Минобрнауки России

Федеральное государственное бюджетное образовательное

учреждение высшего образования

НИЖЕГОРОДСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ

им. р.е. алексеева

ИНСТИТУТ РАДИОЭЛЕКТРОНИКИ И ИНФОРМАЦИОННЫХ ТЕХНОЛОГИЙ

Сети и телекоммуникации

Отчет по лабораторной работе №2

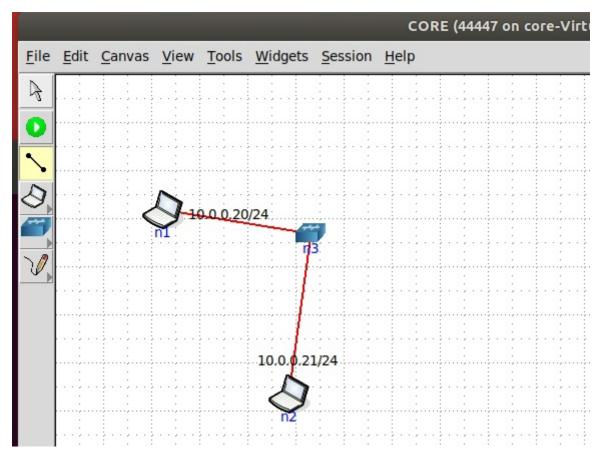
Выполнил: Гора К.А.

Проверил: Гай В.Е.

Задание на лабораторную работу:

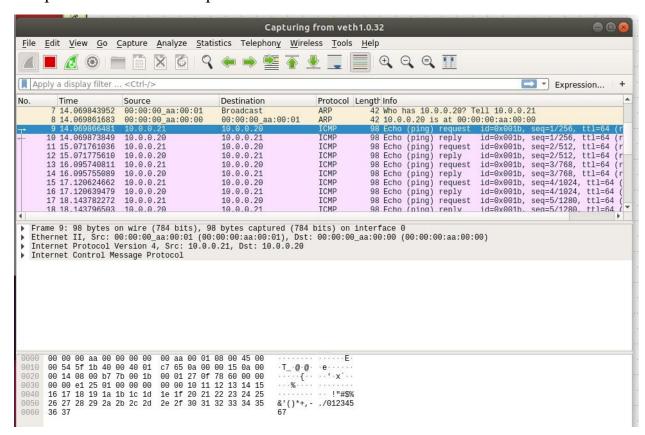
- 1. Перехватить udp (істр, tcp) пакет
- 2. Рассчиать контрольную сумму заголовка вручную
- 3. Процесс расчёта привести в отчёте
- 4. Проверить расчёт контрольной суммы
- 5. Внести ошибку в заголовок и пересчитать контрольную сумму

Ход работы:



Запустим ping с n2 на n1

Откроем wireshark выберем пакет.



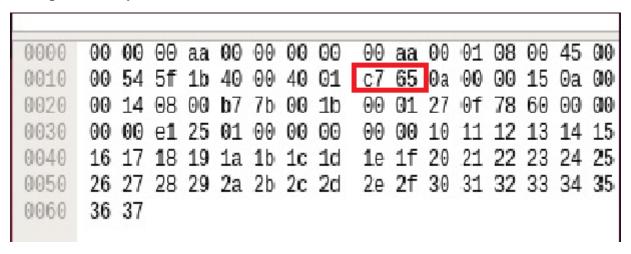
Рассмотрим кадр Ethernet:

```
0000 00 00 00 aa 00 00 00 00 aa 00 01 08 00 45 00 0010 00 54 5f 1b 40 00 40 01 c7 65 0a 00 00 15 0a 00 0020 00 14 08 00 b7 7b 00 1b 00 01 27 0f 78 60 00 00 0030 00 00 e1 25 01 00 00 00 00 00 11 12 13 14 15 0040 16 17 18 19 1a 1b 1c 1d 1e 1f 20 21 22 23 24 25 0050 26 27 28 29 2a 2b 2c 2d 2e 2f 30 31 32 33 34 35 0060 36 37
```

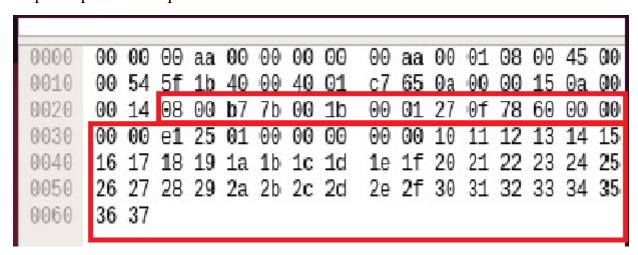
Заголовок ІР-пакета:

