Сайт: sgi.com

#### Ping:

**1. Имеет ли место фрагментация исходного пакета, какое поле на это указывает?** Да, фрагментация имеет место, если размер файла больше MTU (1500 байт). На фрагментацию указывает третий бит в поле Flags, а так же Offset.

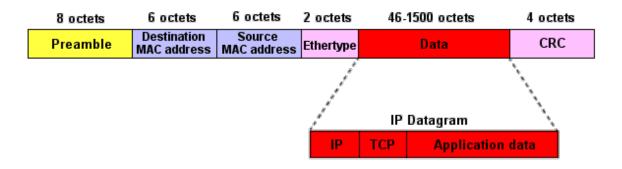
```
Flags: 0x01 (More Fragments)
0... = Reserved bit: Not set
.0. ... = Don't fragment: Not set
.1. ... = More fragments: Set
```

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

У промежуточного пакета третий бит флага установлен в 1 (см. ответ 1), у последнего в 0.

```
▼ Flags: 0x00
    0... .... = Reserved bit: Not set
    .0. .... = Don't fragment: Not set
    .0. .... = More fragments: Not set
Fragment offset: 1480
Time to live: 64
```

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



Количество фрагментов можно рассчитать по формуле: (Data + 8) / 1480;

- **5. Как изменить поле TTL с помощью утилиты ping?** ping -m TTL\_VALUE
- 6. Что содержится в поле данных ping-пакета?

```
v Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.8.103, Dst: 192.48.178.134

0100 .... = Version: 4
.... 0101 = Header Length: 20 bytes (5)

Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP: CS0, ECN: Not-ECT)
Total Length: 1500
Identification: 0x125d (4701)

**Flags: 0x01 (More Fragments)

0...... = Reserved bit: Not set
........ = Non't fragment: Not set
....... = Non't fragment: Not set
....... = Non't fragment: Not set
...... = Non't fragment: Not set
..... = Not set
.... = Not set
....
```

#### traceroute:

1. Сколько байт содержится в заголовке IP? Сколько байт содержится в поле данных?

Header - 40 UDP - 8 Data - 32

2. Как и почему именно так изменяется поле TTL в следующих друг за другом ICMPпакетах tracert (проследить изменение TTL в как минимум пяти подряд идущих пакетах)?

Для определения промежуточных маршрутизаторов traceroute отправляет целевому узлу серию ICMP-пакетов (по умолчанию 3 пакета), с каждым шагом увеличивая значение поля TTL на 1. Первая серия пакетов отправляется с TTL, равным 1, и поэтому первый же маршрутизатор возвращает обратно ICMP-сообщение «time exceeded in transit», указывающее на невозможность доставки данных. Traceroute фиксирует адрес маршрутизатора, а также время между отправкой пакета и получением ответа (эти сведения выводятся на монитор компьютера). Затем traceroute повторяет отправку серии пакетов, но уже с TTL, равным 2, что заставляет первый маршрутизатор уменьшить TTL пакетов на единицу и направить их ко второму маршрутизатору. Второй маршрутизатор, получив пакеты с TTL=1, так же возвращает «time exceeded in transit».

Процесс повторяется до тех пор, пока пакет не достигнет целевого узла. При получении ответа от этого узла процесс трассировки считается завершённым.

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

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

### хз !!!

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

Утилита начнет преобразовавывать IP адреса узлов сети в их строковые адреса, для этого потребуются дополнительные DNS запросы.

#### HTTP:

Для данного задания использовался сайт с поддержкой "условных" запросов. Первичный GET запрос:

```
Hypertext Transfer Protocol

> GET /WEBMASTER/rfc2068/section-9.html HTTP/1.1\r\n

Host: lib.ru\r\n

Connection: keep-alive\r\n

Upgrade-Insecure-Requests: 1\r\n

User-Agent: Mozilla/5.0 (Windows NT 10.0; Win64; x64) AppleWebKit/537.36 (KHTML, like Gecko) Chrome/57.0.2987.133 Safari/537.36\r\n

Accept: text/html,application/xhtml+xml,application/xml;q=0.9,image/webp,*/*;q=0.8\r\n

Referer: https://www.google.ru/r\n

Accept-Encoding: gzip, deflate, sdch\r\n

Accept-Language: ru-RU,ru;q=0.8,en-US;q=0.6,en;q=0.4\r\n
\r\n

[Full request URI: http://lib.ru/WEBMASTER/rfc2068/section-9.html]

[HTTP request 1/2]

[Response in frame: 23154]

[Next request in frame: 23163]
```

