Министерство науки и высшего образования Российской Федерации ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ АВТОНОМНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ИТМО

Факультет безопасности информационных технологий

Дисциплина:

«Компьютерные сети»

ОТЧЕТ ПО ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЕ №2

«Анализ трафика компьютерных сетей утилитой Wireshark»

Выполнили:
Чу Ван Доан, студент группы N3347
falle
(подпись)
Проверил:
Есипов Дмитрий Андреевич
(отметка о выполнении)
(подпись)

Содержание

Введение	3
1 ХОД РАБОТЫ	
1.1 Анализ трафика утилиты ping	
1.2 Анализ трафика утилиты tracert	
1.3 Анализ НТТР-трафика	
1.4 Анализ DNS-трафика	12
1.5 Анализ ARP-трафика	14
1.6 Анализ трафика утилиты nslookup	
1.7 Анализ FTP-трафика	18
1.8 Анализ DHCP-трафика	20
Заключение	23

Введение

Цель работы — изучить структуру протокольных блоков данных, анализируя реальный трафик на компьютере студента с помощью бесплатно распространяемой утилиты Wireshark.

Для достижения поставленной цели необходимо решить следующие задачи:

- установить Wireshark;
- ознакомиться с теорией;
- выполнить анализ трафика;
- составить отчёт.

1 ХОД РАБОТЫ

Чтобы выполнить эту лабораторную работу, я использую веб-сайт с доменом второго уровня "chu", что является моей фамилией: https://chu292.github.io

1.1 Анализ трафика утилиты ping

```
C:\Users\chudo>ping -1 1000 chu292.github.io

Pinging chu292.github.io [185.199.108.153] with 1000 bytes of data:
Reply from 185.199.108.153: bytes=1000 time=15ms TTL=255
Reply from 185.199.108.153: bytes=1000 time=22ms TTL=255
Reply from 185.199.108.153: bytes=1000 time=32ms TTL=255
Reply from 185.199.108.153: bytes=1000 time=20ms TTL=255

Ping statistics for 185.199.108.153:
    Packets: Sent = 4, Received = 4, Lost = 0 (0% loss),
Approximate round trip times in milli-seconds:
    Minimum = 15ms, Maximum = 32ms, Average = 22ms
```

Рисунок 1 – Пример использования утилиты ping

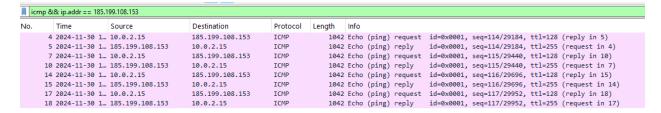


Рисунок 2 – Пример трафика утилиты ping

Ответы на вопросы:

- 1. Имеет ли место фрагментация исходного пакета, какое поле на это указывает?
 - Нет, фрагментация отсутствует.
 - Поля, которые указывают на это: "Flags" (значение 0x0) и "Fragment Offset" (значение 0).

```
Internet Protocol Version 4, Src: 10.0.2.15, Dst: 185.199.108.153
    0100 .... = Version: 4
    .... 0101 = Header Length: 20 bytes (5)

> Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP: CS0, ECN: Not-ECT)
    Total Length: 1028
    Identification: 0x0b74 (2932)

> 000. .... = Flags: 0x0
    ...0 0000 0000 0000 = Fragment Offset: 0
    Time to Live: 128
    Protocol: ICMP (1)
    Header Checksum: 0x00000 [validation disabled]
    [Header checksum status: Unverified]
    Source Address: 10.0.2.15
    Destination Address: 185.199.108.153
    [Stream index: 2]
```

Рисунок 3 – Пакет со флагом 0х0

2. Какая информация указывает, является ли фрагмент пакета последним или промежуточным?

Установка флага MF (More fragments) в заголовке IPv4 указывает, что фрагмент пакета является промежуточным. Сброс флага MF (More fragments) в заголовке IPv4 указывает, что фрагмент пакета является послежним (рисунок 4).

```
Internet Protocol Version 4, Src: 10.0.2.15, Dst: 185.199.108.153
    0100 .... = Version: 4
    .... 0101 = Header Length: 20 bytes (5)

Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP: CS0, ECN: Not-ECT)
Total Length: 1028
Identification: 0x0b74 (2932)

000 .... = Flags: 0x0
    0.... = Reserved bit: Not set
    .0.... = Don't fragment: Not set
    .0... = More fragments: Not set
    .0... = More fragment Offset: 0
```

Рисунок 4 - Последний пакет

3. Чему равно количество фрагментов при передаче ping-пакетов?

Количество фрагментов при передаче ping-пакетов при разных размерах пакета показано в таблице 1.

Таблица 1. Зависимость количества фрагментов от размера пакета.

Размер	Количество	Размер	Количество	Размер	Количество
Пакета	Фрагментов	Пакета	Фрагментов	Пакета	Фрагментов

100	1	3600	3	7100	5
600	00 1 4100 3		3	7600	6
1100	1	4600	4	8100	6
1600 2 5100 4		4	8600	6	
2100	2	5600	4	9100	7
2600	2	6100	5	9600	7
3100	3	6600	5	10000	7

Рисунок 5 - Количество фрагментов

4. Построить график, в котором на оси абсцисс находится размер_пакета, а по оси ординат – количество фрагментов, на которое был разделён каждый ping-пакет.



Рисунок 5 - Зависимость количества фрагментов от размера пакета

5. Как изменить поле TTL с помощью утилиты ping?

ping -i <срок жизни в миллисекундах> <адрес>

```
C:\Users\chudo>ping -1 100 -i 64 chu292.github.io

Pinging chu292.github.io [185.199.108.153] with 100 bytes of data:
Reply from 185.199.108.153: bytes=100 time=31ms TTL=255
Reply from 185.199.108.153: bytes=100 time=33ms TTL=255
Reply from 185.199.108.153: bytes=100 time=42ms TTL=255
Reply from 185.199.108.153: bytes=100 time=28ms TTL=255

Ping statistics for 185.199.108.153:
    Packets: Sent = 4, Received = 4, Lost = 0 (0% loss),
Approximate round trip times in milli-seconds:
    Minimum = 28ms, Maximum = 42ms, Average = 33ms
```

Рисунок 6 - Изменение TTL

6. Что содержится в поле данных ping-пакета?

Поле данных пакета ping содержит часть "payload", которая может быть настроена пользователем или заполнена по умолчанию операционной системой.