900	00	00	ΘΘ	aa	00	99	00	00	99	aa	00	01	98	ΘΘ	45	
010	90	54	5f	1b	40	00	40	01	c7	65	0a	00	00	15	0a	
020	00	14	Θ8	00	b 7	7b	00	1b	00	01	27	0f	78	60	00	
030	00	00	e1	25	01	00	00	00	ΘΘ	00	10	11	12	13	14	
040	16	17	18	19	1a	1 b	1c	1 d	1e	1f	20	21	22	23	24	
050	26	27	28	29	2a	2b	2c	2d	2e	2f	30	31	32	33	34	
060	36	37														

Контрольная сумма:



Параметры ІСМР протокола:



00 00 00 аа 00 00 – МАС-адрес получателя;

 $00\ 00\ 00\ aa\ 00\ 01 - MAC$ -адрес отправителя;

08 00 – код протокола (IP);

Заголовок ІР-пакета:

4 – номер версии протокола IP (IPv4);

5 – длина заголовка (пять 32-битных слов);

00 — тип сервиса: приоритет пакета (первые три бита) - 0, критерии выбора маршрута (задержка, пропускная способность и надежность) — так же 0;

00 54 – общая длина ІР-пакета;

5f 1b – идентификатор пакета;

40~00— флаги и смещение фрагмента: первые три бита (флаги) — 0~1~0, где 2-й бит — флаг DF, который запрещает маршрутизатору фрагментировать пакет; так как пакет не фрагментируется, поле смещения — 0;

40 – время жизни пакета (в секундах – 64 с);

01 – протокол верхнего уровня (ІСМР);

с7 65- контрольная сумма заголовка;

0а 00 00 15 – IP-адрес источника

0а 00 00 14 – IP-адрес назначения

4500	0054
5F1B	4000
4001	0000
0A00	0015
0A00	0014

1) Разбиваем заголовок на слова по 16 бит и суммируем полученные 16-битные слова между собой:

$$(4500)_{16} + (0054)_{16} + (5F1B)_{16} + (4000)_{16} + (4001)_{16} + (0000)_{16} + (0A00)_{16} + (0015)_{16} + (0A00)_{16} + (0014)_{16} = (13899)_{16}$$

2) Поскольку результат сложения в двоичном представлении превышает 16 разрядов (или 4 шестнадцатеричных цифры), разбиваем его на два слова по 16 бит каждое и снова их суммируем:

$$(0001)_{16} + (3899)_{16} = (389A)_{16}$$

3) Находим контрольную сумму, как двоичное поразрядное дополнение результата сложения:

$$CS_{IP} = (FFFF)_{16} - (389A)_{16} = (C765)_{16}$$

Контрольные суммы совпадают.

Проверим корректность контрольной суммы (C765)₁₆

Суммируем все 16-ти битные слова заголовка между собой

$$(4500)_{16} + (0054)_{16} + (5F1B)_{16} + (4000)_{16} + (4001)_{16} + (C765)_{16} + (0A00)_{16} + (0015)_{16} + (0A00)_{16} + (0014)_{16} = (1FFFE)_{16}$$

Поскольку результат сложения в двоичном представлении превышает 16 разрядов (или 4 шестнадцатеричных цифры), разбиваем его на два слова по 16 бит каждое и снова их суммируем:

$$(0001)_{16} + (FFFE)_{16} = (FFFF)_{16}$$

Находим двоичное поразрядное дополнение результата сложения:

$$(FFFF)_{16} - (FFFF)_{16} = (0000)_{16}$$

Внесем ошибку в заголовок и пересчитать контрольную сумму (в идентификатор пакета)

4500	0054
5F1B	4000
4001	0000
0A00	0015
0A00	0014

Проверим корректность контрольной суммы (C765)₁₆

Суммируем все 16-ти битные слова заголовка между собой

$$(4500)_{16} + (0054)_{16} + (2F1B)_{16} + (4000)_{16} + (4001)_{16} + (C765)_{16} + (0A00)_{16} + (0015)_{16} + (0A00)_{16} + (0014)_{16} = (1CFFE)_{16}$$

Поскольку результат сложения в двоичном представлении превышает 16 разрядов (или 4 шестнадцатеричных цифры), разбиваем его на два слова по 16 бит каждое и снова их суммируем:

$$(0001)_{16} + (CFFE)_{16} = (CFFF)_{16}$$

Находим двоичное поразрядное дополнение результата сложения:

$$(FFFF)_{16} - (CFFF)_{16} = (3000)_{16}$$