ФЕДЕРАЛЬНОЕ АГЕНТСТВО

ПО ТЕХНИЧЕСКОМУ РЕГУЛИРОВАНИЮ И МЕТРОЛОГИИ

НАЦИОНАЛЬНЫЙ СТАНДАРТ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ

ГОСТ Р 34.11— 2012

Информационная технология

КРИПТОГРАФИЧЕСКАЯ ЗАЩИТА ИНФОРМАЦИИ

Функция хэширования

Издание официальное

Москва
Стандартинформ
2013

gost.e-ecolog.ru

Предисловие

Цели и принципы стандартизации в Российской Федерации установлены Федеральным законом от 27 декабря 2002 г. № 184-ФЗ «О техническом регулировании», а правила применения национальных стандартов Российской Федерации — ГОСТ Р 1.0—2004 «Стандартизация в Российской Федерации. Основные положения»

Сведения о стандарте

1 РАЗРАБОТАН Центром защиты информации и специальной связи ФСБ России с участием Открытого акционерного общества «Информационные технологии и коммуникационные системы» (ОАО «ИнфоТеКС»)

2 ВНЕСЕН Техническим комитетом по стандартизации ТК 26 «Криптографическая защита информации»

3 УТВЕРЖДЕН И ВВЕДЕН В ДЕЙСТВИЕ Приказом Федерального агентства по техническому регулированию и метрологии от 7 августа 2012 г. № 216-ст

4 ВЗАМЕН ГОСТ Р 34.11—94

Информация об изменениях к настоящему стандарту публикуется в ежегодно издаваемом информационном указателе «Национальные стандарты», а текст изменений и поправок — в ежемесячно издаваемых информационных указателях «Национальные стандарты». В случае пересмотра (замены) или отмены настоящего стандарта соответствующее уведомление будет опубликовано в ежемесячно издаваемом информационном указателе «Национальные стандарты». Соответствующая информация, уведомление и тексты размещаются также в информационной системе общего пользования — на официальном сайте Федерального агентства по техническому регулированию и метрологии в сети Интернет

© Стандартинформ, 2013

Настоящий стандарт не может быть полностью или частично воспроизведен, тиражирован и распространен в качестве официального издания без разрешения Федерального агентства по техническому регулированию и метрологии

Содержание

1 Область применения . . . 1
2 Нормативные ссылки . . . 1
3 Термины, определения и обозначения . . . 1
3.1 Термины и определения . . . 1
3.2 Обозначения . . . 2
4 Общие положения . . . 3
5 Значения параметров . . . 3
5.1 Инициализационные векторы . . . 3
5.2 Нелинейное биективное преобразование множества двоичных векторов . . . 3
5.3 Перестановка байт . . . 4
5.4 Линейное преобразование множества двоичных векторов . . . 4
5.5 Итерационные константы . . . 4
6 Преобразования . . . 5
7 Функция сжатия . . . 5
8 Процедура вычисления хэш-функции . . . 6
8.1 Этап 1 . . . 6
8.2 Этап 2 . . . 6
8.3 Этап 3 . . . 6
Приложение А (справочное) Контрольные примеры . . . 7
Библиография . . . 18

Введение

Настоящий стандарт содержит описание алгоритма и процедуры вычисления хэш-функции для любой последовательности двоичных символов, которые применяются в криптографических методах защиты информации, в том числе в процессах формирования и проверки электронной цифровой подписи.

Стандарт разработан взамен ГОСТ Р 34.11—94. Необходимость разработки настоящего стандарта вызвана потребностью в создании хэш-функции, соответствующей современным требованиям к криптографической стойкости и требованиям стандарта ГОСТ Р 34.10—2012 к электронной цифровой подписи.

Настоящий стандарт терминологически и концептуально увязан с международными стандартами ИСО 2382—2 [1], ИСО/МЭК 9796 [2—3], серии ИСО/МЭК 14888 [4—7] и серии ИСО/МЭК 10118 [8—11].

Примечание — Основная часть стандарта дополнена одним приложением:
Приложение А (справочное) Контрольные примеры.

