Дисциплина «Технологии обеспечения информационной безопасности»

Лекция 6.1. «Технологии виртуальных частных сетей»

доцент кафедры КБ-4 кандидат педагогических наук, доцент Пимонов Роман Владимирович

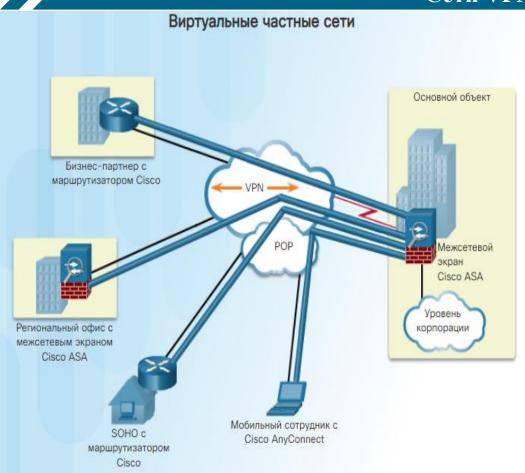
Внедрение системы предотвращения вторжений

Учебные вопросы:

- 1. Сети VPN.
- 2. Протокол IPSec.
- 3. Протоколы GRE, PPTP, L2TP, VPN на основе MPLS.

Первый учебный вопрос. Сети VPN.

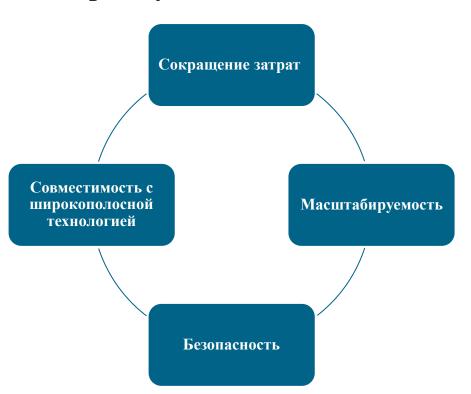
Первый учебный вопрос. Сети VPN.



VPN – это частная сеть, которая создана через сеть общего пользования, обычно через Интернет. Вместо применения выделенных физических подключений, в VPN используются виртуальные подключения, маршрутизируемые через Интернет из организации на удаленную площадку. Первыми сетями VPN фактически были обычные ІР-туннели, в которых не выполнялись операции аутентификации или шифрования данных.

Первый учебный вопрос. Сети VPN.

Преимущества сети VPN



Типы сетей VPN:

- Site-to-site (межузловые или межфилиальные)
- Remote access (удалённого доступа)

Технология IPsec

IPsec – это стандарт IETF (RFC 2401-2412), который определяет способ защиты сетей VPN в IP-сетях. Протокол IPsec обеспечивает защиту и аутентификацию IP-пакетов между источником и местом назначения. IPsec может защищать практически весь трафик от уровня 4 до уровня 7.

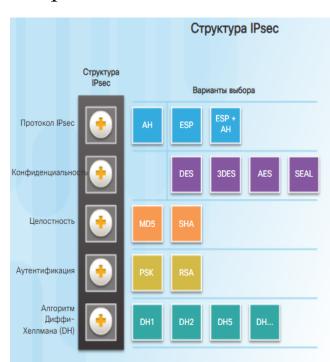
Основные функции обеспечения безопасности:

- конфиденциальность с помощью шифрования,
- целостность с помощью алгоритмов хеширования,
- аутентификация с помощью протокола Internet Key Exchange (IKE),
- безопасный обмен ключами с помощью алгоритма Диффи-Хеллмана (DH).

IPsec представляет собой структуру открытых стандартов, определяющую правила для организации защищённой связи.

Основные особенности протокола IPsec:

- IPsec это структура открытых стандартов, независимая от алгоритмов.
- IPsec обеспечивает конфиденциальность и целостность данных, а также аутентификацию источника.
- IPsec действует как протокол сетевого уровня, защищая пакеты IP и проверяя их подлинность.





