

Факультет программной инженерии и компьютерной техники

Лабораторная работа №3 «Компьютерные сети с маршрутизаторами» по дисциплине «Компьютерные сети»

Выполнила:

Студент группы Р3332

Чмурова Мария Владиславовна

Преподаватель:

Алиев Тауфик Измайлович

Санкт-Петербург 2025

# Оглавление

Введение	3
Вариант лабораторной работы	3
Этап 1. Сеть с одним маршрутизатором	4
1.1. Построение сети	4
1.2. Анализ Таблиц	5
1.3. Анализ передачи данных	5
Этап 2. Сеть с двумя маршрутизаторами	8
2.1. Построение сети	8
2.2. Анализ таблиц	8
2.3. Анализ передачи данных	9
Этап 3. Сеть с тремя маршрутизаторами	
3.1. Построение сети	10
3.2. Анализ таблиц	11
3.3. Анализ передачи данных	12
3.4. Протокол RIP	13
3.5. DCHP	15
Rugad	16

### Введение

Целью работы является изучение принципов конфигурирования и процессов функционирования компьютерных сетей, представляющих собой несколько подсетей, связанных с помощью маршрутизаторов, процессов автоматического распределения сетевых адресов, принципов статической и динамической маршрутизации, а также передачи данных на основе протоколов UDP и TCP.

### Вариант лабораторной работы

Выбранные варианты для каждого этапа:

- Этап 1 В1
- Этап 2 − B2
- Этап 3 B3

#### Описание подсетей:

- Подсеть 1: 3 компьютера и 1 концентратор
- Подсеть 2: 3 компьютера и 1 коммутатор
- Подсеть 3: 3 компьютера и 1 коммутатор

### Этап 1. Сеть с одним маршрутизатором

### 1.1. Построение сети

Для нумерации IP-адресов используются диапазон адресов из прошлой лабораторной работы:

- Первая подсеть с концентратором: 9.7.5.12 9.7.5.14 с IРадресом маршрутизатора 9.7.5.1
- Вторая подсеть с первым коммутатором: 10.7.5.12 10.7.5.14 с Градресом маршрутизатора - 10.7.5.1
- Третья подсеть со вторым коммутатором: 11.7.5.12 11.7.5.14 с ГРадресом маршрутизатора - 11.7.5.1

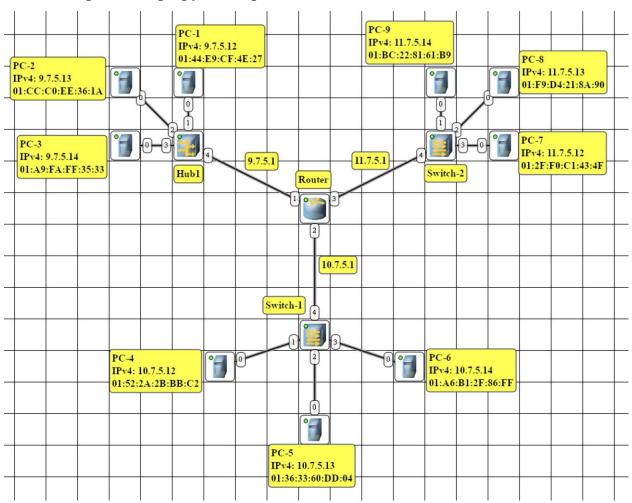


Рисунок 1. Сеть с одним маршрутизатором

#### 1.2. Анализ Таблиц

При рассмотрении таблицы маршрутизации для Router, можно заметить, что она заполняется автоматически, сохраняя информацию об адресах имеющихся подсетей:

Γ	Адрес назначения	Маска	Шлюз	Интерфейс	Метрика	Источник
1	9.0.0.0	255.0.0.0	9.7.5.1	9.7.5.1	0	Подключена
2	10.0.0.0	255.0.0.0	10.7.5.1	10.7.5.1	0	Подключена
3	11.0.0.0	255.0.0.0	11.7.5.1	11.7.5.1	0	Подключена

Рисунок 2. Таблица маршрутизации для Router

Благодаря этой таблице маршрутизатор связывает подсети между собой.

