

Утверждены решением заседания
технического комитета по стандартизации
«Криптографическая защита информации»
(Протокол № 10 от 27.11.2012 г.)

Методические рекомендации
технического комитета по стандартизации
«Криптографическая защита информации»
(ТК 26)

Парольная защита с использованием алгоритмов ГОСТ

Дополнения к PKCS#5

Версия 1.0

Оглавление

| | | |
|------|---|---|
| 1. | Общие положения | 2 |
| 2. | Алгоритм выработки ключа из пароля..... | 2 |
| 3. | Шифрование данных | 3 |
| 4. | Контроль целостности..... | 3 |
| 5. | Идентификация и параметры | 3 |
| 5.1. | PBKDF2 | 3 |
| 5.2. | PBES2..... | 4 |
| 5.3. | PBMAC1 | 5 |
| 5.4. | Рекомендуемые криптографические параметры. | 5 |
| 6. | Тестовые примеры..... | 5 |
| | Литература..... | 7 |

1. Общие положения

Данный документ описывает расширения стандарта PKCS#5 (RFC 2898) для использования алгоритмов ГОСТ Р 34.11–94 [4] и ГОСТ 28147–89 [5] при выработке ключей из парольной информации и защиты ключей с использованием паролей.

2. Алгоритм выработки ключа из пароля

В соответствии с рекомендациями PKCS#5 для выработки ключа из пароля следует использовать функцию диверсификации PBKDF2 (P, S, c, dkLen) с использованием в качестве PRF функции HMAC_GOSTR3411 в соответствии с RFC 4357 [2].

$$DK = \text{PBKDF2}(P, S, c, dkLen)$$

Функции:

HMAC_GOSTR3411 (K, text) – функция выработки HMAC ГОСТ Р 34.11–94 на ключе K от данных text (см. RFC 4357 [2], раздел 3).

Параметры:

- P – пароль (символьная строка в кодировке Unicode UTF-8).
- S - случайное значение salt [1].
- c - число итераций алгоритма.
- dkLen - требуемая размерность выходной последовательности в байтах.
- hLen – размерность выхода псевдослучайной функции в байтах.

Выход:

DK, производный ключ длины dkLen байт.

Алгоритм:

- 1) Если $dkLen > (2^{32} - 1) \times 32$ алгоритм завершает работу с ошибкой (неверные параметры).
- 2) $n = \lceil dkLen/hLen \rceil$
- 3) $T_1 = F(P, S, c, 1)$
 $T_2 = F(P, S, c, 2)$,
 \dots ,
 $T_n = F(P, S, c, n)$, где

$F(P, S, c, i) = U_1 \oplus U_2 \oplus \dots \oplus U_c$, где \oplus - поразрядное сложение по модулю 2.

$U_1 = \text{HMAC_GOSTR3411}(P, S \parallel \text{Int}(i))$, где $\text{Int}(i)$ четырехбайтовое представление целого числа i , старший байт слева.

$U_2 = \text{HMAC_GOSTR3411}(P, U_1)$,

\dots

$U_c = \text{HMAC_GOSTR3411}(P, U_{c-1})$.

- 4) Ключ DK получается конкатенацией $\{T_i\}$

$$DK = T_1 \parallel T_2 \parallel \dots \parallel T_n$$

и обрезанием T_n до требуемой длины dkLen выходной последовательности.

3. Шифрование данных

Шифрование данных при использовании ключа ДК должно осуществляться в соответствии со схемой PBES2 с использованием ГОСТ 28147–89 [5] в режиме гаммирования с обратной связью.

Процесс шифрования в данной схеме выглядит следующим образом:

- 1) Выбирается случайное значение salt S размерности от 8 до 32 байт. Рекомендуемая размерность 32 байта.
- 2) Число итераций с выбирается в зависимости от условий применения. Минимально допустимое значение параметра 1000, рекомендуемое 2000.
- 3) Полагаем $dkLen = 32$.
- 4) Производится выработка последовательности ДК = PBKDF2 (P, S, c, 32) .
- 5) Ключ шифрования данных выбирается как первые 32 байта выходной последовательности ДК, СК = T₁.
- 6) Осуществляется шифрование данных по алгоритму ГОСТ 28147–89 [5] на ключе СК в режиме гаммирования с обратной связью со случайной синхроросылкой S'.
- 7) Параметры S, c, S' и шифртекст C сохраняются в выходной структуре для последующего расшифрования.