Сервисы безопасности IPsec: 1. Конфиденциальность

(шифрование)

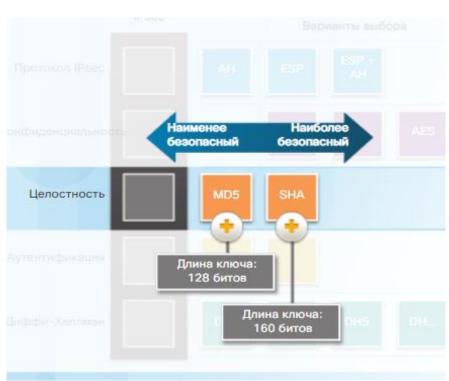




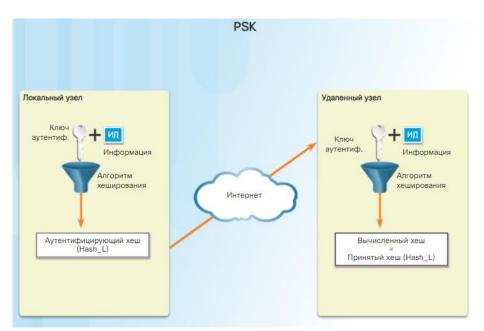
Сервисы безопасности IPsec:

2. Целостность данных

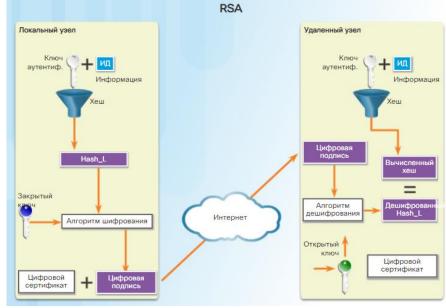




Сервисы безопасности IPsec: 3. Аутентификация

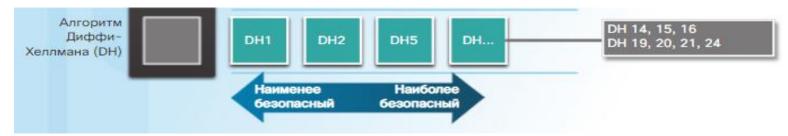






Сервисы безопасности IPsec:

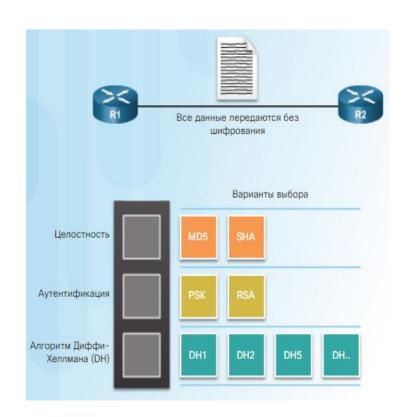
4. Безопасный обмен ключами



- Группы DH 1, 2 и 5 поддерживают возведение в степень по простому модулю с размером ключа 768, 1024 и 1 536 битов соответственно. В настоящее время (после 2012 г.) эти группы использовать не рекомендуется.
- Группы DH 14, 15 и 16 используют ключи большего размера, а именно 2048, 3072 и 4096 битов соответственно, и рекомендуются для использования до 2030 г.
- Группы DH 19, 20, 21 и 24 с соответствующими размерами ключа 256, 384, 521 и 2048 битов поддерживают метод криптографии Elliptical Curve Cryptography (ECC), который уменьшает время, необходимое для генерирования ключей.
- Группа DH 24 является предпочтительным методом шифрования следующего поколения.

Набор протоколов IPsec

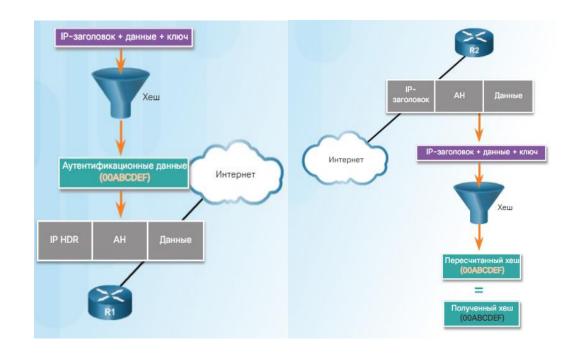
Аутентифицирующий заголовок (Authentication Header, AH) - АН обеспечивает подлинность путем применения однонаправленной функции хеширования на основе ключа к пакету для создания хеша или дайджеста сообщения. Хеш объединяется с текстом и передается в открытом виде.