Тем временем таблица маршрутизатора для каждого отдельного компьютера выглядит следующим образом:

Г	Адрес назначения	Маска	Шлюз	Интерфейс	Метрика	Источник
1	9.0.0.0	255.0.0.0	9.7.5.13	9.7.5.13	0	Подключена
2	10.0.0.0	255.0.0.0	9.7.5.1	9.7.5.13	0	Статическая
3	11.0.0.0	255.0.0.0	9.7.5.1	9.7.5.13	0	Статическая

Рисунок 3. Таблица маршрутизации компьютера

В ней указывается два адреса назначения и к ним в соответствие шлюз маршрутизатора. Это необходимо для общения компьютеров с другими подсетями. Кроме того, указывается запись, заполняющаяся автоматически, указывающая компьютеру на подсеть, в которой он находится.

#### 1.3. Анализ передачи данных

#### 1. Использование протокола UDP

Для тестирования передачи по протоколу UDP совершим отправку данных с PC-1 на PC-4, находящиеся в разных подсетях:



Рисунок 4. Пересылка пакетов в разных подсетях с использованием прокола UDP

При передаче сообщений с помощью протокола UDP отправитель отправляет ARP-запрос и определяет MAC-адрес маршрутизатора, после получения ARP-ответа данные посылаются на маршрутизатор и определяется MAC-адрес получателя. После чего данные отправляется с маршрутизатора на искомый компьютер.

#### 2. Использование протокола ТСР

Для тестирования передачи по протоколу TCP совершим отправку данных с PC-1 на PC-4, находящиеся в разных подсетях:

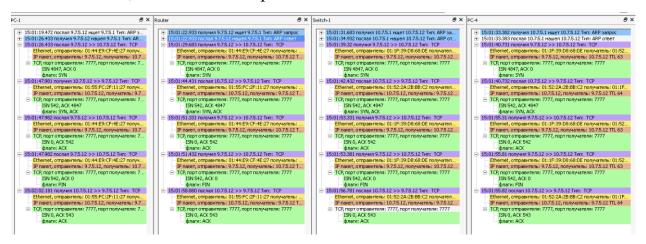


Рисунок 5. Пересылка пакетов в разных подсетях с использованием прокола ТСР

При использовании протокола ТСР процесс передачи данных отличается:

- В начале все происходит по знакомому порядку: если компьютер не знает MAC-адрес получателя, он отправляет ARP-запрос и ждёт ответа с MAC-адресом.
- Происходит «Трехэтапное рукопожатие: отправитель посылает пакет с флагом SYN. В этом пакете содержится:
  - ISN (Initial Sequence Number) случайный начальный номер последовательности, который определяет, с какого номера байта начнётся отсчёт данных.
  - о ІР-адреса отправителя и получателя.
  - о Порты
  - о МАС-адреса (если передача в пределах одной сети).
- Получатель отвечает пакетом с флагами SYN и ACK:

- SYN: Получатель тоже задаёт свой случайный ISN, чтобы нумеровать свои данные.
- АСК: Подтверждает получение пакета отправителя. Указывается номер следующего ожидаемого байта. Этот пакет подтверждает, что получатель готов к соединению и сообщает свои параметры.
- Отправитель посылает пакет с флагом ACK, подтверждая получение SYN+ACK от получателя. Соединение теперь установлено, и можно передавать данные.
- Происходит передача данных: данные делятся на сегменты, каждый с номером последовательности для отслеживания порядка. Отправитель посылает сегменты в пределах скользящего окна (объём данных, который можно отправить без подтверждения). Получатель подтверждает получение сегментов пакетами АСК, указывая номер следующего ожидаемого байта. Если сегмент теряется, отправитель повторяет его.
- Завершение соединения: отправитель посылает пакет с флагом FIN, сигнализируя, что он закончил передачу, получатель отвечает АСК, подтверждая получение FIN, получатель отправляет свой FIN, указывая, что тоже закончит. Отправитель подтверждает последним АСК, и соединение закрывается.

### Этап 2. Сеть с двумя маршрутизаторами

#### 2.1. Построение сети

Для нумерации IP-адресов используются диапазон адресов из прошлой лабораторной работы:

- Первая подсеть с концентратором: 9.7.5.12 9.7.5.14
- Вторая подсеть с первым коммутатором: 10.7.5.12 10.7.5.14
- Третья подсеть со вторым коммутатором: 11.7.5.12 11.7.5.14

