquets envoyés du serveur vers le client;

Il y a 590 octets envoyés du serveur vers le client.

4)

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length Info
56	9 16.1806	170 192.168.79.159	192.168.79.158	IPV4	1514 Fragmented IP protocol (proto=UDP 17, off=0, ID=3ae1) [Reassembled in #577]
57	0 16.1806	180 192.168.79.159	192.168.79.158	IPv4	1514 Fragmented IP protocol (proto=UDP 17, off=1480, ID=3ae1) [Reassembled in #577]
57	1 16.1806	190 192.168.79.159	192.168.79.158	IPv4	1514 Fragmented IP protocol (proto=UDP 17, off=2960, ID=3ae1) [Reassembled in #577]
57	2 16.1806	310 192.168.79.159	192.168.79.158	IPv4	1514 Fragmented IP protocol (proto=UDP 17, off=4440, ID=3ae1) [Reassembled in #577]
57	3 16.1807	420 192.168.79.159	192.168.79.158	IPv4	1514 Fragmented IP protocol (proto=UDP 17, off=5920, ID=3ae1) [Reassembled in #577]
57	4 16.1807	420 192.168.79.159	192.168.79.158	IPv4	1514 Fragmented IP protocol (proto=UDP 17, off=7400, ID=3ae1) [Reassembled in #577]
57	5 16.1807	430 192.168.79.159	192.168.79.158	IPv4	1514 Fragmented IP protocol (proto=UDP 17, off=8880, ID=3ae1) [Reassembled in #577]
57	6 16.1807	430 192.168.79.159	192.168.79.158	IPv4	1514 Fragmented IP protocol (proto=UDP 17, off=10360, ID=3ae1) [Reassembled in #577]

On observe 1 seule itération, divisée en 8 paquets envoyés simultanément.

Cela signifie donc que le client pour ce mode envoie toute l'information au serveur d'un bloc.

Mode secret 4

1)

```
Interface id: 0 (\Device\NPF_{8E06E00D-24EF-4081-9B0A-40E8AC9CC125})
    Encapsulation type: Ethernet (1)
    Arrival Time: Nov 27, 2018 15:16:30.662390000 Eastern Standard Time [Time shift for this packet: 0.000000000 seconds]
    Epoch Time: 1543349790.662390000 seconds
    [Time delta from previous captured frame: 0.015437000 seconds]
    [Time delta from previous displayed frame: 0.000000000 seconds]
    [Time since reference or first frame: 12.802914000 seconds]
    Frame Number: 15
    Frame Length: 82 bytes (656 bits)
    Capture Length: 82 bytes (656 bits)
    [Frame is marked: False]
    [Frame is ignored: False]
    [Protocols in frame: eth:ethertype:ip:udp:data]
    [Coloring Rule Name: UDP]
    [Coloring Rule String: udp]
⊕ Ethernet II, Src: Vmware_77:5c:bc (00:0c:29:77:5c:bc), Dst: Vmware_a0:22:31 (00:0c:29:a0:22:31)
⊞ Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.79.159 (192.168.79.159), Dst: 192.168.79.158 (192.168.79.158)

■ User Datagram Protocol, Src Port: 49573 (49573), Dst Port: 5010 (5010)

    Source Port: 49573 (49573)
    Destination Port: 5010 (5010)
    Length: 48

    ⊕ Checksum: 0x0855 [validation disabled]

    [Stream index: 2]
⊕ Data (40 bytes)
```

C'est à nouveau le protocole UDP qui est utilisé pour la couche de transport. Encore une fois, il n'y a pas d'échange de synchronisation, parce qu'il n'y a pas de synchronisation en UDP.

2)

15 12.8029140 192.168.79.159 192.168.79.158 UDP 82 Source port: 49573 Destination port: 5010

Port source: 49573

Client => Serveur

Traffic Image: Compute of the property of the propert	Display Display filter: Ignored packets:	ip.dst == 192.168.79.158 && ip.src == 192.168.79.159 0 (0,000%)						
Between first and last packet 13,099 sec 0,009 sec Avg. packets/sec 68,175 35340,971 Avg. packet size 740 bytes 82 bytes	Traffic •	Captured 4	Displayed 4	Displayed % ◀	Marked ◀	Marked % ◀		
Avg. packets/sec 68,175 35340,971 Avg. packet size 740 bytes 82 bytes	Packets	893	301	33,707%	0	0,000%		
Avg. packet size 740 bytes 82 bytes	Between first and last packet	13,099 sec	0,009 sec					
	Avg. packets/sec	68,175	35340,971					
D	Avg. packet size	740 bytes	82 bytes					
Bytes 661084 24/10 3,/38% 0 0.000%	Bytes	661084	24710	3,738%	0	0.000%		
Avg. bytes/sec 50469,976 2901247,147	Avg. bytes/sec	50469,976	2901247,147					
Avg. MBit/sec 0,404 23,210	Avg. MBit/sec	0,404	23,210					