Аутентифицирующий заголовок (Authentication Header, AH)

Порядок выполнения процесса АН:

- 1. IP-заголовок и полезная нагрузка хешируются с помощью общего секретного ключа.
- 2. Хеш формирует новый заголовок АН, который вставляется в исходный пакет.
- 3. Новый пакет передается на маршрутизатор другого узла IPsec.
- 4. Другой маршрутизатор хеширует IPзаголовок и полезную нагрузку, используя общий секретный ключ, извлекает переданный хеш из заголовка АН и сравнивает два хеша.
- Хеши должны полностью совпасть друг с другом.
- АН поддерживает алгоритмы MD5 и SHA.
- Процесс АН может не работать, если в среде используется NAT.

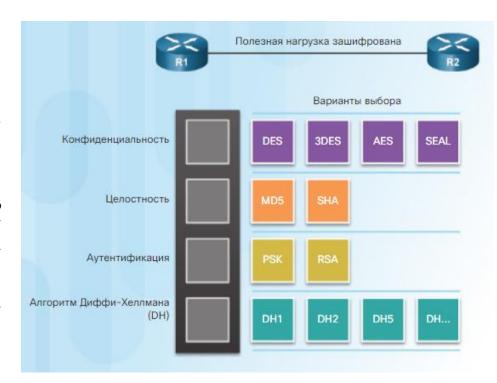


Набор протоколов Ipsec

Протокол шифрования полезной нагрузки (Encapsulating Security Payload, ESP) — это протокол безопасности, который обеспечивает конфиденциальность и аутентификацию путем шифрования пакета IP.

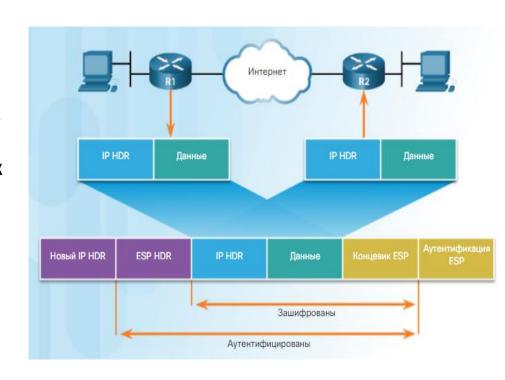
В процессе шифрования пакета IP скрываются данные и идентификаторы источника и назначения.

В ESP проверяется подлинность внутреннего пакета IP и заголовка ESP.



Набор протоколов Ipsec

ESP позволяет защищать исходные данные, так как полностью шифруются исходная IP-датаграмма и концевик ESP. В случае аутентификации ESP шифрованные ІР-датаграмма и концевик и заголовок ESP применяются в процессе хеширования. Затем новый ІР-заголовок добавляется к аутентифицированной полезной нагрузке. Для маршрутизации пакета через Интернет используется новый ІРадрес.



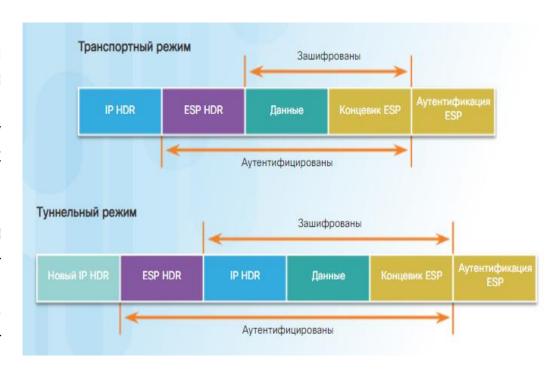
Режимы применения протокола ESP:

1. Транспортный режим

Безопасность обеспечивается только для транспортного уровня модели OSI и более высоких уровней. Транспортный режим защищает полезную нагрузку пакета, но оставляет исходный IP-адрес в открытом виде.

2. Туннельный режим

режим обеспечивает безопасность для всего исходного IP-пакета. Исходный IP-пакет шифруется, а затем инкапсулируется в другом IP-пакете. Такой метод называется шифрованием IP-в-IP.



