САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ИНФОРМАЦИОННЫХ ТЕХНОЛОГИЙ, МЕХАНИКИ И ОПТИКИ

ФАКУЛЬТЕТ ИНФОКОММУНИКАЦИОННЫХ ТЕХНОЛОГИЙ

Отчет по лабораторной работе №4 по курсу «Компьютерные сети»

Тема: Организация отказоустойчивой сети на основе коммутаторов.

Протоколы STP и EtherChannel

Вариант 4

Выполнил:

Закоурцев А.В.

K3220

Проверил:

Харитонов Антон Юрьевич

Санкт-Петербург 2025 г.

СОДЕРЖАНИЕ

			Стр.	
В	ведение .		3	
1	Работа с протоколами STP и RSTP		4	
	1.0.1	STP	4	
	1.0.2	RSTP	8	
2	Работа с протоколом EtherChannel		11	
	2.0.1	Статическое агрегирование	11	
	2.0.2	Динамическое агрегирование LACP	13	
3	АКЛЮЧЕН	ИЕ	17	

введение

Целью данной лабораторной работы является изучение и практическое ознакомление с основными принципами работы концентраторов и коммутаторов второго уровня в компьютерных сетях, а также организация отказоустойчивой сети на основе коммутаторов.

1 Работа с протоколами STP и RSTP

1.0.1 STP

По заданию необходимо соединить наши коммутаторы в кольцо. В моем варианте так было изначально (Рисунок 1.1).

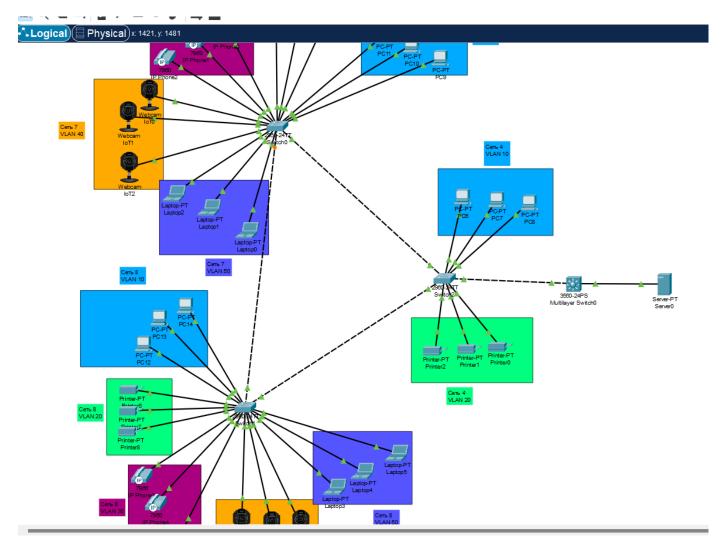


Рисунок 1.1 — Кольцо из коммутаторов

Теперь поменяем один из линков между 0-м и 1-м коммутатором на FastEthernet, так как до этого все коммутаторы были соединены по Gigabit. После определим корневой коммутатор. Он определяется Cisco самостоятельно по наименьшему mac-адресу. В моем случае это коммутатор L3. (Рисунок 1.2).