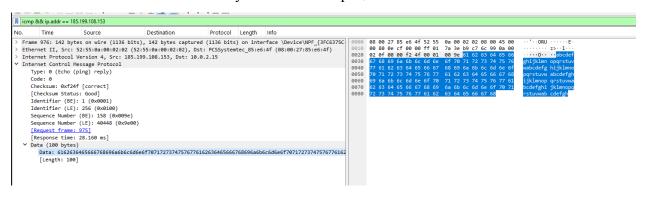


Рисунок 7 - Фрагмент данных ping-пакета

1.2 Анализ трафика утилиты tracert

Тraceroute (tracert) — это утилита, предназначенная для определения маршрута прохождения данных в сети. Она отправляет пакеты на промежуточные узлы и отслеживает их путь обратно. Тracert постепенно увеличивает значение TTL в отправляемых пакетах, пока не достигнет целевого узла. Когда маршрутизатор получает пакет с TTL, равным 1, он возвращает его обратно, что позволяет tracert определить путь до этого маршрутизатора.

```
C:\Users\chudo>tracert -d chu292.github.io

Tracing route to chu292.github.io [185.199.108.153]

over a maximum of 30 hops:

1 15 ms 15 ms 15 ms 185.199.108.153

Trace complete.
```

Рисунок 8 - Пример использования утилиты tracert

icmp													
M licini	Icuip												
No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info							
	3 2024-11-30 1	. 10.0.2.15	185.199.108.153	ICMP	106	Echo (ping	g) request	id=0x0001,	seq=162/41472,	ttl=1 (reply in 4)			
←	4 2024-11-30 1	. 185.199.108.153	10.0.2.15	ICMP	106	Echo (pin	g) reply	id=0x0001,	seq=162/41472,	ttl=255 (request in 3)			
	5 2024-11-30 1	. 10.0.2.15	185.199.108.153	ICMP	106	Echo (pin	g) request	id=0x0001,	seq=163/41728,	ttl=1 (reply in 6)			
	6 2024-11-30 1	. 185.199.108.153	10.0.2.15	ICMP	106	Echo (pin	g) reply	id=0x0001,	seq=163/41728,	ttl=255 (request in 5)			
	7 2024-11-30 1	. 10.0.2.15	185.199.108.153	ICMP	106	Echo (pin	g) request	id=0x0001,	seq=164/41984,	ttl=1 (reply in 8)			
	8 2024-11-30 1	. 185.199.108.153	10.0.2.15	ICMP	106	Echo (pin	g) reply	id=0x0001,	seq=164/41984,	ttl=255 (request in 7)			

Рисунок 9 - Пример трафика утилиты tracert

Ответы на вопросы:

- 1. Сколько байт содержится в заголовке IP? Сколько байт содержится в поле данных?
- 20 байт в заголовке, 64 байта в поле данных.

Рисунок 10 - 20 байт в заголовке, 64 байта – в поле данных

2. Как и почему изменяется поле TTL в следующих друг за другом ICMP- пакетах tracert?

Чтобы ответить на этот вопрос, необходимо отследить изменение TTL при прохождении маршрута, содержащего более двух узлов. Тracert работает, увеличивая TTL (время жизни пакета) в IPv4, начиная с 1. Каждый раз, когда пакет достигает очередного узла, значение TTL возрастает на 1, пока не достигнет цели. Когда tracert отправляет пакет с TTL, равным 1, маршрутизатор по пути уменьшает TTL на 1 и пересылает его дальше.

Если маршрутизатор получает пакет с TTL, равным нулю, он воспринимает это как ошибку и отправляет обратно сообщение ICMP (Internet Control Message Protocol) с кодом "Time-to-Live exceeded". Таким образом, tracert может отследить путь, который пакет проделал через сеть, до самого конечного узла.

3. Чем отличаются ICMP-пакеты, генерируемые утилитой tracert, от ICMP- пакетов, генерируемых утилитой ping (см. предыдущее задание).

ICMP-пакеты, генерируемые утилитой tracert, отличаются от ICMP-пакетов, генерируемых утилитой ping, использованием поля TTL. Tracert модифицирует TTL, чтобы получать ICMP Time Exceeded (тип 11) от промежуточных маршрутизаторов, тогда как ping просто отправляет ICMP Echo Request (тип 8) и ожидает Echo Reply (тип 0) от конечного узла.

4. Чем отличаются полученные пакеты «ICMP reply» от «ICMP error» и зачем нужны оба этих типа ответов?

ICMP Reply нужен для подтверждения успешной доставки пакета. ICMP Error нужен для диагностики и обработки ошибок в сети. Оба типа пакетов критически важны для управления и отладки сетевых подключений.

5. Что изменится в работе tracert, если убрать ключ "-d"? Какой дополнительный трафик при этом будет генерироваться?

Если убрать ключ -d, tracert начнет выполнять обратное разрешение DNS для IP-адресов промежуточных узлов, что замедлит выполнение команды и создаст дополнительный трафик в виде DNS-запросов.

```
C:\Users\chudo>tracert chu292.github.io

Tracing route to chu292.github.io [185.199.108.153]

over a maximum of 30 hops:

1 167 ms 71 ms 71 ms cdn-185-199-108-153.github.com [185.199.108.153]

Trace complete.
```

Рисунок 11 - Пример использования утилиты tracert без "-d"

1.3 Анализ НТТР-трафика

Отследим и проанализируем HTTP-трафик, создаваемый браузером при посещении Интернет-сайта, заданного по варианту. Список захваченных пакетов показан на рисунке 12.

R http											
No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length Info						
	1722 2024-11-30 17:34:37,588266679	192.168.0.110	91.105.192.100	HTTP	363 POST /api HTTP/1.1 (application/x-www-form-urlencoded)						
	1728 2024-11-30 17:34:37,609660121	91.105.192.100	192.168.0.110	HTTP	333 HTTP/1.1 200 OK						
	2659 2024-11-30 17:34:56,983245294	192.168.0.110	149.154.167.51	HTTP	524 POST /api HTTP/1.1 (application/x-www-form-urlencoded)						
	2662 2024-11-30 17:34:56,983916558	192.168.0.110	149.154.167.41	HTTP	504 POST /api HTTP/1.1 (application/x-www-form-urlencoded)						
	2670 2024-11-30 17:34:57,026156789	149.154.167.51	192.168.0.110	HTTP	405 HTTP/1.1 200 OK						
	2673 2024-11-30 17:34:57,029939784	149.154.167.41	192.168.0.110	HTTP	377 HTTP/1.1 200 OK						
+ i	21574 2024-11-30 17:39:05,078978363	192.168.0.110	91.189.91.98	HTTP	153 GET / HTTP/1.1						
- 2	21602 2024-11-30 17:39:05,445765191	91.189.91.98	192.168.0.110	HTTP	251 HTTP/1.1 204 No Content						