Набор протоколов Ipsec - Протокол IKE

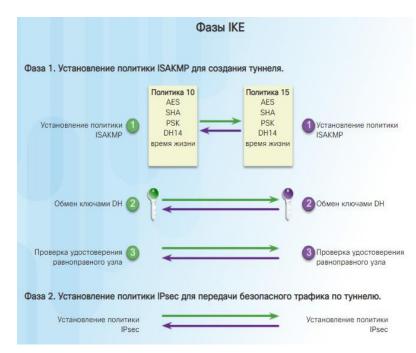
Протокол Internet Key Exchange (IKE) представляет собой стандарт протокола управления ключами. IKE используется вместе со стандартом IPsec. Для обмена информацией IKE между шлюзами безопасности протокол IKE использует UDP-порт 500.

Протокол ІКЕ включает в себя две фазы:

1.Фаза 1 (Phase 1 - Main Mode). В этой фазе устанавливаются параметры безопасности для последующего обмена ключами. Происходит аутентификация сторон и установление общего секретного ключа (shared secret key), который будет использоваться для шифрования фазы 2.

2. Фаза **2** (Phase **2** - Quick Mode). После завершения фазы 1, в фазе 2 происходит установление параметров безопасности для сессии передачи данных, таких как шифрование, метод аутентификации, и др. В этой фазе создается защищенный туннель для безопасной передачи фактических данных между узлами.

Эти две фазы обеспечивают установку безопасного соединения и обмен ключами для последующей защищенной передачи данных через VPN (Virtual Private Network).



Протокол GRE

Обобщенная маршрутная инкапсуляция (Generic Routing Encapsulation, GRE) - один из примеров базового, незащищённого протокола создания туннелей для site-to-site VPN.

GRE предназначен для управления процессом передачи многопротокольного и группового IP-трафика между двумя и более площадками, между которыми связь может обеспечиваться только по IP. Он может инкапсулировать пакеты протоколов различного типа в IP-туннеле.

Сейчас GRE является стандартным методом инкапсуляции, описанным в стандартах IETF: RFC 1701 и **RFC 2784** – основное назначение GRE.

RFC 1702 — описывает, как GRE может использоваться для транспорта L3 данных через IP сеть.

RFC 3147 – GRE 4epe3 Connectionless Network Service (CLNS) networks.

RFC 4023 – описывает инкапсуляцию MPLS в GRE.

Протокол GRE

Мультипротокольная функциональность достигается добавлением дополнительного GRE заголовка между туннельным IP заголовком и инкапсулированными данными, как показано на схеме:

IP заголовок	GRE заголовок	IP заголовок	ТСР	DATA
20 байт		инкапсулиров		
	4 или больше			
	байт	IP пакета		

Таким образом использование GRE создает дополнительные накладные расходы в размере 24 байт или больше – 20 байт IP заголовок и как минимум 4 байта GRE заголовок.

Формат заголовка GRE

бит	значение	Описание
0	Checksum Present	Если бит Checksum Present имеет значение 1, поле Checksum должно присутствовать в заголовке и содержать корректную информацию. Если установлен любой из битов Checksum Present или Routing Present, оба поля Checksum и Offset присутствуют в заголовке пакета GRE.
1	Routing Present	Если бит Routing Present имеет значение 1, это говорит о том, что поля Offset и Routing присутствуют в заголовке и содержат корректную информацию. Если установлен любой из битов Checksum Present или Routing Present, оба поля Checksum и Offset присутствуют в заголовке пакета GRE.
2	Key Present	Если бит Key Present имеет значение 1, это говорит о присутствии поля Key в заголовке GRE. В противном случае поле Key в заголовок GRE не включается.
3	Sequence Number Present	Если бит Sequence Number Present имеет значение 1, это говорит о присутствии поля Sequence Number. В противном случае поле Sequence Number в заголовок GRE не включается.

Формат заголовка GRE

4	Strict Source Route	Значение бита Strict Source Route определено в других документах Рекомендуется устанавливать для этого бита значение 1 только в тех случаях, когда вся маршрутная информация (Routing Information) состои из маршрутов Strict Source Route			
5-7	Recursion Control	Поле Recursion Control содержит трехбитовое целое число без знака, указывающее допустимое количество дополнительных инкапсуляций. По умолчанию для этого поля следует устанавливать значение о.			
8-12	00000	зарезервированы			
13-15	Version Number	Поле Version Number должно содержать значение о. Другие значения этого поля выходят за пределы рассмотрения данного документа.			
2 байта	Protocol Type	Поле Protocol Type указывает тип протокола во вложенном пакете. В общем случае это поле будет содержать значение поля типа протокола Ethernet для пакета. Определенные в настоящее время значения типов перечислены ниже. Дополнительные значения поля типа могут быть определены в других документах.			