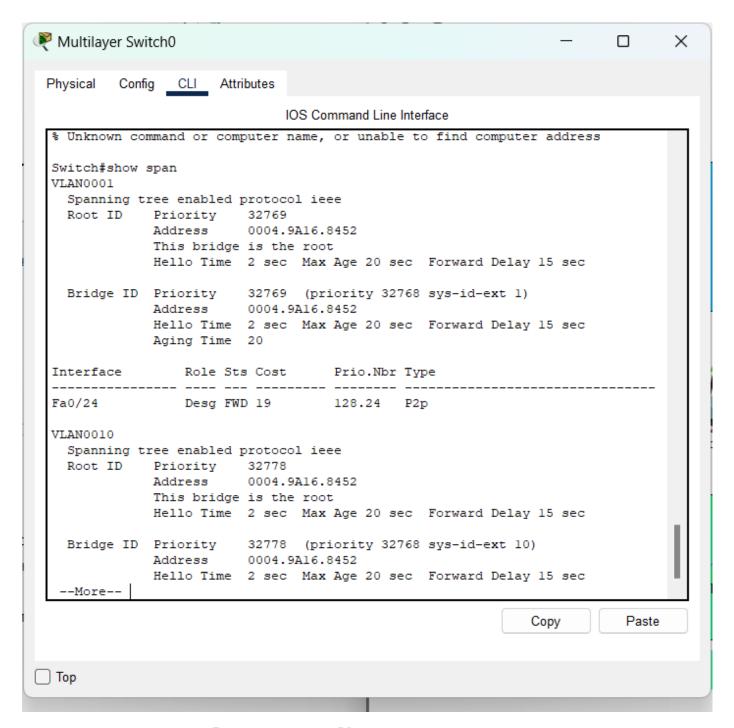


Рисунок 1.2 — Корневой коммутатор

Теперь определим резервный порт. Сіясо блокирует один из портов для разрыва топологии кольца, чтобы не было широковещательного шторма. Для этого считается стоимость каждого линка исходя из его скорости - чем больше пропускная способность, тем меньше стоимость. Таким образом, в моем случае блокируется порт у 0-го свитча. (Рисунок 1.3).

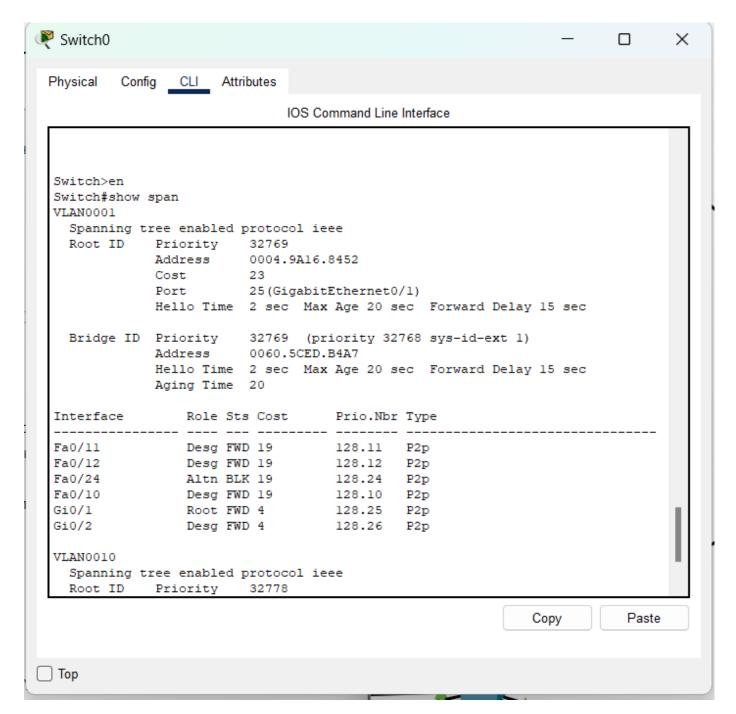


Рисунок 1.3 — Резервный порт

Для проверки попробуем отключить один из портов, чтобы активировался резервный. Отключаем между 0 и 2 коммутаторами. При этом видим, что активировался порт, который был резервным.(Рисунок 1.4).

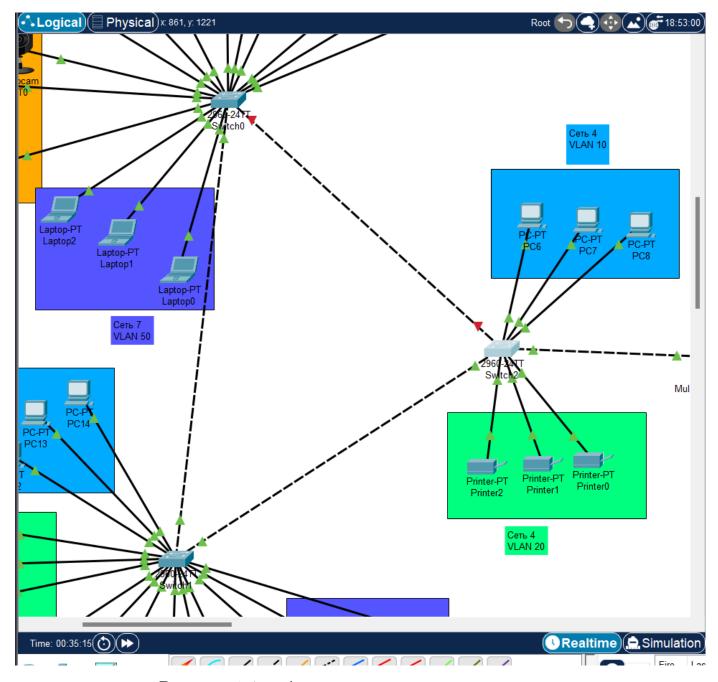


Рисунок 1.4 — Активирование резервного порта

Пакеты при этом также доходят до сервера (Рисунок 1.5).