Рисунок 12 - Захваченные пакеты

HTTP (протокол передачи гипертекста) — протокол прикладного уровня передачи данных, изначально — в виде гипертекстовых документов в формате HTML, в настоящее время используется для передачи произвольных данных. GET-сообщение от клиента показано на рисунке 12. Он применяется, когда браузер запрашивает объект, идентифицирующий полем URL.

```
Hypertext Transfer Protocol

> GET / HTTP/1.1\r\n

Host: connectivity-check.ubuntu.com\r\n
Accept: */*\r\n
Connection: close\r\n
\r\n
[Full request URI: http://connectivity-check.ubuntu.com/]
[HTTP request 1/1]
[Response in frame: 21602]
```

Рисунок 13 - GET-сообщение

Ответ сервера показан на рисунок 13. В ответе сервер отвечает ОК (код ответа 200) и присылает нужные данные.

```
Hypertext Transfer Protocol

HTTP/1.1 200 OK\r\n

| Expert Info (Chat/Sequence): HTTP/1.1 200 OK\r\n]
| Response Version: HTTP/1.1
| Status Code: 200
| [Status Code Description: OK]
| Response Phrase: OK
| Connection: keep-alive\r\n
| Content-Type: application/octet-stream\r\n
| Pragma: no-cache\r\n
| Cache-control: no-store\r\n
```

Рисунок 14 - Ответ сервера с кодом 200

HTTP-протокол имеет механизм, позволяющий прокси-серверу проверять актуальность объектов. Для этого применяется так называемый метод GET с условием. После того, что мы обновили страницу в браузере, условный GET был сгенерирован (рисунок 14).

```
    Hypertext Transfer Protocol

→ HTTP/1.1 204 No Content\r\n

    [Expert Info (Chat/Sequence): HTTP/1.1 204 No Content\r\n]
        [HTTP/1.1 204 No Content\r\n]
        [Severity level: Chat]
        [Group: Sequence]
      Response Version: HTTP/1.1
      Status Code: 204
      [Status Code Description: No Content]
      Response Phrase: No Content
    server: nginx/1.18.0 (Ubuntu)\r\n
   date: Sat, 30 Nov 2024 14:44:05 GMT\r\n
   x-cache-status: from content-cache/1\r\n
   x-networkmanager-status: online\r\n
   connection: close\r\n
    r\n
    [HTTP response 1/1]
    [Time since request: 0.183421698 seconds]
    [Request in frame: 41954]
    [Request URI: http://connectivity-check.ubuntu.com/]
```

Рисунок 15 - Ответ сервера с кодом 204

Ответ с кодом 204 No Content в данном случае используется для проверки того, что сетевое подключение клиента к http://connectivity-check.ubuntu.com/ работает нормально. Сервер не отправляет никакого содержимого, так как цель запроса заключается только в подтверждении состояния подключения, а не в получении данных (рисунок 15).

1.4 Анализ DNS-трафика

DNS (Domain Name System) — это система, которая переводит доменные имена в IP- адреса. Когда вы вводите доменное имя в адресной строке браузера, DNS-сервер ищет соответствующий IP-адрес, а затем направляет ваш запрос на нужный сервер. Протоколы DNS обеспечивают коммуникацию между DNS-клиентами (например, браузерами) и DNS-серверами. Они определяют, как запросы отправляются между клиентами и серверами, как ответы обрабатываются и как данные хранятся и обновляются. Рисунок 16 — Фрагмент DNS-трафика

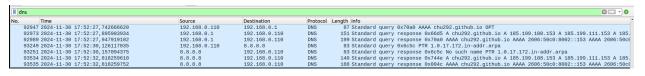


Рисунок 16 - Фрагмент DNS-трафика

```
Frame 92947: 87 bytes on wire (696 bits), 87 bytes captured (696 bits) on interface wlo1, id 0
> Ethernet II, Src: IntelCor_09:87:f1 (68:3e:26:09:87:f1), Dst: TP-Link_58:3e:a0 (9c:a2:f4:58:3e:a0)
▼ Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.0.110, Dst: 192.168.0.1
    0100 .... = Version: 4
    .... 0101 = Header Length: 20 bytes (5)
  Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP: CS0, ECN: Not-ECT)
    Total Length: 73
    Identification: 0x0ef9 (3833)
  → Flags: 0x00
      0... = Reserved bit: Not set
      .0.. .... = Don't fragment: Not set
..0. .... = More fragments: Not set
    ...0 0000 0000 0000 = Fragment Offset: 0
    Time to Live: 64
    Protocol: UDP (17)
    Header Checksum: 0xe9eb [validation disabled]
    [Header checksum status: Unverified]
    Source Address: 192.168.0.110
    Destination Address: 192.168.0.1
User Datagram Protocol, Src Port: 37283, Dst Port: 53
Domain Name System (query)
                                26 09 87 f1 08 00 45 00
       00 49 0e f9 00 00 40 11
                                e9 eb c0 a8 00 6e c0 a8
                                                                  @ · · · · · · n ·
                                                            · · · · · 5 · 5 · · p · · · ·
      00 01 91 a3 00 35 00 35
                                82 06 70 a0 01 00 00 01
      00 00 00 00 00 01 06 63
                                68 75 32 39 32 06 67 69
                                                            ·····c hu292·gi
                                                            thub·io· ····)
      74 68 75 62 02 69 6f 00
                                00 1c 00 01 00 00 29 05
     co oo oo oo oo oo
```

Рисунок 17 – Структура DNS

Ответы на вопросы:

1. Почему адрес, на который отправлен DNS-запрос, не совпадает с адресом посешаемого сайта?

Адрес, на который отправлен DNS-запрос, не совпадает с адресом посещаемого сайта, потому что DNS-запрос отправляется к DNS-серверу, который отвечает за преобразование доменного имени в IP-адрес. DNS-сервер — это отдельный узел в сети, и его адрес обычно задается провайдером интернет-услуг (ISP) или настроен вручную. После получения IP-адреса сайт запрашивается уже напрямую.

2. Какие бывают типы DNS-запросов?