#### Ответ на первичный GET запрос:

```
    Hypertext Transfer Protocol

  > HTTP/1.1 200 OK\r\n
     Date: Fri, 07 Apr 2017 20:09:32 GMT\r\n
     Server: Apache/1.3.37\r\n
     Last-Modified: Thu, 03 Dec 1998 18:00:19 GMT\r\n
     Content-Type: text/html; charset=windows-1251\r\n
     Keep-Alive: timeout=15, max=100\r\n
     Connection: Keep-Alive\r\n
     Transfer-Encoding: chunked\r\n
     X-Pad: avoid browser bug\r\n
     \r\n
     [HTTP response 1/2]
     [Time since request: 0.109730000 seconds]
     [Request in frame: 23136]
     [Next request in frame: 23163]
     [Next response in frame: 23165]
  > HTTP chunked response
     File Data: 17459 bytes
```

#### Повторный GET запрос:

```
Hypertext Transfer Protocol

> GET /WEBMASTER/rfc2068/section-9.html HTTP/1.1\r\n
Host: lib.ru\r\n
Connection: keep-alive\r\n
Cache-Control: max-age=0\r\n
Upgrade-Insecure-Requests: 1\r\n
User-Agent: Mozilla/5.0 (Windows NT 10.0; Win64; x64) AppleWebKit/537.36 (KHTML, like Gecko) Chrome/57.0.2987.133 Safari/537.36\r\n
Accept: text/html,application/xhtml+xml,application/xml;q=0.9,image/webp,*/*;q=0.8\r\n
Referer: https://www.google.ru/r\n
Accept-Encoding: gzip, deflate, sdch\r\n
Accept-Encoding: gzip, deflate, sdch\r\n
If-Modified-Since: Thu, 03 Dec 1998 18:00:19 GMT\r\n
\r\n
```

#### Ответ на повторный запрос:

```
Hypertext Transfer Protocol

HTTP/1.1 304 Not Modified\n
Date: Fri, 07 Apr 2017 20:10:02 GMT\n\n
Server: Apache/1.3.37\n
Connection: Keep-Alive, Keep-Alive\n
Keep-Alive: timeout=15, max=99\n\n
\n\n
[HTTP response 1/4]
[Time since request: 0.058217000 seconds]
[Request in frame: 23399]
[Next request in frame: 23404]
[Next response in frame: 23405]
```

#### DNS:

▼ Domain Name System (response)

[Request In: 753]

[Time: 0.542656000 seconds] Transaction ID: 0x60ad

▶ Flags: 0x8180 Standard query response, No error

Questions: 1 Answer RRs: 2 Authority RRs: 2 Additional RRs: 0

- ▶ Queries
  ▶ Answers
- ► Authoritative nameservers
- ▼ Domain Name System (query)

[Response In: 757]

Transaction ID: 0x60ad

▶ Flags: 0x0100 Standard query

Questions: 1
Answer RRs: 0
Authority RRs: 0
Additional RRs: 0

▶ Queries

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

Т. к. DNS - это хранилище, используемое для получения ір адреса сайта по его строковому адресу. Адрес DNS != адрес сайта (Переписать нормально)

#### 2. Какие бывают типы DNS-запросов?

**Прямой** (forward) запрос — запрос на преобразование имени (символьного адреса) хоста в его IP-адрес.

**Обратный** (reverse) запрос — запрос на преобразование IP-адреса хоста в его имя. **Рекурсивный** запрос предполагает получение окончательного ответа от сервера, к которому он направлен. Рекурсию выполняет сервер.

Итеративный запрос предполагает (допускает) выполнение рекурсии клиентом.

# 3. В какой ситуации нужно выполнять независимые DNS-запросы для получения содержащихся на сайте изображений?

Если на сайте лежит не само изображение, а его адрес.

#### ARP:

```
Hardware type: Ethernet (1)
  Protocol type: IPv4 (0x0800)
  Hardware size: 6
  Protocol size: 4
  Opcode: request (1)
  Sender MAC address: Apple_cc:02:dc (3c:15:c2:cc:02:dc)
  Sender IP address: 192.168.0.103
  Target MAC address: 00:00:00_00:00:00 (00:00:00:00:00)
  Target IP address: 192.168.0.105
Address Resolution Protocol (reply)
  Hardware type: Ethernet (1)
  Protocol type: IPv4 (0x0800)
  Hardware size: 6
  Protocol size: 4
  Opcode: reply (2)
  Sender MAC address: Apple_2c:a8:a1 (b8:78:2e:2c:a8:a1)
  Sender IP address: 192.168.0.105
  Target MAC address: Apple_cc:02:dc (3c:15:c2:cc:02:dc)
  Target IP address: 192.168.0.103
```

1. Какие МАС-адреса присутствуют в захваченных пакетах ARP-протокола? Что означают эти адреса? Какие устройства они идентифицируют?

В запросе: MAC адрес устройства (3с...) В ответе: MAC адрес роутера (b8...)

Address Resolution Protocol (request)

Эти адреса позволяют определить физический узел сети на канальном уровне.

2. Какие МАС-адреса присутствуют в захваченных НТТР-пакетах и что означают эти адреса? Какие устройства они идентифицируют?