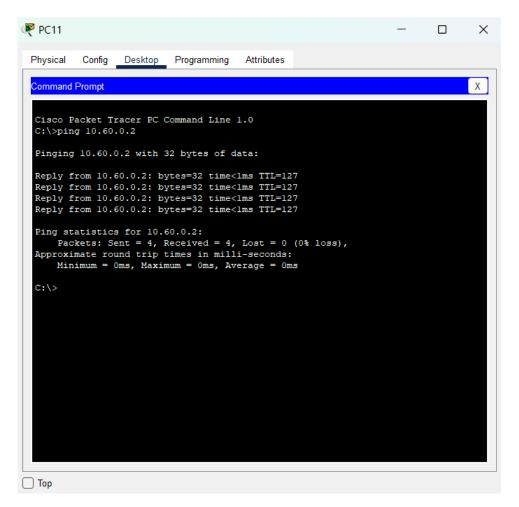


Рисунок 1.5 — Пинг до сервера через активный резервный порт

1.0.2 RSTP

Исходя из варианта номер 4, мне нужно соединить коммутаторы, которые соответствовали маршрутизаторам 4 и 5 для 2 лабораторной работы, они соответствуют коммутаторам 1 и 2 для моей работы, в коммутационную петлю. При это один из линков был гигабит, так что по наименьшей стоимости второй линк будет в блоке, у коммутатора номер 1 порт заблокировался, корневой коммутор не изменится, так как в show span в любом случае пишется коммутатор L3 в качестве гоот'а (Рисунок 1.6).

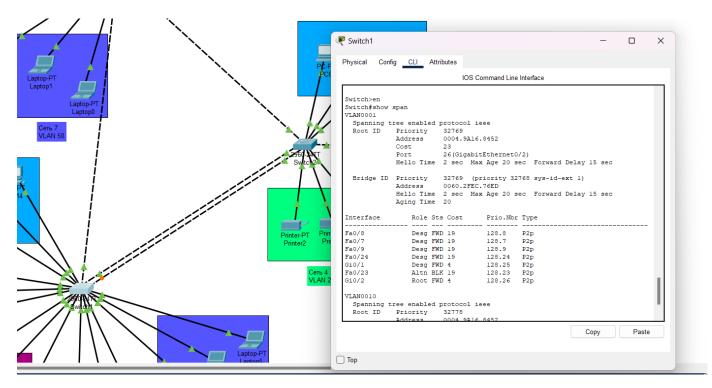


Рисунок 1.6 — Коммутационная петля

Отключим порт, чтобы проверить время сходимости. Получилось около 15 секунд. (Рисунок 1.7).

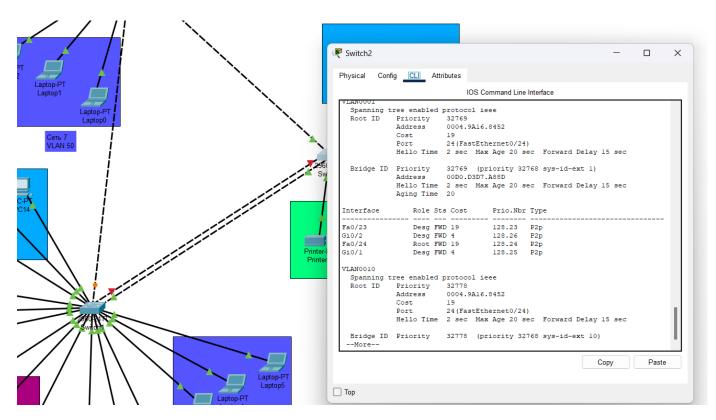


Рисунок 1.7 — Время сходимости

Теперь включим RSTP протокол. Используем команду:

spanning-tree mode rapid-pvst

Теперь проверим время переключения после включения линка ${
m gig}0/2.$ Подключение произошло менее чем за секунду.

2 Работа с протоколом EtherChannel

2.0.1 Статическое агрегирование

Реализуем статическое агрегирование. Это ускорит режим работы соединения и сделает сеть более отказоустойчивой.

Исходя из варианта мне нужно соединить агрегацией каналов коммутаторы 0 и 2 тремя каналами.