ОКС 35.040

Поправка к ГОСТ Р 34.11—2012 Информационная технология. Криптографическая защита информации. Функция хэширования

В каком месте	Напечатано	Должно быть
Пункт 8.3, шаг 3.4	$\sum := \mathrm{Vec}_{512}(\mathrm{Int}_{512}(\sum) \boxplus \mathrm{Int}_{512}\lvert m\rvert)$;	$\sum := \mathrm{Vec}_{512}(\mathrm{Int}_{512}(\sum) \boxplus \mathrm{Int}_{512}(m))$;

(ИУС № 6 2018 г.)

НАЦИОНАЛЬНЫЙ СТАНДАРТ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ

Информационная технология

КРИПТОГРАФИЧЕСКАЯ ЗАЩИТА ИНФОРМАЦИИ

Функция хэширования

Information technology. Cryptographic data security. Hash-function

Дата введения — 2013—01—01

1 Область применения

Настоящий стандарт определяет алгоритм и процедуру вычисления хэш-функции для любой последовательности двоичных символов, которые применяются в криптографических методах обработки и защиты информации, в том числе для реализации процедур обеспечения целостности, аутентичности, электронной цифровой подписи (ЭЦП) при передаче, обработке и хранении информации в автоматизированных системах.

Определенная в настоящем стандарте функция хэширования используется при реализации систем электронной цифровой подписи на базе асимметричного криптографического алгоритма по ГОСТ Р 34.10—2012.

Стандарт рекомендуется использовать при создании, эксплуатации и модернизации систем обработки информации различного назначения.

2 Нормативные ссылки

В настоящем стандарте использованы нормативные ссылки на следующие стандарты:

ГОСТ Р 34.10—2012 Информационная технология. Криптографическая защита информации. Процессы формирования и проверки электронной цифровой подписи

Примечание — При пользовании настоящим стандартом целесообразно проверить действие ссылочных стандартов в информационной системе общего пользования — на официальном сайте Федерального агентства Российской Федерации по техническому регулированию и метрологии в сети Интернет или по ежегодно издаваемому информационному указателю «Национальные стандарты», который опубликован по состоянию на 1 января текущего года, и по соответствующим ежемесячно издаваемым информационным указателям, опубликованным в текущем году. Если ссылочный стандарт заменен (изменен), то при пользовании настоящим стандартом следует руководствоваться заменяющим (измененным) стандартом. Если ссылочный стандарт отменен без замены, то положение, в котором дана ссылка на него, применяется в части, не затрагивающей эту ссылку.

3 Термины, определения и обозначения

В настоящем стандарте применены следующие термины с соответствующими определениями.

3.1 Термины и определения

3.1.1

заполнение (padding): Приписывание дополнительных бит к строке бит.
[ИСО/МЭК 10118-1, статья 3.9]

3.1.2

инициализационный вектор (initializing value): Вектор, определенный как начальная точка работы функции хэширования.
[ИСО/МЭК 10118-1, статья 3.7]

3.1.3

сообщение (message): Строка бит произвольной конечной длины.
[ИСО/МЭК 14888-1, статья 3.10]

3.1.4

функция сжатия (round-function): Итеративно используемая функция, преобразующая строку бит длиной L_1 и полученную на предыдущем шаге строку бит длиной L_2 в строку бит длиной L_2.
[ИСО/МЭК 10118-1, статья 3.10]

Примечание — В настоящем стандарте понятия «строка бит длиной L» и «двоичный вектор-строка размерности L» считаются тождественными.

3.1.5

хэш-код (hash-code): Строка бит, являющаяся выходным результатом хэш-функции.
[ИСО/МЭК 14888-1, статья 3.6]

3.1.6

хэш-функция (collision-resistant hash-function): Функция, отображающая строки бит в строки бит фиксированной длины и удовлетворяющая следующим свойствам:
1) по данному значению функции сложно вычислить исходные данные, отображаемые в это значение;
2) для заданных исходных данных сложно вычислить другие исходные данные, отображаемые в то же значение функции;
3) сложно вычислить какую-либо пару исходных данных, отображаемых в одно и то же значение.
[ИСО/МЭК 14888-1, статьи 3.2, 3.7]

Примечание — В настоящем стандарте в целях сохранения терминологической преемственности по отношению к действующим отечественным нормативным документам и опубликованным научно-техническим изданиям установлено, что термины «хэш-функция», «криптографическая хэш-функция», «функция хэширования» и «криптографическая функция хэширования» являются синонимами.