Адреса компьютера и роутера, позволяют определить физический узел сети на канальном уровне.

► Ethernet II, Src: Apple\_cc:02:dc (3c:15:c2:cc:02:dc), Dst: Tp-LinkT\_bf:c3:a8 (30:b5:c2:bf:c3:a8)

3. Для чего ARP-запрос содержит IP-адрес источника?

Т.к. запрос широковещательный, то другие устройства сети, получив этот запрос, могут добавить в ARP таблицу информацию об отправителе.

#### nslookup:

#### 1. Чем различается трасса трафика в п.2 и п.4, указанных выше?

```
MacBook-Pro-Sitora:~ sitora$ nslookup sgi.com
Server: 192.168.0.1
Address: 192.168.0.1#53

Non-authoritative answer:
Name: sgi.com
Address: 192.48.178.134

MacBook-Pro-Sitora:~ sitora$ nslookup -type=NS sgi.com
Server: 192.168.0.1
Address: 192.168.0.1#53

Non-authoritative answer:
sgi.com nameserver = d.ns.sgi.com.
sgi.com nameserver = a.ns.sgi.com.
sgi.com nameserver = b.ns.sgi.com.
sgi.com nameserver = c.ns.sgi.com.
Authoritative answers can be found from:
a.ns.sgi.com internet address = 192.48.157.14
b.ns.sgi.com internet address = 192.48.176.23
c.ns.sgi.com internet address = 192.48.176.11
d.ns.sgi.com internet address = 192.48.160.6
```

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

```
▼ Answers
▼ sgi.com: type A, class IN, addr 192.48.178.134
    Name: sgi.com
    Type: A (Host Address) (1)
    Class: IN (0x0001)
    Time to live: 27997
    Data length: 4
    Address: 192.48.178.134
```

В первом случае - имя хоста, класс и тип записи, время жизни записи, размер данных и запрашиваемый адрес хоста.

```
▼ Answers
    * sgi.com: type NS, class IN, ns d.ns.sgi.com
        Name: sgi.com
        Type: NS (authoritative Name Server) (2)
        Class: IN (0x0001)
        Time to live: 27991
        Data length: 7
        Name Server: d.ns.sgi.com
        * sgi.com: type NS, class IN, ns a.ns.sgi.com
        Name: sgi.com
        Type: NS (authoritative Name Server) (2)
        Class: IN (0x0001)
        Time to live: 27991
        Data length: 4
        Name Server: a.ns.sgi.com
```

Во втором - 2 ответа, содержащие имя хоста, класс и тип записи, время жизни записи, размер данных и имена авторитативный серверов.

## 3. Каковы имена серверов, возвращающих авторитативный (authoritative) отклик?

a.ns.sgi.com, b.ns.sgi.com, c.ns.sgi.com, d.ns.sgi.com

ПРОВЕРИТЬ!!!!

#### FTP:

Найти ftp сервер с нужными инициалами не удалось, поэтому использовался этот: ftp.cert.fr

### FTP-DATA

### 421 FTP Data: 355 bytes

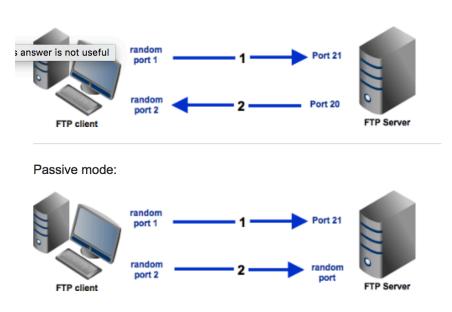
#### 1. Сколько байт данных содержится в пакете FTP-DATA?

В пакете FTP-DATA максимум может содержаться 1448байт данных. Это связано с тем, что MTU=1500, куда входит заголовок IP(20 байт) и заголовок TCP(32 байта)

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

В активном режиме клиент сообщает серверу номер порта (из динамического диапазона 1024-65535) для того, чтобы сервер мог подключиться к клиенту для установки соединения для передачи данных. FTP-сервер подключается к заданному номеру порта клиента используя со своей стороны номер TCP-порта 20 для передачи данных.

В пассивном режиме сервер сообщает клиенту номер ТСР-порта (из динамического диапазона 1024-65535), к которому можно подключиться для установки соединения передачи данных.



#### 3. Чем отличаются пакеты FTP от FTP-DATA?

FTP - передача команд.

FTP-DATA - передача данных.

Skype:			

#### DHCP:

- 1. Чем различаются пакеты «DHCP Discover» и «DHCP Request»?
- DHCP Discover посылается в качестве запроса на получение конфигураций от одного или более DHCP серверов, после их ответа выбирается одна из них и посылается DHCP Request, в котором указывается запрашиваемый IP адрес и идентификатор DHCP сервера.
- **4. Что произойдёт, если очистить использованный фильтр "bootp"?** Отобразятся все пакеты, захаваченные за время выполнения задания