В настройках коммутаторов настроим порты 20-22 на один логический линк с помощью команды (Рисунок 2.1:

chanel-group 1 mode on

```
Switch>
Switch>en
Switch#conf t
Enter configuration commands, one per line. End with CNTL/Z.
Switch(config)#int range fa0/20-22
Switch(config-if-range)#channel-group 1 mode on
Switch(config-if-range)#
Creating a port-channel interface Port-channel 1
Switch(config-if-range)#

Copy
```

Рисунок 2.1 — Channel-group

Теперь включим порты и проверим соединение. Так как стоимость через другой коммутатор была меньше, то наши порты на 0-м коммутаторе встали в блок, поэтому я отключил один из портом на нем. И также чтобы пинганул сервер, не забываем пробросить порты для каждого vlan и перевести в trunk мод наш port-channel 1 интерфейс. Только тогда мы сможем пингануть сервер (Рисунок 2.2).

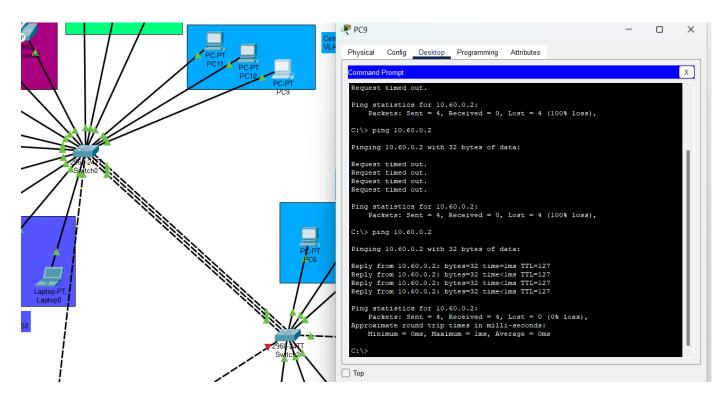


Рисунок 2.2 — Работа статического агрегирования

Теперь выключим два из трех портов и проверим связь с сервером. Видно, что все работает (Рисунок 2.3).

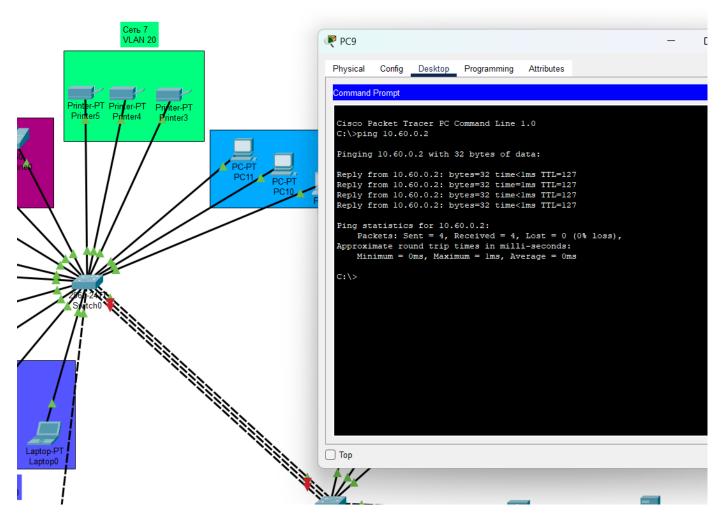


Рисунок $2.3-\Pi$ инг сервера для проверки статической агрегации с выключенные портами

2.0.2 Динамическое агрегирование LACP

Для динамического агрегирования соединяем проводами по двое каждый коммутатор L2 с L3, в настройках port-channel создаем на L3 три группы, для каждой из ним прописываем протокол LAPC, а также режим active (Рисунок 2.4.

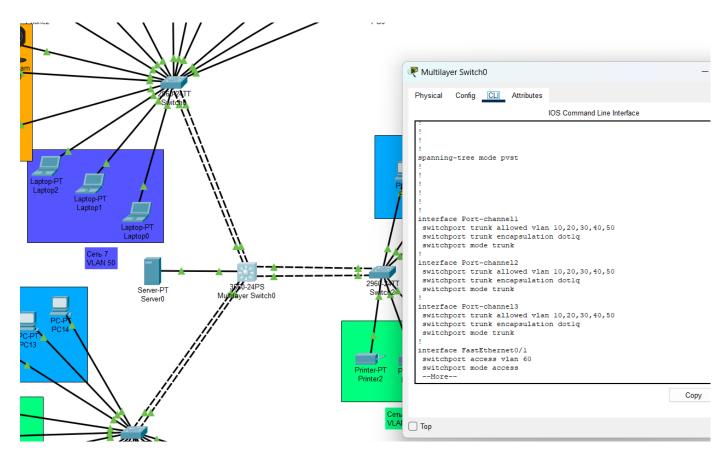


Рисунок 2.4 — Настройки LAPC на L3 коммутаторе

Используемые команды:

```
channel-protocol lapc
channel-group "n" mode active
```

