Министерство образования Республики Беларусь Учреждение образования "Белорусский государственный университет информатики и радиоэлектроники"

Факультет компьютерных систем и сетей Кафедра информатики Дисциплина «Методы защиты информации»

Отчет к лабораторной работе №5

Выполнил: студент гр.653501 Тимофеев К. А.

Проверил: Артемьев В.С.

Введение

В лабораторной работе необходимо было реализовать программное средство контроля целостности сообщений с помощью алгоритма НМАС.

Алгоритм HMAC (Hash-based Message Authentication Code – код аутентификации сообщения на основе хэширования). Данный вид аутентификации подразумевает наличие у клиента и сервера некоего секретного ключа, который известен только им двоим. То есть это механизм, который использует криптографические хеш-функции в сочетании с секретным ключом. НМАС является одним из вариантов МАС и, следовательно, используется для контроля целостности сообщений. В данном случае в основе алгоритма лежит функция хэширования, которая позволяет вычислить код аутентификации сообщения.

Преимущества НМАС:

- возможность использования хеш-функций, уже имеющихся в программном продукте;
- отсутствие необходимости внесения изменений в реализации существующих хеш-функции (внесение изменений может привести к ухудшению производительности и криптостойкости);
- возможность замены хеш-функции в случае появления более безопасной или более быстрой хеш-функции.

Mexaнизм HMAC был описан в стандартах организаций ANSI, IETF, ISO и NIST.

В ходе настоящей лабораторной работы был использован алгоритм MD5 в качестве хэш-функции.

- b, block_size размер блока в байтах;
- H, hash хеш-функция;
- іраd блок вида (0х36 0х36 0х36 ... 0х36), где байт 0х36 повторяется b раз; 0х36 константа, магическое число, приведённое в RFC 2104; «і» от «іnner»^[1];
- K, key секретный ключ (общий для отправителя и получателя);
- K₀ изменённый ключ K (уменьшенный или увеличенный до размера блока (до b байт));
- L размер в байтах строки, возвращаемой хеш-функцией H; L зависит от выбранной хеш-функции и обычно меньше размера блока;
- opad блок вида (0x5c 0x5c 0x5c ... 0x5c), где байт 0x5c повторяется b раз; 0x5c константа, магическое число, приведённое в RFC 2104; «о» от «outer»^[1];

- text сообщение (данные), которое будет передаваться отправителем и подлинность которого будет проверяться получателем;
- n длина сообщения text в битах.

Алгоритм HMAC можно записать в виде одной формулы^[1]: HMAC(k, m) = $hash((k \oplus C2) \parallel hash((k \oplus C1) \parallel m))$. где:

- «⊕» операция «побитовое исключающее ИЛИ» или «хог»;
- «|| » операция «склейка строк» (последовательностей байт).

Блок-схема алгоритма

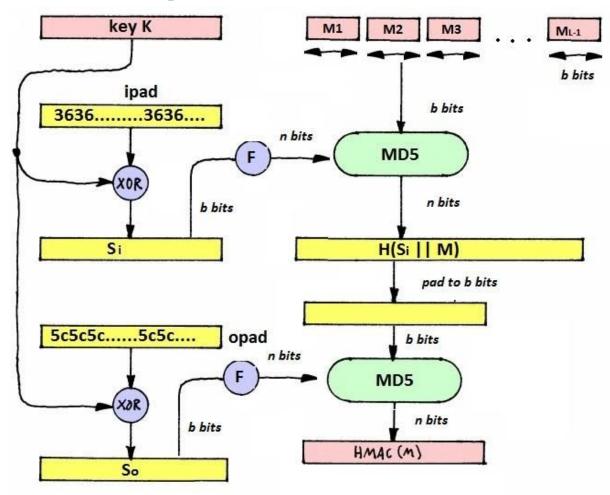


Рис.1 Блок-схема алгоритма



Рис. 2 Результат ввода данных и исполнения программы

Вывод

Полученный код аутентичности позволяет убедиться в том, что данные не изменялись каким бы то ни было способом с тех пор, как они были созданы, переданы или сохранены доверенным источником. Для такого рода проверки необходимо, чтобы, например, две доверяющие друг другу стороны заранее договорились об использовании секретного ключа, который известен только им. Тем самым гарантируется аутентичность источника и сообщения. Недостаток такого подхода очевиден — необходимо наличие двух доверяющих друг другу сторон.

Безопасность любой функции MAC на основе встроенных хеш-функций зависит от криптостойкости базовой хеш-функции. Привлекательность HMAC — в том, что его создатели смогли доказать точное соотношение между стойкостью встроенных хеш-функций и стойкостью HMAC.