Формат заголовка GRE

2 байта	Offset	Поле Offset показывает смещение в октетах от начала поля Routing до первого октета активной записи Source Route Entry, которая будет проверяться. Это поле присутствует в заголовке, если хотя бы один из битов Routing Present и Checksum Present имеет значение 1; поле содержит корректную информацию лишь при условии Routing Present = 1.
2 байта	Checksum	Поле Checksum содержит контрольную сумму IP (дополнение до единицы) заголовка GRE и вложенного пакета. Это поле присутствует лишь в тех случаях, когда хотя бы один из битов Routing Present и Checksum Present имеет значение 1; поле содержит корректную информацию лишь при условии Checksum Present = 1.
4 байта	Key	Поле Кеу содержит 4-октетное число, которое включается при инкапсуляции. Это поле может использоваться получателем для аутентификации источника пакета. Методы такой аутентификации выходят за пределы настоящего документа. Поле Кеу присутствует в заголовке лишь при условии Key Present = 1.
4 байта	Sequence Number	Поле Sequence Number содержит 32-битовое целое число без знака, добавляемое при инкапсуляции. Это значение может использоваться получателем для отслеживания порядка передачи пакетов со стороны инкапсулятора. Точный алгоритм генерации значений поля Sequence Number и семантика порядковых номеров для получателя выходят за пределы настоящего документа.
	Routing	Поле Routing является необязательным и присутствует лишь при условии Routing Present = 1. Поле Routing представляет собой список записей SRE (Source Route Entries)

RFC 2784 Generic Routing Encapsulation (GRE)

16и	12 бит	3 бита	16 бит
С	Reserved0	Ver	Protocol Type

16 бит	16 бит
Checksumm	Reserved1

Checksum Present (бит 0)

Если флаг Checksum Present (контрольная сумма присутствует) установлен, поля Checksum и Reserved1 присутствуют в заголовке и поле Checksum содержит корректную информацию.

Reserved0 (биты 1-12)

Получатель должен отбрасывать пакеты, в которых биты 1-5 отличны от нуля, если этот получатель не реализует RFC 1701. Биты 6-12 зарезервированы — они должны устанавливаться в 0 при передаче и игнорироваться на приеме.

Version Number (биты 13-15)

Поле номера версии должно иметь нулевое значение.

Protocol Type (2 октета)

Поле Protocol Туре указывает тип протокола для вложенного пакета. **2.5. Checksum (2 октета)**

Поле Checksum содержит контрольную сумму IP (дополнение до единицы) для всех 16-битовых слов заголовка GRE и вложенного пакета. При расчете контрольной суммы значение данного поля принимается нулевым. Это поле присутствует только при установленном флаге Checksum Present.

Reserved1 (2 октета)

Поле Reserved1 зарезервировано и при его наличии должно содержать нулевое значение. Поле Reserved1 присутствует только при наличии поля контрольной суммы (т. е., при установленном флаге Checksum Present).

Последовательность настройки туннеля GRE

- Шаг 1. Создать интерфейс туннеля
- Шаг 2. Указать IP-адрес источника туннеля.
- Шаг 3. Указать IP-адрес назначения туннеля.
- Шаг 4. Указать ІР-адрес для интерфейса туннеля.
- Шаг 5. (Дополнительно) Указать на интерфейсе туннеля в качестве используемого режима режим GRE. Режим GRE является режимом по умолчанию для интерфейса туннеля в программном обеспечении Cisco IOS.

```
R2(config)# interface Tunnel0
R2(config-if)# tunnel mode gre ip
R2(config-if)# ip address 192.168.2.2 255.255.255.0
R2(config-if)# tunnel source 198.133.219.87
R2(config-if)# tunnel destination 209.165.201.1
R2(config-if)# router ospf 1
R2(config-router)# network 192.168.2.0 0.0.0.255 area 0
```

Протокол туннелирования точка-точка (Point-to-Point Tunneling Protocol) — предназначен для создания защищённых виртуальных каналов при доступе удалённых пользователей к локальным сетям и для безопасной передачи данных между ними.