Типы DNS-запросов:

- A (Address Record) Преобразует доменное имя в IPv4-адрес.
- AAAA (IPv6 Address Record) Преобразует доменное имя в IPv6-адрес.
- CNAME (Canonical Name) Используется для указания псевдонима доменного имени.
- MX (Mail Exchange) Определяет почтовые серверы для домена.
- NS (Name Server) Указывает DNS-серверы для домена.
- PTR (Pointer Record) Обратное разрешение (из IP-адреса в доменное имя).
- TXT (Text Record) Содержит текстовую информацию, часто используется для проверки доменов.
- SOA (Start of Authority) Информация о зоне DNS.
- 3. В какой ситуации нужно выполнять независимые DNS-запросы для получения содержащихся на сайте изображений?

Независимые DNS-запросы для получения изображений на сайте нужно выполнять в следующей ситуации:

Когда изображения на сайте загружаются с других доменов (например, через внешние ресурсы или CDN). В таких случаях для каждого домена, с которого загружаются изображения, выполняется отдельный DNS-запрос, чтобы преобразовать доменное имя в IP-адрес.

Пример:

Сайт может находиться на example.com, но изображения могут загружаться с cdn.example.com или другого внешнего сервера. В таком случае нужно сначала выполнить

DNS-запрос для домена cdn.example.com, чтобы получить его IP-адрес и загрузить изображения.

1.5 Анализ ARP-трафика

ARP (Address Resolution Protocol) — протокол, который используется для определения MAC-адреса устройства по его IP-адресу в локальной сети. Он работает, отправляя широковещательные запросы на все устройства в сети, которые содержат IP-адрес устройства, ищущего MAC-адрес. Устройства, имеющие указанный IP-адрес, отвечают со своим MAC-адресом, и таким образом ARP определяет соответствие между IP- и MAC-адресами.

0.	Time	Source	Destination	Protocol	Length Info
	44181 2024-11-30 17:44:38,835658110	TP-Link_58:3e:a0	IntelCor_09:87:f1	ARP	42 Who has 192.168.0.110? Tell 192.168.0.1
	44182 2024-11-30 17:44:38,835673463	IntelCor_09:87:f1	TP-Link_58:3e:a0	ARP	42 192.168.0.110 is at 68:3e:26:09:87:f1
	47423 2024-11-30 17:45:22,480070722	TP-Link_58:3e:a0	IntelCor_09:87:f1	ARP	42 Who has 192.168.0.110? Tell 192.168.0.1
	47424 2024-11-30 17:45:22,480085464	IntelCor_09:87:f1	TP-Link_58:3e:a0	ARP	42 192.168.0.110 is at 68:3e:26:09:87:f1
	51244 2024-11-30 17:46:06,190570986	TP-Link_58:3e:a0	IntelCor_09:87:f1	ARP	42 Who has 192.168.0.110? Tell 192.168.0.1
	51245 2024-11-30 17:46:06,190600716	IntelCor_09:87:f1	TP-Link_58:3e:a0	ARP	42 192.168.0.110 is at 68:3e:26:09:87:f1
	56755 2024-11-30 17:46:49,837174293	TP-Link_58:3e:a0	IntelCor_09:87:f1	ARP	42 Who has 192.168.0.110? Tell 192.168.0.1
	56756 2024-11-30 17:46:49,837183029	IntelCor_09:87:f1	TP-Link_58:3e:a0	ARP	42 192.168.0.110 is at 68:3e:26:09:87:f1
	60737 2024-11-30 17:47:36,939837762	TP-Link_58:3e:a0	IntelCor_09:87:f1	ARP	42 Who has 192.168.0.110? Tell 192.168.0.1
	60738 2024-11-30 17:47:36,939848373	IntelCor_09:87:f1	TP-Link_58:3e:a0	ARP	42 192.168.0.110 is at 68:3e:26:09:87:f1
	62797 2024-11-30 17:47:53,582041608	IntelCor_09:87:f1	TP-Link_58:3e:a0	ARP	42 Who has 192.168.0.1? Tell 192.168.0.110
	62798 2024-11-30 17:47:53,584295196	TP-Link_58:3e:a0	IntelCor_09:87:f1	ARP	42 192.168.0.1 is at 9c:a2:f4:58:3e:a0
	65429 2024-11-30 17:48:22,625322792	TP-Link_58:3e:a0	IntelCor_09:87:f1	ARP	42 Who has 192.168.0.110? Tell 192.168.0.1
	65430 2024-11-30 17:48:22,625360132	IntelCor_09:87:f1	TP-Link_58:3e:a0	ARP	42 192.168.0.110 is at 68:3e:26:09:87:f1
	66704 2024-11-30 17:48:37,614001409	IntelCor_09:87:f1	TP-Link_58:3e:a0	ARP	42 Who has 192.168.0.1? Tell 192.168.0.110
	66705 2024-11-30 17:48:37,619335365	TP-Link_58:3e:a0	IntelCor_09:87:f1	ARP	42 192.168.0.1 is at 9c:a2:f4:58:3e:a0
	69723 2024-11-30 17:49:09,993459673	TP-Link_58:3e:a0	IntelCor_09:87:f1	ARP	42 Who has 192.168.0.110? Tell 192.168.0.1
	69724 2024-11-30 17:49:09,993471719	IntelCor_09:87:f1	TP-Link_58:3e:a0	ARP	42 192.168.0.110 is at 68:3e:26:09:87:f1
	75858 2024-11-30 17:49:54,926991256	IntelCor_09:87:f1	TP-Link_58:3e:a0	ARP	42 Who has 192.168.0.1? Tell 192.168.0.110
	75859 2024-11-30 17:49:54,930296980	TP-Link_58:3e:a0	IntelCor_09:87:f1	ARP	42 192.168.0.1 is at 9c:a2:f4:58:3e:a0
	82367 2024-11-30 17:50:44,589994772	IntelCor_09:87:f1	TP-Link_58:3e:a0	ARP	42 Who has 192.168.0.1? Tell 192.168.0.110
	82368 2024-11-30 17:50:44,593380289	TP-Link_58:3e:a0	IntelCor_09:87:f1	ARP	42 192.168.0.1 is at 9c:a2:f4:58:3e:a0
	88112 2024-11-30 17:51:33,743020310	IntelCor_09:87:f1	TP-Link_58:3e:a0	ARP	42 Who has 192.168.0.1? Tell 192.168.0.110
	88114 2024-11-30 17:51:33,811535294	TP-Link_58:3e:a0	IntelCor_09:87:f1	ARP	42 192.168.0.1 is at 9c:a2:f4:58:3e:a0
	90578 2024-11-30 17:51:57,942027075	TP-Link_58:3e:a0	IntelCor_09:87:f1	ARP	42 Who has 192.168.0.110? Tell 192.168.0.1
	90579 2024-11-30 17:51:57,942043221	IntelCor_09:87:f1	TP-Link_58:3e:a0	ARP	42 192.168.0.110 is at 68:3e:26:09:87:f1
	rame 90579: 42 bytes on wire (336 bits), 42 byt				
	thernet II, Src: IntelCor_09:87:f1 (68:3e:26:09 ddress Resolution Protocol (reply)	0:87:f1), Dst: TP-Link_58	:3e:a0 (9c:a2:f4:58:3	e:a0)	