3.1.7

электронная цифровая подпись (signature); **ЭЦП:** Строка бит, полученная в результате процесса формирования подписи.
[ИСО/МЭК 14888-1, статья 3.12]

Примечание — В настоящем стандарте в целях сохранения терминологической преемственности по отношению к действующим отечественным нормативным документам и опубликованным научно-техническим изданиям установлено, что термины «электронная подпись», «цифровая подпись» и «электронная цифровая подпись» являются синонимами.

3.2 Обозначения

В настоящем стандарте используются следующие обозначения:

V^* — множество всех двоичных векторов-строк конечной размерности (далее — векторы), включая пустую строку;

$|A|$ — размерность (число компонент) вектора $A \in V^*$ (если A — пустая строка, то $|A| = 0$);

V_n — множество всех n-мерных двоичных векторов, где n — целое неотрицательное число; нумерация подвекторов и компонент вектора осуществляется справа налево, начиная с нуля;

$\oplus$	операция покомпонентного сложения по модулю 2 двух двоичных векторов одинаковой размерности;
$A\|\|B$	конкатенация векторов A, $B \in V^*$, т. е. вектор из $V_{\|A\|+\|B\|}$, в котором левый подвектор из $V_{\|A\|}$ совпадает с вектором A, а правый подвектор из $V_{\|B\|}$ совпадает с вектором B;
A^n	конкатенация n экземпляров вектора A;
$\mathbb{Z}_{2^n}$	кольцо вычетов по модулю 2^n;
$\boxplus$	операция сложения в кольце $\mathbb{Z}_{2^n}$;
$\mathrm{Vec}_n : \mathbb{Z}_{2^n} \to V_n$	биективное отображение, сопоставляющее элементу кольца $\mathbb{Z}_{2^n}$ его двоичное представление, т. е. для любого элемента z кольца $\mathbb{Z}_{2^n}$, представленного вычетом $z_0 + 2z_1 + ... + 2^{n-1} z_{n-1}$, где $z_j \in \{0, 1\}$, $j = 0, ..., n - 1$, выполнено равенство $\mathrm{Vec}_n(z) = z_{n-1}\|\| ... \|\|z_1\|\|z_0$;
$\mathrm{Int}_n : V_n \to \mathbb{Z}_{2^n}$	отображение, обратное отображению Vec_n, т. е. $\mathrm{Int}_n = \mathrm{Vec}_n^{-1}$;
$\mathrm{MSB}_n : V^* \to V_n$	отображение, ставящее в соответствие вектору $z_{k-1}\|\| ... \|\|z_1\|\|z_0$, $k \geq n$, вектор $z_{k-1}\|\| ... \|\|z_{k-n+1}\|\|z_{k-n}$;
$a := b$	операция присваивания переменной a значения b;
$\Phi\Psi$	произведение отображений, при котором отображение Ψ действует первым;
M	двоичный вектор, подлежащий хэшированию, $M \in V^*$, $\|M\| < 2^{512}$;
$H : V^* \to V_n$	функция хэширования, отображающая вектор (сообщение) M в вектор (хэш-код) $H(M)$;
IV	инициализационный вектор функции хэширования, $IV \in V_{512}$.

4 Общие положения

Настоящий стандарт определяет две функции хэширования H: $V^* \to V_n$ с длинами хэш-кода $n = 512$ бит и $n = 256$ бит.

5 Значения параметров

5.1 Инициализационные векторы

Значение инициализационного вектора IV для функции хэширования с длиной хэш-кода 512 бит равно 0^{512}. Значение инициализационного вектора IV для функции хэширования с длиной хэш-кода 256 бит равно $(00000001)^{64}$.

5.2 Нелинейное биективное преобразование множества двоичных векторов

Нелинейное биективное преобразование множества двоичных векторов V_8 задается подстановкой

$$\pi = \mathrm{Vec}_8 \pi' \mathrm{Int}_8 : V_8 \to V_8, \qquad (1)$$

где $\pi' : \mathbb{Z}_{2^8} \to \mathbb{Z}_{2^8}$.