Протокол РРТР предполагает создание криптозащищённого туннеля на канальном уровне ЭМВОС в ДВУХ вариантах:

- 1) при прямом соединении удалённого компьютера с сетью,
- 2) при подсоединении его к сети по телефонной линии через провайдера.

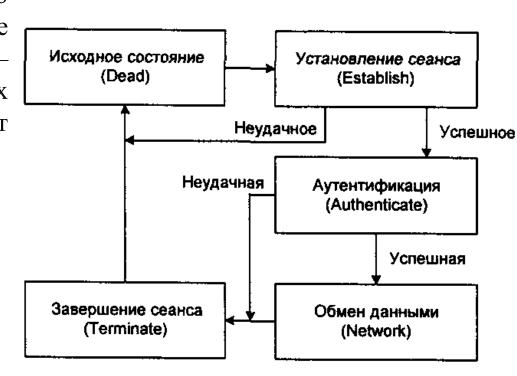
PPTP работает, устанавливая обычную PPP сессию с противоположной стороной с помощью протокола GRE. Второе соединение на TCP-порту 1723 используется для инициации и управления GRE-соединением.

Структура кадров РРТР

Заголовок	IP-	GRE-	PPP-	Зашифрованные	Окончание
кадра	заголовок	заголовок	заголовок	данные РРР	кадра
передачи					передачи

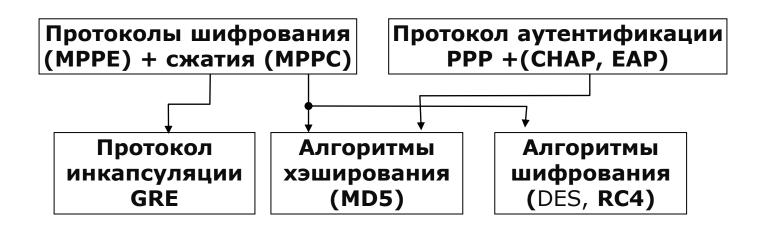
В основе обмена данными по протоколу РРТР лежит управляющее соединение РРТР — последовательность управляющих сообщений, которые устанавливают и обслуживают туннель.

Управляющее	Функция				
сообщение					
Start-Control-	Запрос	на	установление		
Connection-Request	управляюще	го соедин	нения		
Start-Control-	Ответ на сос	бщение 9	Start-Control-		
Connection-Replay	Connection-R				
Echo-Request	Сообщение '	'Keep-aliv	е" ("все		
	живы") для у	/правляю	щего		
	соединения				
Echo-Replay	Ответ на сос	бщение Е	cho-Request		
Set-Link-Info	Посылается	сервером	сети для		
	задания РРР	-параметр	ОВ		
	переговоров				
Stop-Control-	Команда зав	ершить у	правляющее		
Connection-Request	соединение				
Stop-Control-	Ответ на сос	бщение 9	Stop-Control-		
Connection-Replay	Connection-R	lequest			
Connection-Request Stop-Control-	соединение Ответ на сос	бщение S	•		



Для шифрования данных при организации туннеля по протоколу PPTP применяется протокол MPPE — Microsoft Point-to-Point Encryption с длиной ключа 40, 56 или 128 бит

Протокол GRE (Generic Routing Encapsulation) используется для управления данными, передаваемыми в инкапсулированных дейтаграммах, и контроля плотности потока.



Плюсы:

- клиент РРТР встроен почти во все операционные системы
- очень прост в настройке
- работает быстро

Недостатки протокола РРТР:

- 1. Протокол считается менее безопасным, чем IPSec.
- 2. PPTP сложно перенаправлять за сетевой экран, так как он требует одновременного установления двух сетевых сессий.

Протокол L2TP (Layer-2 Tunneling Protocol) [RFC 2661] – протокол туннелирования второго уровня.