А также не забываем пробрость наши vlan. На коммутаторах L2 делаем то же самое, для каждого создаем свою channel-group, но только с mode passive и настраиваем LAPC. Также не забывая про vlan. Теперь проверим работу (Рисунок 2.5).

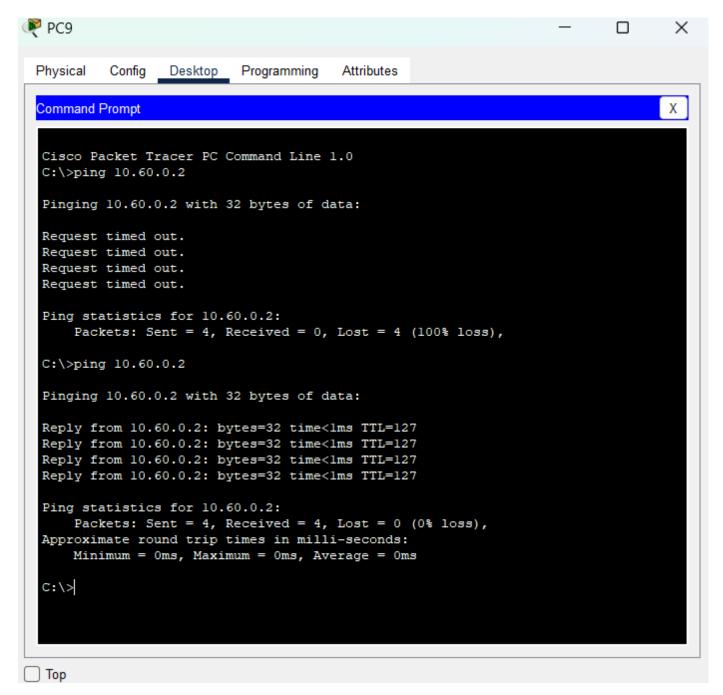


Рисунок 2.5 — Проверка динамической агрегации LAPC

Попробуем отключить одни из портов. Связь сохранилась, значит все агрегирование работает (Рисунок 2.6).

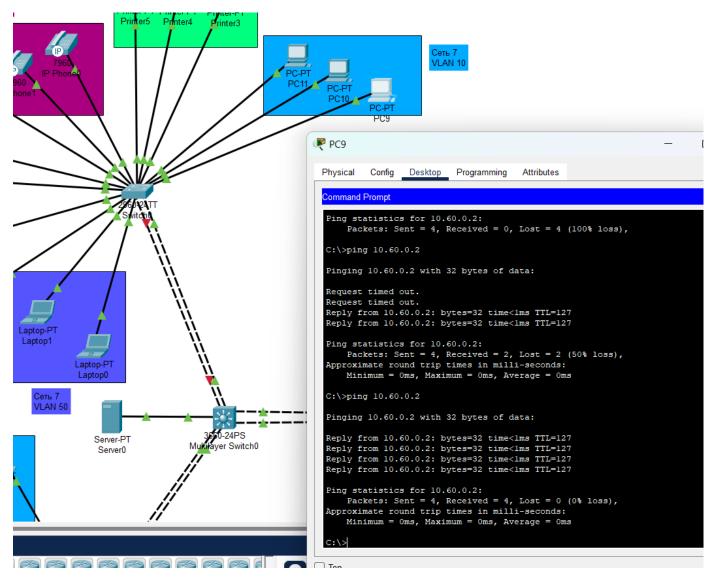


Рисунок 2.6 — Проверка агрегации LAPC с выключенным портом

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

В ходе лабораторной работы были использованы протоколы STP и RSTP для предотвращения петель и обеспечения отказоустойчивости в L2-сетях, а также EtherChannel (статический и LACP) для агрегации каналов. STP показал медленное восстановление, тогда как RSTP сократил время до менее чем секунды. EtherChannel повысил отказоустойчивость, автоматически перераспределяя трафик при отказе одного из линков.