

Мошак Н.Н., Цветков Д.Б., Россия, Санкт-Петербург, ГУТ им. проф. М.А.Бонч-Бруевича

Оценка влияния протоколов VPN сетевого уровня на параметры транспортной системы инфокоммуникационной сети на технологии IP-QoS

Использование технологии защищенных виртуальных сетей (Virtual Private Network - VPN) позволяет обеспечить криптозащиту информации в транспортной системе (ТС) инфокоммуникационной сети (ИКС) общего пользования на технологии IPQoS при организации удаленного доступа пользователей к ресурсам автоматизированных систем инфоуслуг (АСИ) и/или организации защищенных каналов связи или защищенных туннелей между защищенными ЛВС корпоративных сетей.

Стандартным средством защиты межсетевого уровня IP является полнофункциональный протокол IPsec (Internet Protocol Security) [RFC 2401]. Протокол IPsec предусматривает методы аутентификации пользователей при инициации туннеля, способы шифрования конечными точками туннеля, формирования и проверки электронной цифровой подписи (ЭЦП), а также стандартные методы обмена и управления криптографическими ключами между конечными точками. *Для функций аутентификации IPsec поддерживает цифровые сертификаты стандарта X.509.*

Архитектура средств безопасности IPsec включает в себя: протокол согласования параметров виртуального канала и управления ключами (Internet Security Association Key Management Protocol — ISAKMP), обеспечивающий общее управление защищенным виртуальным соединением, включая согласование используемых алгоритмов криптозащиты, а также генерацию и распределение ключевой информации. В отличие от протокола SKIP, протокол ISAKMP поддерживает переговоры по поводу алгоритмов шифрования и выбран в качестве обязательного протокола для управления ключами в IPsec для IPv6; *протокол аутентифицирующего заголовка (Authentication Header — AH), предусматривающий аутентификацию источника данных, проверку их целостности и подлинности после приема, а также защиту от навязывания повторных сообщений.* В основе обеспечения целостности и аутентификации данных лежит один из приемов шифрования — шифрование с помощью односторонней функции (one-way function), называемой также *хэш-функцией* (hash function) или *дайджест-функцией* (digest function). Эта функция, примененная к шифруемым данным, дает в результате значение-дайджест, который передается в IP-пакете вместе с исходным сообщением. *Поле Authentication Data заголовка AH — поле переменной длины, содержащее информацию, используемую для аутентификации пакета и называемую MAC-кодом (Message Authentication Code). Это поле называют также цифровой подписью, имитовставкой, хэш-значением или криптографической контрольной суммой (Integrity Check Value — ICV) пакета.* Способ вычисления этого поля определяется алгоритмом аутентификации.

Для вычисления содержимого поля Authentication Data могут применяться различные алгоритмы. В настоящее время предписывается обязательная поддержка алгоритмов HMAC-MD5 и HMAC-SHA1, основанных на применении односторонних хэш-функций (дайджест-функций) с секретными ключами. Секретные ключи генерируются в соответствии с протоколом ISAKMP.

Таким образом, независимо от режима работы, *протокол AH* предоставляет меры защиты от атак, ориентированных на нарушение *целостности и подлинности* пакетов сообщений. С помощью этого протокола аутентифицируется *каждый пакет*, что делает программы, пытающиеся перехватить управление сеансом, неэффективными. Несмотря на нахождение IP-заголовков за пределами защищенного IPsec-конверта, протокол AH обеспечивает аутентификацию не только содержимого, но и заголовков IP-пакетов;

протокол инкапсулирующей защиты содержимого (Encapsulating Security Payload — ESP), обеспечивающий криптографическое закрытие передаваемых пакетов сообщений и предусматривающий также выполнение всех функций протокола АН. Алгоритм применения протокола ESP к исходящим IP-пакетам включает следующие шаги:

1. Инкапсулируемый пакет копируется в буфер.

2. Далее к этому пакету в буфере приписываются дополняющие байты (поле Padding), их число (поле Pad Length) и тип первого заголовка инкапсулируемого пакета (поле Next Header); поле Padding выбирается таким, чтобы поле Next Header было прижато к границе 32-битного слова, а размер буфера удовлетворял требованиям алгоритма шифрования.

3. Текущее содержимое буфера **зашифровывается**.

4. В начало буфера приписываются поля SPI и Sequence Number с соответствующими значениями.

5. Пополненное содержимое буфера обрабатывается по используемому алгоритму аутентификации, и после окончания этой процедуры **в конец буфера помещается поле Authentication Data**.

6. Формируется результирующий IP-пакет путем приписывания соответствующего IP-заголовка в начало буфера.

Протоколы АН и ESP поддерживают работу в двух режимах: туннельном и транспортном. Расположение полей заголовков протокольных блоков АН и ESP в транспортном и туннельном режимах показано на рис. 1.

Транспортный режим	Туннельный режим
[IPисх.][АН][верх.]	[IPвнеш.][АН][IPисх.][верх.]
[IPисх.][ESP][верх.]	[IPвнеш.][ESP][IPисх.][верх.]
[IPисх.][АН][ESP][верх.]	