Расшифрование данных осуществляется аналогичным образом с использованием параметров S, c и S', использовавшихся при зашифровании.

4. Контроль целостности

Для вычисления контрольной суммы передаваемых данных следует использовать схему вычисления PVMAC1 с использованием функции HMAC_GOSTR3411 на ключе

ДК = PBKDF2 (P, S, c, 32).

5. Идентификация и параметры

```
rsads OBJECT IDENTIFIER ::= {iso(1) member-body(2) us(840) 113549}
pkcs OBJECT IDENTIFIER ::= {rsads 1}
pkcs-5 OBJECT IDENTIFIER ::= {pkcs 5}
```

5.1. PBKDF2

Объектный идентификатор для схемы PBKDF2 в соответствии с PKCS#5:

```
id-PBKDF2 OBJECT IDENTIFIER ::= {pkcs-5 12}
```

Параметры алгоритма должны быть представлены в следующем виде:

```
PBKDF2-params ::= SEQUENCE {
    salt CHOICE {
        specified OCTET STRING,
        otherSource AlgorithmIdentifier {{PBKDF2-SaltSources}}
    },
    iterationCount INTEGER (1..MAX),
    keyLength INTEGER (1..MAX) OPTIONAL,
    prf AlgorithmIdentifier {{PBKDF2-PRFs}}
}
```

salt - значение случайной синхропосылки размерности от 8 до 32 байт, представленное в виде **OCTET STRING**.

iterationCount - число итераций выбирается в зависимости от условий применения. Минимально допустимое значение параметра 1000, рекомендуемое 2000.

keyLength - размер ключа в байтах. В рамках схемы PBES2 должен отсутствовать, так как всегда равен 32. В рамках схемы PVMAC1 должен быть равен 32, но должен всегда присутствовать, так как функция HMAC_GOSTR3411 имеет переменный размер ключа.

prf - идентификатор алгоритма, используемого в качестве PRF, должен быть указан идентификатор алгоритма HMAC_GOSTR3411, в соответствии с RFC 4490 [3]:

id-HMACGostR3411-94 OBJECT IDENTIFIER ::= {iso(1) member-body(2) ru(643) rans(2) cryptopro(2) hmacgostr3411(10) }

Алгоритм ГОСТ Р 34.11-94 [4] при вычислении HMAC должен использоваться только с параметрами **id-GostR3411-94-CryptoProParamSet**, параметры HMAC_GOSTR3411 не указываются:

prf.parameters = NULL.

5.2. PBES2

Идентификатор данной схемы в соответствии с PKCS#5:

id-PBES2 OBJECT IDENTIFIER ::= {pkcs-5 13}

Параметры алгоритма:

PBES2-params ::= SEQUENCE {
 keyDerivationFunc AlgorithmIdentifier {{PBES2-KDFs}},
 encryptionScheme AlgorithmIdentifier {{PBES2-Encs}}
}

keyDerivationFunc - идентификатор и параметры алгоритма выработки пароляного ключа PBKDF2 с параметрами в соответствии с предыдущим пунктом.

encryptionScheme - идентификатор и параметры алгоритма шифрования ГОСТ 28147-89 [5] в соответствии с RFC 4490 [3].

id-Gost28147-89 OBJECT IDENTIFIER ::= { iso(1) member-body(2) ru(643) rans(2) cryptopro(2) gost28147-89(21) }

Параметры алгоритма:

Gost28147-89-Parameters ::= SEQUENCE {
 iv Gost28147-89-IV,
 encryptionParamSet OBJECT IDENTIFIER
}

Gost28147-89-IV ::= OCTET STRING (SIZE (8))

5.3. PBMAC1

Объектный идентификатор для схемы PBKDF2 в соответствии с PKCS#5:

id-PBMAC1 OBJECT IDENTIFIER ::= {pkcs-5 14}

Параметры должны быть представлены в следующем виде:

```
PBMAC1-params ::= SEQUENCE {
    keyDerivationFunc AlgorithmIdentifier {{PBMAC1-KDFs}},
    messageAuthScheme AlgorithmIdentifier {{PBMAC1-MACs}}
}
```

keyDerivationFunc - идентификатор и параметры алгоритма выработки пароляного ключа в соответствии с разделом 5.1. PBKDF2.

messageAuthScheme - Идентификатор алгоритма HMAC_GOSTR3411 в соответствии с RFC 4490 [3].