Рисунок 17 – Фрагмент ARP-трафика

```
Frame 124317: 42 bytes on wire (336 bits), 42 bytes captured (336 bits) on interface wlo1, id 0

Ethernet II, Src: IntelCor_09:87:f1 (68:3e:26:09:87:f1), Dst: TP-Link_58:3e:a0 (9c:a2:f4:58:3e:a0)

→ Destination: TP-Link_58:3e:a0 (9c:a2:f4:58:3e:a0)

→ Source: IntelCor_09:87:f1 (68:3e:26:09:87:f1)

Type: ARP (0x0806)

✓ Address Resolution Protocol (request)

Hardware type: Ethernet (1)

Protocol type: IPv4 (0x0800)

Hardware size: 6

Protocol size: 4

Opcode: request (1)

Sender MAC address: IntelCor_09:87:f1 (68:3e:26:09:87:f1)

Sender IP address: 192.168.0.110

Target MAC address: 00:00:00:00:00:00:00:00:00:00:00

Target IP address: 192.168.0.1
```

Рисунок 18 – Пример ARP-запроса

```
Frame 125261: 42 bytes on wire (336 bits), 42 bytes captured (336 bits) on interface wlo1, id 0

Ethernet II, Src: TP-Link_58:3e:a0 (9c:a2:f4:58:3e:a0), Dst: IntelCor_09:87:f1 (68:3e:26:09:87:f1)

Destination: IntelCor_09:87:f1 (68:3e:26:09:87:f1)

Source: TP-Link_58:3e:a0 (9c:a2:f4:58:3e:a0)

Type: ARP (0x0806)

Address Resolution Protocol (reply)

Hardware type: Ethernet (1)

Protocol type: IPv4 (0x0800)

Hardware size: 6

Protocol size: 4

Opcode: reply (2)

Sender MAC address: TP-Link_58:3e:a0 (9c:a2:f4:58:3e:a0)

Sender IP address: 192.168.0.1

Target MAC address: IntelCor_09:87:f1 (68:3e:26:09:87:f1)

Target IP address: 192.168.0.110
```

Рисунок 19 – Пример ARP-ответа

Ответы на вопросы:

1. Какие MAC-адреса присутствуют в захваченных пакетах ARP-протокола? Что означают эти адреса? Какие устройства они идентифицируют? В ARP-протоколе обычно встречаются два типа MAC-адресов: MAC-адрес отправителя (Source MAC Address) и MAC-адрес получателя (Destination MAC Address).

MAC-адрес отправителя (Source MAC Address):

- Что означает: MAC-адрес устройства, которое отправляет ARP-запрос или ARP-ответ.
- Что идентифицирует: Идентифицирует устройство, инициировавшее запрос или отправившее ответ.

MAC-адрес получателя (Destination MAC Address):

- Что означает: В ARP-запросе это широковещательный адрес FF:FF:FF:FF:FF. В ARP-ответе это MAC-адрес устройства, которое ответило на запрос.
- Что идентифицирует: В запросе все устройства в сети, в ответе конкретное устройство, отвечающее на запрос.
- 2. Какие MAC-адреса присутствуют в захваченных HTTP-пакетах и что означают эти адреса? Какие устройства они идентифицируют? В захваченных HTTP-пакетах также содержатся MAC-адреса отправителя и получателя.

MAC-адрес отправителя (Source MAC Address):

• Что означает: МАС-адрес устройства, которое отправляет НТТР-запрос или ответ.

• Что идентифицирует: Идентифицирует устройство, которое отправляет пакет, например, клиент (компьютер или телефон), который отправляет запрос на сервер.

MAC-адрес получателя (Destination MAC Address):

- Что означает: МАС-адрес устройства, которому адресован НТТР-пакет.
- Что идентифицирует: Идентифицирует устройство, принимающее пакет, например, маршрутизатор или сервер, принимающий запрос.
- 3. Для чего ARP-запрос содержит IP-адрес источника?

ARP-запрос содержит IP-адрес источника для того, чтобы устройство, получающее запрос, знало, от какого IP-адреса пришел запрос и могло отправить ARP-ответ обратно на правильный IP-адрес.

1.6 Анализ трафика утилиты nslookup

nslookup — утилита, предоставляющая пользователю интерфейс командной строки для обращения к системе DNS (проще говоря, DNS-клиент).

Отследим и проанализируем трафик протокола DNS, сгенерированный в результате выполнения следующих действий:

- настроить Wireshark-фильтр: "ip.addr == 10.0.2.3".
- запустить команду "nslookup chu292.github.io" (рис.20);
- дождаться отправки трёх DNS-запросов и трёх DNS-ответов;
- повторить предыдущие два шага, используя команду: "nslookup -type=NS имя сайта по варианту".