Рис. 1. Расположение полей заголовков протокольных блоков в транспортном и туннельном режимах

Режимы инкапсуляции (туннелирования) и шифрования могут применяться как совместно, так и раздельно.

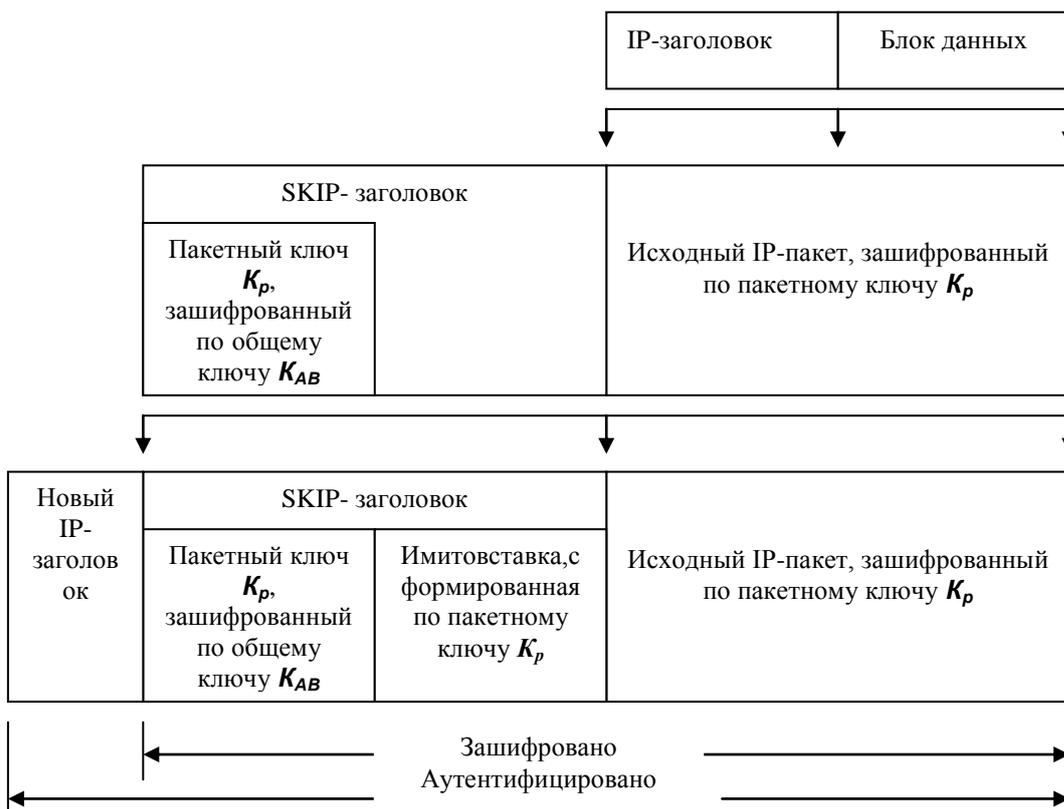


Рис. 2. IP-пакет до и после применения протокола SKIP

Для управления криптографическими ключами на сетевом уровне модели OSI наиболее широкое распространение получили такие протоколы, как SKIP (Simple Key management for Интернет Protocols) и ISAKMP. В текущей четвертой версии протокола IP (в протоколе IPv6) может применяться как протокол ISAKMP, так и протокол SKIP. **Реализация SKIP, устанавливаемая непосредственно над IP-драйвером**, обрабатывает весь трафик, не накладывая никаких ограничений ни на вышележащее программное обеспечение, ни на физические каналы, используемые для передачи информации. Технология распределения ключей основана на асимметричной криптосистеме Диффи-Хеллмана. **Процедура формирования зашифрованного пакета** с применением протокола SKIP приведена на рис. 2.

1. Исходный IP-пакет **зашифровывается** по пакетному ключу K_p и инкапсулируется в SKIP-пакет.

2. Пакетный ключ K_p зашифровывается по общему секретному ключу K_{AB} и помещается в SKIP-заголовок; при этом в SKIP-заголовке резервируется поле под эталонную характеристику результирующего IP-пакета.

3. Полученный SKIP-пакет инкапсулируется в результирующий IP-пакет.

4. Для результирующего IP-пакета с помощью хэш-функции рассчитывается по пакетному ключу K_p эталонная характеристика и полученное значение помещается как имитовставка в зарезервированное поле SKIP-заголовка.

Приведем *алгоритм работы протокола Ipsec*:

1. по адресу IP получателя выбрать алгоритм шифрования, ЭЦП и криптографические ключи. Если адрес получателя имеется в настройках, то перейти к п.2;

2. сгенерировать ЭЦП или вычислить ИВ и добавить в пакет;

3. зашифровать пакет;

4. сформировать заголовок VPN-агента и инкапсулировать зашифрованный пакет;

5. отправить пакет VPN-агенту;

6. при получении пакета аутентифицировать отправителя по его адресу. Если адрес имеется в списке разрешенных и пакет не поврежден, то перейти к п.7;

7. выбрать алгоритм шифрования, ЭЦП и криптографические ключи;

8. расшифровать пакет и проверить целостность. Если целостность не нарушена, то перейти к п.9;

9. отправить исходный пакет в защищенный сегмент корпоративной ЛВС получателю.