Адреса у Router-1 между первой и второй сетью: 9.7.5.1, 10.7.5.1

Адреса у Router-2 между второй и третью сетью: 10.7.5.2, 11.7.5.1

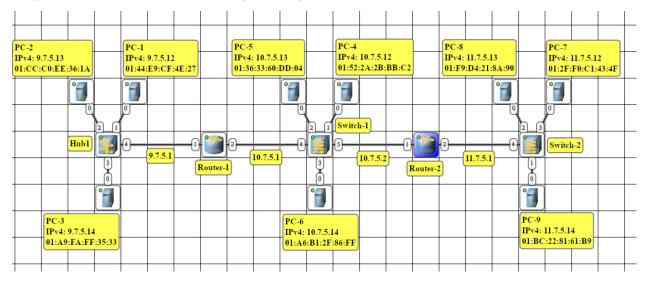


Рисунок 6. Сеть с двумя маршрутизаторами

#### 2.2. Анализ таблиц

Таблица маршрутизации для Router-1 выглядит следующим образом:

Адрес назначения	Маска	Шлюз	Интерфейс	Метрика	Источник
1 9.0.0.0	255.0.0.0	9.7.5.1	9.7.5.1	0	Подключена
2 10.0.0.0	255.0.0.0	10.7.5.1	10.7.5.1	0	Подключена
3 11.0.0.0	255.0.0.0	10.7.5.2	9.7.5.1	0	Статическая

Рисунок 7. Таблица маршрутизации для Router-1

В отличии от первого этапа необходимо добавить запись на дальнюю сеть, которую маршрутизатор не затрагивал раньше.

 Таблица маршрутизации отдельных компьютеров остаются

 неизменными.

#### 2.3. Анализ передачи данных

#### 1. Использование протокола UDP

Для тестирования передачи по протоколу UDP совершим отправку данных с PC-1 на PC-7, находящиеся в самых дальних друг от друга подсетях:



Рисунок 8. Передача по протоколу UDP

Описание передачи данных аналогично этапу 1

### 2. Использование протокола ТСР

Для тестирования передачи по протоколу TCP совершим отправку данных с PC-1 на PC-4, находящиеся в разных подсетях:

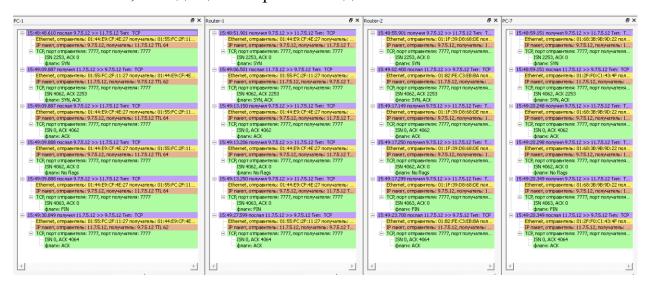


Рисунок 9. Передача по протоколу ТСР

Описание передачи данных аналогично этапу 1

### Этап 3. Сеть с тремя маршрутизаторами

### 3.1. Построение сети

Для нумерации IP-адресов используются диапазон адресов из прошлой лабораторной работы:

- Первая подсеть с концентратором: 9.7.5.12 9.7.5.14
- Вторая подсеть с первым коммутатором: 10.7.5.12 10.7.5.14
- Третья подсеть со вторым коммутатором: 11.7.5.12 11.7.5.14

Адреса у Router-1 между первой и второй сетью: 9.7.5.1, 10.7.5.1

Адреса у Router-2 между второй и третью сетью: 10.7.5.2, 11.7.5.1

Адреса у Router-3 между первой и третью сетью: 9.7.5.2, 11.7.5.2

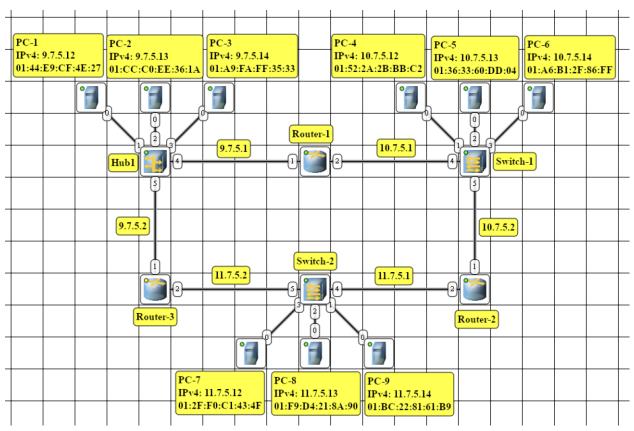


Рисунок 10. Сеть с тремя маршрутизаторами

#### 3.2. Анализ таблиц

Маршрутизаторы содержат только подключенные записи в таблице маршрутизации:

Адрес	назначения	Маска	Шлюз	Интерфейс	Метрика	Источник
1 9.0.0.0		255.0.0.0	9.7.5.1	9.7.5.1	0	Подключена
2 10.0.0.0		255.0.0.0	10.7.5.1	10.7.5.1	0	Подключена

Рисунок 11. Таблица маршрутизации Router-1

Для каждого отдельного компьютера таблица маршрутизации осталась такой же:

	Адрес назначения	Маска	Шлюз	Интерфейс	Метрика	Источник
1	9,0.0.0	255.0.0.0	9.7.5.12	9.7.5.12	0	Подключена
2	10.0.0.0	255.0.0.0	9.7.5.1	9.7.5.12	0	Статическая
3	11.0.0.0	255.0.0.0	9.7.5.1	9.7.5.12	0	Статическая

Рисунок 12. Таблица маршрутизации для РС-1

Был вариант добавить маршрутизацию для отдельных компьютеров с разными метриками: Метрика (1) через маршрутизатор по длинному пути и Метрика (0) через маршрутизатор по короткому пути. Это позволило бы сохранить работоспособность сети даже если один из маршрутизаторов выйдет из строя. Однако, при такой реализации все пакеты данных будут дублироваться, так как будут отправляться в круг по пути обоих маршрутизаторов, что не имеет смысла и утяжеляет сеть.

Однако в первой подсети есть проблема: компьютеры соединены через концентратор, который рассылает данные всем устройствам. Из-за этого в NetEmul данные зацикливаются — маршрутизатор, не зная, куда их отправить, возвращает обратно. В реальной жизни или других эмуляторах это можно исправить настройкой маршрутизатора, но в NetEmul такой возможности нет.

Сравнение варианта ВЗ с другими топологиями:

• В4 - структура ближе к классической иерархии: все машины подключаются через один центральный узел. Это упрощает расширение сети и делает ее более организованной, но при этом

- создает критическую точку отказа выход из строя главного узла разрывает всю сеть.
- В5 добавлены горизонтальные соединения между машинами, что повышает отказоустойчивость. При выходе из строя одного соединения трафик может быть перенаправлен по альтернативным путям. Сложность настройки возрастает, но структура понятна
- В6 усиливает устойчивость сети за счёт перекрестных связей между машинами. Это значительно повышает надежность работы, однако увеличивает количество соединений и, соответственно, затраты на оборудование и обслуживание.
- В7 похож на В3, сохраняя ту же простоту линейной структуры. Это делает его легким в реализации и анализе, но при этом сеть всё так же слабо устойчива к сбоям и плохо подходит для задач, требующих высокой надежности или масштабирования.
- В8 строится по треугольной схеме, что значительно повышает отказоустойчивость сети. Связь между узлами дублируется, обеспечивая альтернативные маршруты. Однако такая схема быстро усложняется при увеличении количества узлов и требует более сложного управления.
- В9 сочетает простоту подключения с повышенной надежностью за счёт дополнительных связей между машинами и сетями. Это помогает уменьшить влияние сбоев отдельных элементов, но увеличивает сложность кабельной разводки и стоимость реализации.
- В10 обеспечивает максимальную отказоустойчивость благодаря двойным связям между всеми ключевыми элементами. Сеть становится практически неуязвимой к единичным сбоям, но реализация такой схемы обойдется дорого и будет избыточной для небольших проектов.

### 3.3. Анализ передачи данных

#### 1. Использование протокола UDP

Для тестирования передачи по протоколу UDP совершим отправку данных с PC-1 на PC-9, находящиеся в разных подсетях:

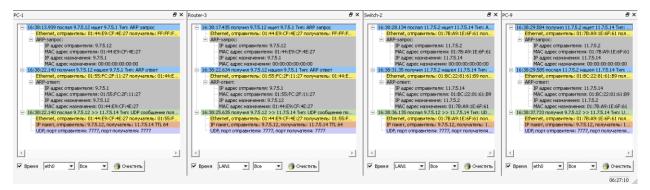


Рисунок 13. Передача по протоколу UDP

Описание передачи данных аналогично этапу 1

#### 2. Использование протокола ТСР

Для тестирования передачи по протоколу TCP совершим отправку данных с PC-1 на PC-9, находящиеся в разных подсетях:

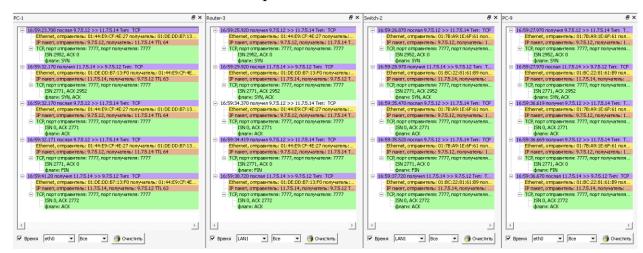


Рисунок 14. Передача по протоколу ТСР

Описание передачи данных аналогично этапу 1

### 3.4. Протокол RIP

Обратим внимание на таблицы маршрутизации: все записи, которые были включены самостоятельно, стёрлись. Появились записи с типом RIP:

	Адрес назначения	Маска	Шлюз	Интерфейс	Метрика	Источник
1	9.0.0.0	255.0.0.0	9.7.5.1	9.7.5.1	0	Подключена
2	10.0.0.0	255.0.0.0	10.7.5.1	10.7.5.1	0	Подключена
3	11.0.0.0	255.0.0.0	9.7.5.2	9.7.5.1	1	RIP

Рисунок 15. Таблица маршрутизации для Router-1

Протокол RIP каждые несколько секунд узнаёт у своих соседей маршрутизаторов их таблицы маршрутизации и делает обновление своей таблицы. Он выбирает путь до дальней подсети и указывает его в таблице.

Таблицы маршрутизации отдельных компьютеров не изменились Передача с использование RIP выглядит примерно следующим образом:

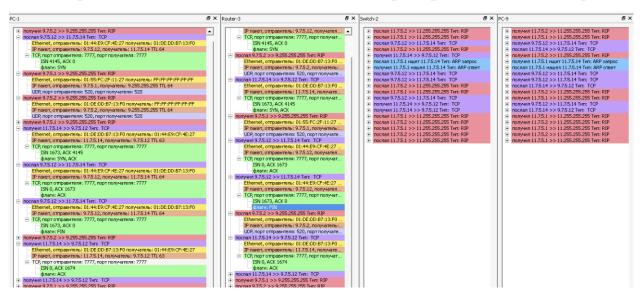


Рисунок 16. Передача данных с использованием RIP

При моделировании ситуации выхода из строя коммутатора сети 3 у маршрутизатора 1 пропадут записи типа RIP, так как он не подключён к своей дальней сети, и не знает, как туда добраться, а на двух других маршрутизаторах пропала одна запись типа «Подключена», так как у них нет доступа к сети, в которой они находятся

#### 3.5. DCHP

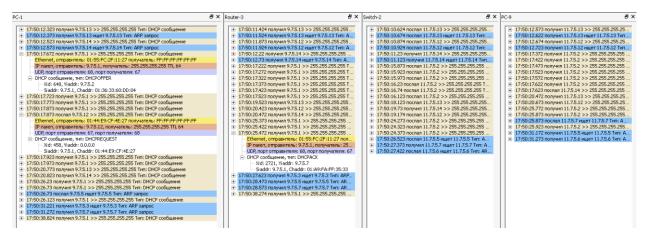


Рисунок 17. Установка ІР-адресов в DHCP

При работе на маршрутизаторе получается запрос от компьютера DHCPDISCOVER, маршрутизатор отправляет пакет типа DHCPOFFER на компьютер, от компьютера для окончательного получения IP к маршрутизатору приходит пакет типа DHCPREQUEST. В конце от маршрутизатора приходит DHCPPACK, т.е. (acknowledge) подтверждение установки IP-адреса.

Пример пересылки данных из одной сети (РС-1) в другую (РС-7):

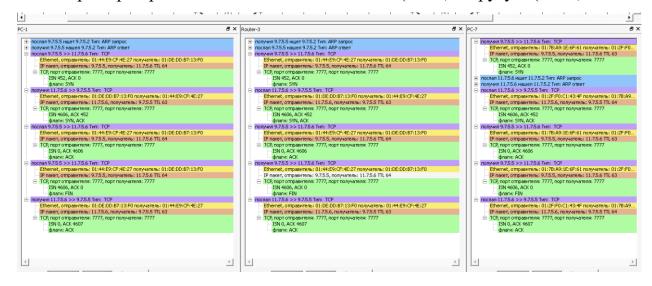


Рисунок 18. Передача данных по ТСР с использованием DHCP

## Вывод

В ходе данной лабораторной работы были изучены принципы настройки и функционирования компьютерных сетей, состоящих из нескольких подсетей, объединённых маршрутизаторами. Рассмотрены процессы автоматического распределения сетевых адресов, принципы статической и динамической маршрутизации, а также особенности передачи данных с использованием протоколов UDP и TCP.