Рисунок 20 – Выполнение команды nslookup без опции -type=NS

ip.ac	dr == 10.0.2.3 && dns				⊠ - ' -
No.	Time	Source	Destination	Protocol Leng	th Info
177	78 2024-11-30 16:37:04.587518	10.0.2.15	10.0.2.3	DNS	89 Standard query 0x65f2 A v10.events.data.microsoft.com
177	79 2024-11-30 16:37:04.587844	10.0.2.15	10.0.2.3	DNS	89 Standard query 0xb144 AAAA v10.events.data.microsoft.com
177	80 2024-11-30 16:37:04.650799	10.0.2.3	10.0.2.15	DNS	229 Standard query response 0x65f2 A v10.events.data.microsoft.com CNAME win-global-asimov-leafs-events-data.trafficmanager.net CNAME onedscolprdcus04.centralus.cloudap
177	81 2024-11-30 16:37:04.652405	10.0.2.3	10.0.2.15	DNS	275 Standard query response 0xb144 AAAA v10.events.data.microsoft.com CNAME win-global-asimov-leafs-events-data.trafficmanager.net CNAME onedscolprdweu04.westeurope.clo
177	97 2024-11-30 16:37:05.485226	10.0.2.15	10.0.2.3	DNS	81 Standard query 0x0001 PTR 3.2.0.10.in-addr.arpa
178	07 2024-11-30 16:37:05.580957	10.0.2.3	10.0.2.15	DNS	81 Standard query response 0x0001 No such name PTR 3.2.0.10.in-addr.arpa
178	88 2024-11-30 16:37:05.588609	10.0.2.15	10.0.2.3	DNS	76 Standard query 0x0002 A chu292.github.io
→ 178	26 2024-11-30 16:37:07.588764	10.0.2.15	10.0.2.3	DNS	76 Standard query 0x0003 AAAA chu292.github.io
178	29 2024-11-30 16:37:08.238925	10.0.2.3	10.0.2.15	DNS	188 Standard query response 0x0003 AAAA chu292.github.io AAAA 2606:50c0:8000::153 AAAA 2606:50c0:8001::153 AAAA 2606:50c0:8002::153 AAAA 2606:50c0:8002::153
180	38 2024-11-30 16:37:19.115904	10.0.2.15	10.0.2.3	DNS	78 Standard query 0x2fce AAAA edge.microsoft.com
180	39 2024-11-30 16:37:19.116126	10.0.2.15	10.0.2.3	DNS	78 Standard query 0x9e47 A edge.microsoft.com
180	40 2024-11-30 16:37:19.116258	10.0.2.15	10.0.2.3	DNS	78 Standard query 0xdc8f HTTPS edge.microsoft.com
180	41 2024-11-30 16:37:19.181219	10.0.2.3	10.0.2.15	DNS	182 Standard query response 0xdc8f HTTPS edge.microsoft.com CNAME edge-microsoft-com.dual-a-0036.a-msedge.net SOA ns1.a-msedge.net
180	12 2024-11-30 16:37:19.188345	10.0.2.3	10.0.2.15	DNS	181 Standard query response 0x9e47 A edge.microsoft.com CNAME edge-microsoft-com.dual-a-0036.a-msedge.net CNAME dual-a-0036.a-msedge.net A 13.107.21.239 A 204.79.197.23
180	43 2024-11-30 16:37:19.188345	10.0.2.3	10.0.2.15	DNS	205 Standard query response 0x2fce AAAA edge.microsoft.com CNAME edge-microsoft-com.dual-a-0036.a-msedge.net CNAME dual-a-0036.a-msedge.net AAAA 2620:lec:12::239 AAAA 2
180	87 2024-11-30 16:37:19.953675	10.0.2.15	10.0.2.3	DNS	101 Standard query @xadle A msedge.b.tlu.dl.delivery.mp.microsoft.com
180	91 2024-11-30 16:37:20.010439	10.0.2.3	10.0.2.15	DNS	390 Standard query response 0xadle A msedge.b.tlu.dl.delivery.mp.microsoft.com CNAME star.b.tlu.dl.delivery.mp.microsoft.com.delivery.microsoft.com CNAME ctar.b.tlu.dl.delivery.mp.microsoft.com.delivery.microsoft.com
181	85 2024-11-30 16:37:22.078522	10.0.2.15	10.0.2.3	DNS	72 Standard query 0xdb06 AAAA www.bing.com
181	86 2024-11-30 16:37:22.078718	10.0.2.15	10.0.2.3	DNS	72 Standard query 0x918c A www.bing.com
	37 2024-11-30 16:37:22.078889		10.0.2.3	DNS	72 Standard query 0x288e HTTPS www.bing.com
181	90 2024-11-30 16:37:22.159989	10.0.2.3	10.0.2.15	DNS	333 Standard query response 0xdb06 AAAA www.bing.com CNAME www.bing.com.trafficmanager.net CNAME www.bing.com.edgekey.net CNAME e86303.dscx.akamaiedge.net AAAA 2a02
<					>

Рисунок 21 - Результат анализа трафика утилиты nslookup без опции -type=NS

```
C:\Users\chudo>nslookup -type=NS chu292.github.io
Server: UnKnown
Address: 10.0.2.3

github.io

    primary name server = ns-1622.awsdns-10.co.uk
    responsible mail addr = awsdns-hostmaster.amazon.com
    serial = 1
    refresh = 7200 (2 hours)
    retry = 900 (15 mins)
    expire = 1209600 (14 days)
    default TTL = 86400 (1 day)
```

Рисунок 22 - Выполнение команды nslookup с опцией -type=NS

ip.addr == 10.0.2.3 &&	ip.addr == 10.0.2.3 && dns											
	Source	Destination	Protocol	Length	Info							
1-30 16:40:50.974172	10.0.2.15	10.0.2.3	DNS	78	Standard query 0x02b8 A edge.microsoft.com							
1-30 16:40:50.974313	10.0.2.15	10.0.2.3	DNS	78	Standard query 0xc7e2 HTTPS edge.microsoft.com							
1-30 16:40:51.041350	10.0.2.3	10.0.2.15	DNS	182	Standard query response 0xc7e2 HTTPS edge.microsoft.com							
1-30 16:40:51.041350	10.0.2.3	10.0.2.15	DNS	181	Standard query response 0x02b8 A edge.microsoft.com CNAN							
1-30 16:40:51.041350	10.0.2.3	10.0.2.15	DNS	205	Standard query response 0x1aaf AAAA edge.microsoft.com (
1-30 16:42:22.236722	10.0.2.15	10.0.2.3	DNS	81	Standard query 0x0001 PTR 3.2.0.10.in-addr.arpa							
1-30 16:42:22.315051	10.0.2.3	10.0.2.15	DNS	81	Standard query response 0x0001 No such name PTR 3.2.0.16							
1-30 16:42:22.316695	10.0.2.15	10.0.2.3	DNS	76	Standard query 0x0002 NS chu292.github.io							
1-30 16:42:22.610140	10.0.2.3	10.0.2.15	DNS	163	Standard query response 0x0002 NS chu292.github.io SOA r							
1-30 16:42:36.817531	10.0.2.15	10.0.2.3	DNS	78	Standard query 0xd968 AAAA edge.microsoft.com							
1-30 16:42:36.817755	10.0.2.15	10.0.2.3	DNS	78	Standard query 0xa83d A edge.microsoft.com							
<												

Рисунок 24 - Результат анализа трафика утилиты nslookup с опцией -type=NS

Ответы на вопросы

1. Чем различается трасса трафика в п.2 и п.4?