Значения подстановки π' записаны ниже в виде массива $\pi' = (\pi'(0), \pi'(1), ..., \pi'(255))$:

π' = (252, 238, 221, 17, 207, 110, 49, 22, 251, 196, 250, 218, 35, 197, 4, 77, 233, 119, 240, 219, 147, 46, 153, 186, 23, 54, 241, 187, 20, 205, 95, 193, 249, 24, 101, 90, 226, 92, 239, 33, 129, 28, 60, 66, 139, 1, 142, 79, 5, 132, 2, 174, 227, 106, 143, 160, 6, 11, 237, 152, 127, 212, 211, 31, 235, 52, 44, 81, 234, 200, 72, 171, 242, 42, 104, 162, 253, 58, 206, 204, 181, 112, 14, 86, 8, 12, 118, 18, 191, 114, 19, 71, 156, 183, 93, 135, 21, 161, 150, 41, 16, 123, 154, 199, 243, 145, 120, 111, 157, 158, 178, 177, 50, 117, 25, 61, 255, 53, 138, 126, 109, 84, 198, 128, 195, 189, 13, 87, 223, 245, 36, 169, 62, 168, 67, 201, 215, 121, 214, 246, 124, 34, 185, 3, 224, 15, 236, 222, 122, 148, 176, 188, 220, 232, 40, 80, 78, 51, 10, 74, 167, 151, 96, 115, 30, 0, 98, 68, 26, 184, 56, 130, 100, 159, 38, 65, 173, 69, 70, 146, 39, 94, 85, 47, 140, 163, 165, 125, 105, 213, 149, 59, 7, 88, 179, 64, 134, 172, 29, 247, 48, 55, 107, 228, 136, 217, 231, 137, 225, 27, 131, 73, 76, 63, 248, 254, 141, 83,

170, 144, 202, 216, 133, 97, 32, 113, 103, 164, 45, 43, 9, 91, 203, 155, 37, 208, 190, 229, 108, 82, 89, 166, 116, 210, 230, 244, 180, 192, 209, 102, 175, 194, 57, 75, 99, 182).

5.3 Перестановка байт

Значения перестановки τ, заданной на множестве {0, ..., 63}, записаны ниже в виде массива $\tau = (\tau(0), \tau(1),..., \tau(63))$:

τ = (0, 8, 16, 24, 32, 40, 48, 56, 1, 9, 17, 25, 33, 41, 49, 57, 2, 10, 18, 26, 34, 42, 50, 58, 3, 11, 19, 27, 35, 43, 51, 59, 4, 12, 20, 28, 36, 44, 52, 60, 5, 13, 21, 29, 37, 45, 53, 61, 6, 14, 22, 30, 38, 46, 54, 62, 7, 15, 23, 31, 39, 47, 55, 63).

5.4 Линейное преобразование множества двоичных векторов

Линейное преобразование l множества двоичных векторов V_{64} задается умножением справа на матрицу A над полем $GF(2)$, строки которой записаны ниже последовательно в шестнадцатеричном виде. Строка матрицы с номером j, $j = 0,...,63$, записанная в виде $a_{j,15}...a_{j,0}$, где $a_{j,i} \in \mathbb{Z}_{16}$, $i = 0,...,15$, есть $\mathrm{Vec}_4(a_{j,15})||...||\mathrm{Vec}_4(a_{j,0})$.

8e20faa72ba0b470	47107ddd9b505a38	ad08b0e0c3282d1c	d8045870ef14980e
6c022c38f90a4c07	3601161cf205268d	1b8e0b0e798c13c8	83478b07b2468764
a011d380818e8f40	5086e740ce47c920	2843fd2067adea10	14aff010bdd87508
0ad97808d06cb404	05e23c0468365a02	8c711e02341b2d01	46b60f011a83988e
90dab52a387ae76f	486dd4151c3dfdb9	24b86a840e90f0d2	125c354207487869
092e94218d243cba	8a174a9ec8121e5d	4585254f64090fa0	accc9ca9328a8950
9d4df05d5f661451	c0a878a0a1330aa6	60543c50de970553	302a1e286fc58ca7
18150f14b9ec46dd	0c84890ad27623e0	0642ca05693b9f70	0321658cba93c138
86275df09ce8aaa8	439da0784e745554	afc0503c273aa42a	d960281e9d1d5215
e230140fc0802984	71180a8960409a42	b60c05ca30204d21	5b068c651810a89e
456c34887a3805b9	ac361a443d1c8cd2	561b0d22900e4669	2b838811480723ba
9bcf4486248d9f5d	c3e9224312c8c1a0	effa11af0964ee50	f97d86d98a327728
e4fa2054a80b329c	727d102a548b194e	39b008152acb8227	9258048415eb419d
492c024284fbaec0	aa16012142f35760	550b8e9e21f7a530	a48b474f9ef5dc18
70a6a56e2440598e	3853dc371220a247	1ca76e95091051ad	0edd37c48a08a6d8
07e095624504536c	8d70c431ac02a736	c83862965601dd1b	641c314b2b8ee083