5.4. Рекомендуемые криптографические параметры

При практической реализации парольной защиты с использованием алгоритмов ГОСТ рекомендуется использовать следующие параметры: id-Gost28147-89-CryptoPro-A-ParamSet для шифрования данных в рамках схемы PBES2 с использованием алгоритма ГОСТ 28147–89 [5] и id-GostR3411-94-CryptoProParamSet для контроля целостности в рамках схемы PBMAC1 с использованием алгоритма ГОСТ Р34.11–94 [4].

6. Тестовые примеры

Данные тестовые вектора сформированы по аналогии с тестовыми векторами из RFC 6070 [6] для алгоритма хэширования ГОСТ Р34.11–94 [4].

Input:

P = "password" (8 octets)

S = "salt" (4 octets)

c = 1

dkLen = 32

Output:

DK = 73 14 e7 c0 4f b2 e6 62 c5 43 67 42 53 f6 8b d0

b7 34 45 d0 7f 24 1b ed 87 28 82 da 21 66 2d 58

(32 octets)

Input:

P = "password" (8 octets)

S = "salt" (4 octets)

c = 2

dkLen = 32

Output:

DK = 99 0d fa 2b d9 65 63 9b a4 8b 07 b7 92 77 5d f7
 9f 2d b3 4f ef 25 f2 74 37 88 72 fe d7 ed 1b b3 (32 octets)

Input:

P = "password" (8 octets)
 S = "salt" (4 octets)
 c = 4096
 dkLen = 32

Output:

DK = 1f 18 29 a9 4b df f5 be 10 d0 ae b3 6a f4 98 e7
 a9 74 67 f3 b3 11 16 a5 a7 c1 af ff 9d ea da fe (32 octets)

Input:

P = "password" (8 octets)
 S = "salt" (4 octets)
 c = 16777216
 dkLen = 32

Output:

DK = a5 7a e5 a6 08 83 96 d1 20 85 0c 5c 09 de 0a 52
 51 00 93 8a 59 b1 b5 c3 f7 81 09 10 d0 5f cd 97 (32 octets)

Input:

P = "passwordPASSWORDpassword" (24 octets)
 S = "saltSALTsaltSALTsaltSALTsaltSALTsalt" (36 octets)
 c = 4096
 dkLen = 40

Output:

DK = 78 83 58 c6 9c b2 db e2 51 a7 bb 17 d5 f4 24 1f
 26 5a 79 2a 35 be cd e8 d5 6f 32 6b 49 c8 50 47
 b7 63 8a cb 47 64 b1 fd (40 octets)

Input:

P = "pass\0word" (9 octets)
 S = "sa\0lt" (5 octets)
 c = 4096
 dkLen = 20

Output:

DK = 43 e0 6c 55 90 b0 8c 02 25 24 23 73 12 7e df 9c
 8e 9c 32 91 (20 octets)

Литература

1. PKCS #5 v2.1: Password-Based Cryptography Standard RSA Laboratories October 5, 2006.
2. RFC 4357, Additional Cryptographic Algorithms for Use with GOST 28147–89, GOST R 34.10–94, GOST R 34.10–2001, and GOST R 34.11–94 Algorithms.
3. RFC 4490, Using the GOST 28147-89, GOST R 34.11–94, GOST R 34.10–94, and GOST R 34.10–2001 Algorithms with Cryptographic Message Syntax (CMS).
4. ГОСТ Р 34.11–94 Информационная технология. Криптографическая защита информации. Функция хэширования
5. ГОСТ 28147–89 Системы обработки информации. Защита криптографическая. Алгоритм криптографического преобразования
6. RFC 6070. PKCS #5: Password-Based Key Derivation Function 2 (PBKDF2). Test Vectors.