Il y a 301 paquets envoyés du client vers le serveur;

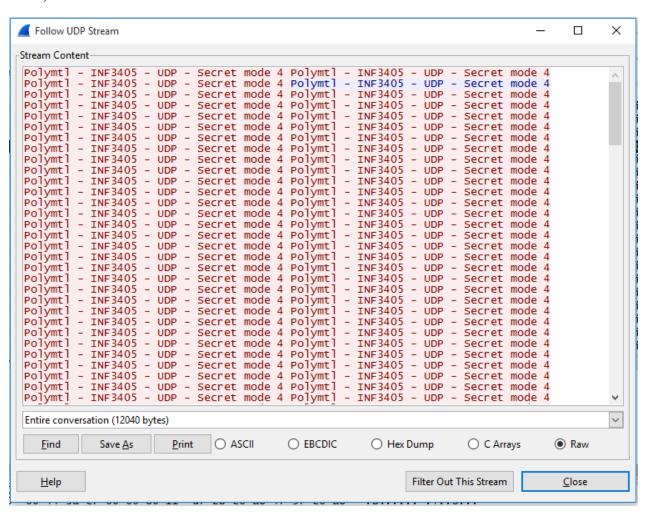
Il y a **24710** octets envoyés du client vers le serveur.

Serveur => Client

Display Display filter: Ignored packets:	ip.src == 192.168.79.158 && ip.dst == 192.168.79.159 0 (0,000%)						
Traffic	Captured 4	Displayed ◀	Displayed % ◀	Marked ◀	Marked % ◀		
Packets	893	1	0,112%	0	0,000%		
Between first and last packe	et 13,099 sec						
Avg. packets/sec	68,175						
Avg. packet size	740 bytes						
Bytes	661084	110	0,017%	0	0.000%		
Avg. bytes/sec	50469,976						
Avg. MBit/sec	0,404						

Il y a 1 paquets envoyés du serveur vers le client;

Il y a 110 octets envoyés du serveur vers le client.



Data (40 bytes)
Data: 506f6c796d746c202d20494e4633343035202d2055445020...
[Length: 40]

Le client envoie au serveur un total de 12040 bytes en 301 itérations, donc 40 octets par paquet.

Cela signifie donc que le client envoie les données au serveur par de nombreux petits blocs, au lieu d'un seul grand bloc.

Analyse des performances et protocole TCP

1)

Le premier mode envoie toute l'information d'un bloc, mais comme le message envoyé est plus grand que la limite de taille d'un paquet, le protocole est forcé de fragmenter le bloc en trois divisions.

Le second mode n'a pas ce problème, car il envoie toute l'information en petits blocs séparés. Par contre, chacun de ces petits blocs nécessite son propre en-tête, ce qui en bout de ligne consomme plus de bande passante.

Selon nous, le mode le plus performant est le premier mode, car il consomme beaucoup moins de bande passante en envoyant qu'un seule en-tête pour toutes les données.

2)

Tout comme le premier mode, le troisième mode envoie toute l'information d'un bloc, mais comme le message envoyé est plus grand que la limite de taille d'un paquet, le protocole est forcé de fragmenter le bloc en huit divisions.

Le quatrième mode n'a pas ce problème, car il envoie toute l'information en petits blocs séparés. Par contre, chacun de ces petits blocs nécessite son propre en-tête, ce qui en bout de ligne consomme plus de bande passante, comme pour le deuxième mode.

Selon nous, le mode le plus performant est le troisième mode, car il consomme beaucoup moins de bande passante en envoyant qu'un seule en-tête pour toutes les données.

3)

Selon nous, les modes les plus performants sont le deuxième et le quatrième mode, car ils envoient les données en de nombreux petits paquets pré-séparés, ce qui ce qui fait que si l'un d'entre eux n'est pas reçu correctement, il est plus facile et moins coûteux de le renvoyer, comparativement à un gros message à renvoyer en entier.

4)

L'échange FIN, ACK est la confirmation de terminaison de connexion (ACK) et l'information de fin de connexion de la part du récepteur (FIN) afin de compléter le processus de fin de connexion entre le serveur et le client par un système de « handshaking ».