Протокол L2TP предназначен:

- для согласования адресов сеанса, а также параметров шифрования и сжатия данных работает на канальном уровне ЭМВОС;
- в качестве транспортного протокола L2TP использует протокол UDP, что позволяет передавать данные по сетям IP, Frame Relay, X.25 и ATM;
- в качестве порта отправителя и получателя протокол L2TP использует UDP-порт 1701.

Типы сообщений протокола L2TP:

- Управляющие пересылаются по надёжно защищённым каналам;
- Данные пересылаться как по защищённым так и по открытым каналам.

Сокращения

LAN — локальные сети, к которым подключаются через L2TP;

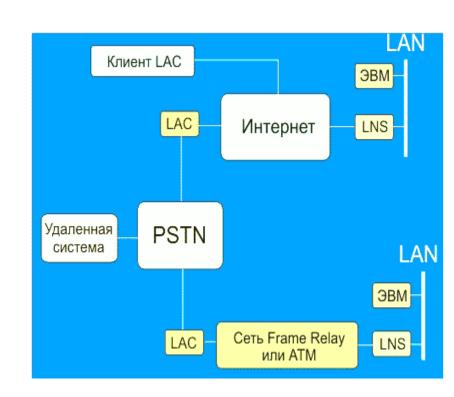
ЭВМ — компьютер(ы), подключённые к локальной сети напрямую

LNS — L2TP Network Server, сервер доступа к локальной сети по L2TP;

LAC — L2TP Access Concentrator, устройство для прозрачного подключения своих пользователей к LNS через сеть той или иной архитектуры;

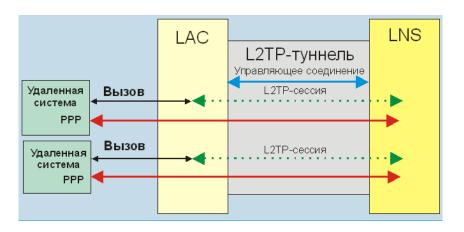
Удалённая система — система, желающая подключиться к LAN через L2TP;

Клиент LAC — ЭВМ, которая сама для себя исполняет роль LAC для подключения к LNS;



Процедура установления PPP-сессии туннелирования L2TP включает в себя два этапа:

- 1. Установление управляющего канала для туннеля,
- 2. Формирование сессии в соответствии с запросом входящего или исходящего вызова.

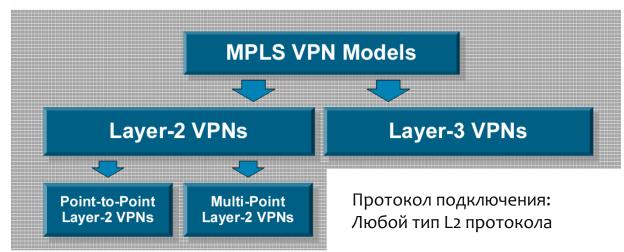


Заголовок кадра передачи	ІР заголовок	IP Sec ESP заголовок	UDP заголовок	L2TР заголовок	РРР заголовок	РРР данные	Окончание IP Sec ESP	Окончание IP Sec ESP Authentication	Окончание кадра
			38	шифро заго	вано с 1 оловка	помощь ESP	ю		
		Аутентифицировано с помощью окончания IP Sec ESP Authentication							

Недостатки протокола L2TP:

- для реализации протокола L2TP необходима поддержка провайдеров ISP;
- протокол L2TP ограничивает трафик рамками выбранного туннеля и лишает пользователей доступа к другим сегментам сети Internet;
- предложенная спецификация L2TP обеспечивает стандартное шифрование только в IP-сетях с помощью протокола IPSec.

Разновидности MPLS VPN



Протокол подключения:

Frame relay, ATM, Ethernet

Тип соединения: Точка-точка

Маршрутизация: Оборудование пользователя Протокол подключения: Ethernet

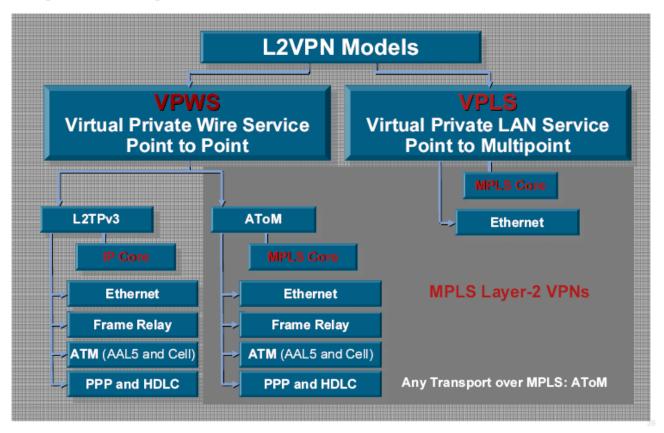
Тип соединения: Точка-точка, Многоточечное