В пунктах 2 и 4 трасса трафика различается по следующему:

В пункте 2, при использовании обычного запроса DNS, происходит разрешение доменного имени в IP-адрес.

В пункте 4, при использовании -type=NS, запрос выполняется для поиска серверов имен (NS-записи), и результатом является IP-адреса DNS-серверов, которые управляют доменом.

Таким образом, в пункте 2 трафик направлен к основному серверу, который предоставляет IP-адрес, а в пункте 4 — к DNS-серверам для получения информации о зоне домена.

2. Что содержится в поле «Answers» DNS-ответа?

В поле «Answers» DNS-ответа содержатся записи, соответствующие запросу. Это могут быть:

- А (ІР-адрес для доменного имени),
- AAAA (IPv6-адрес),
- МХ (почтовые серверы),
- NS (серверы имен) и другие типы записей, в зависимости от типа запроса.
- 3. Каковы имена серверов, возвращающих авторитативный (authoritative) отклик?

Имена серверов, возвращающих авторитативный отклик, указаны в NS-записях DNS-ответа. Эти серверы являются авторитативными DNS-серверами для домена и отвечают на запросы с точной информацией о домене.

1.7 Анализ FTP-трафика

Отследим и проанализируем трафик протокола FTP, сгенерированный в результате выполнения следующих действий:

- настроить Wireshark-фильтр «ftp || ftp-data»;
- скачать в браузере небольшой файл с соответствующего варианту FTP сервера в Интернете.

Подключение к FTP-серверу

- ftp ftp.dlptest.com
- Name: dlpuser
- Password: rNrKYTX9g7z3RgJRmxWuGHbeu

```
chu@chu-Latitude-5510:~$ ftp ftp.dlptest.com
Connected to ftp.dlptest.com.
220 Welcome to the DLP Test FTP Server
Name (ftp.dlptest.com:chu): dlpuser
331 Please specify the password.
Password:
230 Login successful.
Remote system type is UNIX.
Using binary mode to transfer files.
229 Entering Extended Passive Mode (|||1046|).
150 Here comes the directory listing.
                                                            131138 Nov 30 16:10 10.101.1.2_20241130-11102843_IVA.jpg
130176 Nov 30 16:10 10.101.1.2_20241130-11103124_IVA.jpg
129197 Nov 30 16:10 10.101.1.2_20241130-11103624_IVA.jpg
132042 Nov 30 16:10 10.101.1.2_20241130-11104004_IVA.jpg
120845 Nov 30 16:10 10.101.1.2_20241130-11104303_IVA.jpg
131875 Nov 30 16:10 10.101.1.2_20241130-11104624_IVA.jpg
                       1 1001
                                          1001
 ΓW-Γ--Γ--
                       1 1001
                                          1001
 ------
                       1 1001
                                          1001
 rw-r--r--
                       1 1001
                                          1001
                       1 1001
                                          1001
                       1 1001
                                          1001
 rw-r--r--
                                                            130808 Nov 30 16:10 10.101.1.2_20241130-11105084_IVA.jpg
131555 Nov 30 16:10 10.101.1.2_20241130-11105404_IVA.jpg
132662 Nov 30 16:10 10.101.1.2_20241130-11105644_IVA.jpg
                       1 1001
                                          1001
                       1 1001
                                          1001
                       1 1001
                                          1001
                                                           1202436 Nov 30 16:10 1_9316790593169040232_17-9ULspeedtest.upt
100000 Nov 30 16:10 _11475028
58 Nov 30 16:10 ftp
                       1 1001
                                          1001
                       1 1001
                                          1001
                       2 1001
drwxr-xr-x
                                          1001
226 Directory send OK.
```

Рисунок 25 - Подключение к FTP-серверу

rcp	ftp-data				
No.	Time	Source	Destination	Protocol	▼ Length Info
	1895 2024-11-30 19:10:13,410284257		192.168.0.110		106 Response: 220 Welcome to the DLP Test FTP Server
	2090 2024-11-30 19:10:17,384909316	192.168.0.110	44.241.66.173	FTP	80 Request: USER dlpuser
:	2118 2024-11-30 19:10:17,958995434	44.241.66.173	192.168.0.110	FTP	100 Response: 331 Please specify the password.
:	2228 2024-11-30 19:10:22,841206530	192.168.0.110	44.241.66.173	FTP	98 Request: PASS rNrKYTX9g7z3RgJRmxWuGHbeu
	2266 2024-11-30 19:10:23,283364299	44.241.66.173	192.168.0.110	FTP	89 Response: 230 Login successful.
	2268 2024-11-30 19:10:23,283651892	192.168.0.110	44.241.66.173	FTP	72 Request: SYST
	2274 2024-11-30 19:10:23,463547075	44.241.66.173	192.168.0.110	FTP	85 Response: 215 UNIX Type: L8
	2275 2024-11-30 19:10:23,463850061	192.168.0.110	44.241.66.173	FTP	72 Request: FEAT
	2280 2024-11-30 19:10:23,640469173	44.241.66.173	192.168.0.110	FTP	81 Response: 211-Features:
	2281 2024-11-30 19:10:23,640554119	44.241.66.173	192.168.0.110	FTP	77 Response: AUTH TLS
	2283 2024-11-30 19:10:23,641621053	44.241.66.173	192.168.0.110	FTP	80 Response: EPRT
	2284 2024-11-30 19:10:23,643037361	44.241.66.173	192.168.0.110	FTP	138 Response: MDTM
	2427 2024-11-30 19:10:35,164376199	192.168.0.110	44.241.66.173	FTP	72 Request: EPSV
- :	2428 2024-11-30 19:10:35,521410957	44.241.66.173	192.168.0.110	FTP	114 Response: 229 Entering Extended Passive Mode (1046).
:	2433 2024-11-30 19:10:35,825238156	192.168.0.110	44.241.66.173	FTP	72 Request: LIST
:	2441 2024-11-30 19:10:36,051394013	44.241.66.173	192.168.0.110	FTP	105 Response: 150 Here comes the directory listing.
	2448 2024-11-30 19:10:36,342455107	44.241.66.173	192.168.0.110	FTP	90 Response: 226 Directory send OK.
	2442 2024-11-30 19:10:36,051396437	44.241.66.173	192.168.0.110	FTP-DATA	1139 FTP Data: 1073 bytes (EPASV) (LIST)

Рисунок 26 - Анализ трассы FTP

Ответы на вопросы:

1. Сколько байт данных содержится в пакете FTP-DATA?