Маршрутизация: Оборудование пользователя Тип соединения: Точка-точка, многоточечное

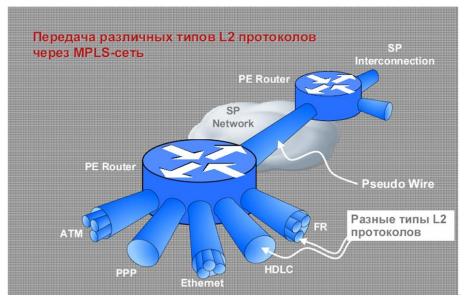
Маршрутизация:

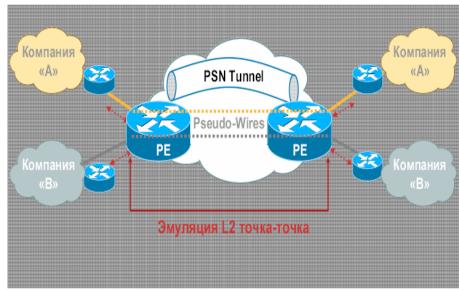
Статическая маршрутизация; Динамическая маршрутизация; Оборудование провайдера участвует в маршрутизации данных пользователя

Существующие разновидности L2VPN

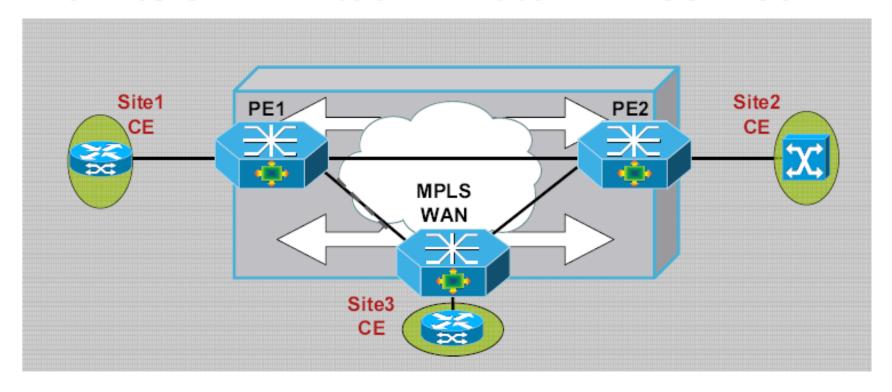


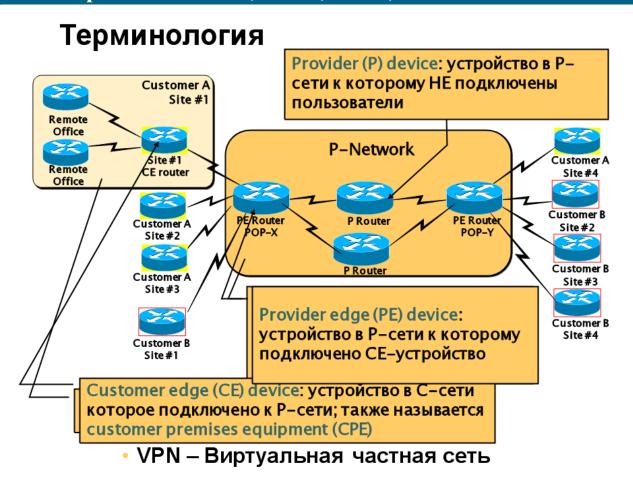
Технология Layer-2 VPN





Технология Virtual Private LAN Service





Дисциплина «Технологии обеспечения информационной безопасности»

Лекция 6.1. «Технологии виртуальных частных сетей»

доцент кафедры КБ-4 кандидат педагогических наук, доцент Пимонов Роман Владимирович