В пакете FTP-DATA содержится 1073 байт.

2. Как выбирается порт транспортного уровня, который используется для передачи FTP-пакетов?

Порт транспортного уровня, который используется для передачи FTP-пакетов является 21.

3. Чем отличаются пакеты FTP от FTP-DATA?

Пакеты FTP используются для передачи управляющей информации (например, команды, ответы сервера), в то время как пакеты FTP-DATA предназначены для передачи файловых данных. Главные различия:

FTP: управляет сессией, передает команды и ответы.

- FTP-DATA: передает сам файл или его части в рамках сессии FTP. FTP использует управляющий канал (обычно порт 21), а FTP-DATA — канал данных (порт 20 для активного режима или случайный порт в пассивном режиме).

1.8 Анализ DHCP-трафика

DHCP (протокол динамической настройки узла) — прикладной протокол, позволяющий сетевым устройствам автоматически получать IP-адрес и другие параметры, необходимые для работы в сети TCP/IP. Данный протокол работает по модели «клиентсервер».

Ī	dh	dhcp										
No	٥.		Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info				
	2	2436	2024-11-30 16:33:46.554534	0.0.0.0	255.255.255.255	DHCP	36	4 DHCP	Request	- Transaction I	D 0x321d4850	
	2	2437	2024-11-30 16:33:46.554931	10.0.2.2	255.255.255.255	DHCP	59	0 DHCP	ACK	- Transaction I	D 0x321d4850	
	25	5643	2024-11-30 16:52:44.139138	0.0.0.0	255.255.255.255	DHCP	36	4 DHCP	Request	- Transaction I	D 0xe767ea08	
	25	5644	2024-11-30 16:52:44.139286	10.0.2.2	255.255.255.255	DHCP	59	0 DHCP	ACK	- Transaction I	D 0xe767ea08	

Рисунок 27 - Анализ DHCР трассы

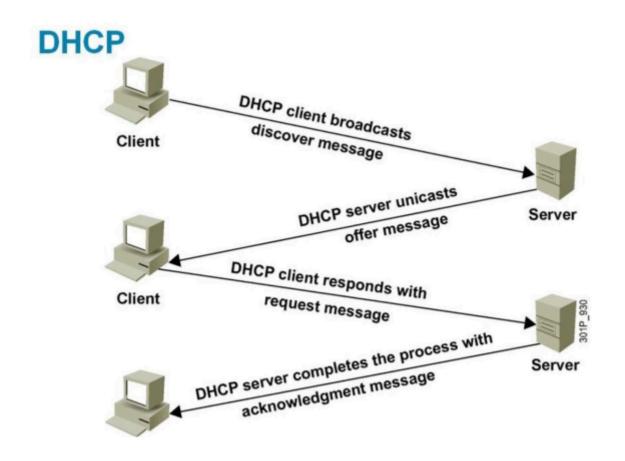


Рисунок 28 - Работа протокола DHCР

Ответы на вопросы

1. Чем различаются пакеты «DHCP Discover» и «DHCP Request»? Пакеты DHCP Discover и DHCP Request имеют следующие различия: DHCP Discover:

- Используется клиентом для поиска DHCP-сервера.
- Отправляется с широковещательным адресом (255.255.255.255).
- Содержит запрос на получение IP-адреса и другую информацию.

DHCP Request:

- Отправляется клиентом после того, как он получил предложение от DHCP-сервера.
- Содержит запрос на подтверждение выбранного IP-адреса.
- Может быть использован для продления аренды IP-адреса, если клиент уже имеет активную аренду.
- 2. Как и почему менялись MAC- и IP-адреса источника и назначения в переданных DHCP-пакетах?

МАС-адреса:

- В DHCP Discover и DHCP Request исходный MAC-адрес принадлежит клиенту, а MAC-адрес назначения это широковещательный адрес (255.255.255), поскольку клиент еще не знает адреса сервера.
- В ответах сервера, например в DHCP Offer и DHCP Ack, исходный MAC-адрес будет указывать на сервер DHCP, а MAC-адрес назначения это MAC-адрес клиента.
- MAC-адреса меняются, потому что на этапе обнаружения сервер и клиент взаимодействуют по каналу Ethernet, и адреса используются для точной передачи пакетов между ними.

ІР-адреса:

- В DHCP Discover IP-адрес источника клиента обычно равен 0.0.0.0, потому что клиент еще не имеет IP-адреса и пытается получить его через DHCP.
- B DHCP Offer и DHCP Ack сервер присваивает клиенту IP-адрес, который он предлагает или подтверждает.
- Адреса источника и назначения изменяются, потому что сервер на момент отправки DHCP Offer или DHCP Ack знает, какой IP-адрес можно присвоить клиенту.

3. Каков ІР-адрес DHCP-сервера?

До назначения ІР-адреса клиенту:

В пакете DHCP Discover IP-адрес источника будет 0.0.0.0, так как клиент еще не имеет IP-адреса. IP-адрес назначения будет 255.255.255.255, это широковещательный адрес, на который отправляется запрос.

Ответ сервера:

Когда сервер DHCP отправляет DHCP Offer или DHCP Ack, его IP-адрес будет отображен в поле siaddr (серверный IP-адрес) в пакете. Это IP-адрес самого DHCP-сервера, который клиент может использовать для получения конфигурации.

siaddr: Это поле в пакете DHCP может содержать IP-адрес сервера, который клиенту необходимо использовать для получения конфигурации или для дальнейшей работы. Этот адрес может быть статический (например, заданный в настройках сети) или выделенный сервером в зависимости от конфигурации сети.

- 4. Что произойдёт, если очистить использованный фильтр "bootp"?
- Wireshark перестанет фильтровать пакеты DHCP: Будут отображаться все пакеты, а не только те, которые связаны с DHCP (BootP).
- Пакеты других протоколов будут видны: Например, пакеты ARP, TCP, UDP и другие, которые были до этого скрыты фильтром "bootp".

Заключение

Выполнены задачи:

- выполнены наблюдения за передаваемым трафиком с компьютера пользователя в Интернет и в обратном направлении;
- анализированы последовательности команд и назначение служебных данных, используемых для организации обмена данными в следующих протоколах: ARP, DNS, FTP, HTTP, DHCP.

После выполнения работы узнала, как читать захваченный пакет, как использовать фильтр для того, чтобы получить только пакеты, которые нам нужны, а также понятнее природу протоколов.