Здесь в одной строке записаны четыре строки матрицы A, при этом в строке с номером i, $i = 0,...,15$, записаны строки матрицы A с номерами $4i + j$, $j = 0,...,3$, в следующем порядке (слева направо):

$4i + 0$, $4i + 1$, $4i + 2$, $4i + 3$.

Результат умножения вектора $b = b_{63}...b_0 \in V_{64}$ на матрицу A есть вектор $c \in V_{64}$:

$$c = b_{63}(\mathrm{Vec}_4(a_{0.15})||...||\mathrm{Vec}_4(a_{0,0})) \oplus ... \oplus b_0(\mathrm{Vec}_4(a_{63,15})||...||\mathrm{Vec}_4(a_{63,0})), \quad (2)$$

где $b_i(\mathrm{Vec}_4(a_{63\ \ i,15})||...||\mathrm{Vec}_4(a_{63\cdot i,0})) = \begin{cases} 0^{64}, & \text{если } b_i = 0, \\ \mathrm{Vec}_4(a_{63\ \ i,15})||...||\mathrm{Vec}_4(a_{63\ \ i,0})) & \text{если } b_i = 1, \end{cases}$

для всех $i = 0,\ldots,63$.

5.5 Итерационные константы

Итерационные константы записаны в шестнадцатеричном виде. Значение константы, записанное в виде $a_{127}...a_0$, где $a_i \in \mathbb{Z}_{16}$, $i = 0,...,127$, есть $\mathrm{Vec}_4(a_{127})||...||\mathrm{Vec}_4(a_0)$:

C_1 = b1085bda1ecadae9ebcb2f81c0657c1f2f6a76432e45d016714eb88d7585c4fc4b7ce09192676901 a2422a08a460d31505767436cc744d23dd806559f2a64507;

C_2 = 6fa3b58aa99d2f1a4fe39d460f70b5d7f3feea720a232b9861d55e0f16b501319ab5176b12d699585cb 561c2db0aa7ca55dda21bd7cbcd56e679047021b19bb7;

C_3 = f574dcac2bce2fc70a39fc286a3d843506f15e5f529c1f8bf2ea7514b1297b7bd3e20fe490359eb1c 1c 93a376062db09c2b6f443867adb31991e96f50aba0ab2;

C_4 = ef1fdfb3e81566d2f948e1a05d71e4dd488e857e335c3c7d9d721cad685e353fa9d72c82ed03d675d 8b71333935203be3453eaa193e837f1220cbebc84e3d12e;

C_5 = 4bea6bacad4747999a3f410c6ca923637f151c1f1686104a359e35d7800fffbdbfcd1747253af5a 3dfff00b723271a167a56a27ea9ea63f5601758fd7c6cfe57;

C_6 = ae4faeae1d3ad3d96fa4c33b7a3039c02d66c4f95142a46c187f9ab49af08ec6cffaa6b71c9ab7b 40af21f66c2bec6b6bf71c57236904f35fa68407a46647d6e;

C_7 = f4c70e16eeaac5ec51ac86febf240954399ec6c7e6bf87c9d3473e33197a93c9 0992abc52d822c37 06476983284a05043517454ca23c4af38886564d3a14d493;

C_8 = 9b1f5b424d93c9a703e7aa020c6e41414eb7f8719c36de1e89b4443b4ddbc49af4892bcb929b0690 69d18d2bd1a5c42f36acc2355951a8d9a47f0dd4bf02e71e;

C_9 = 378f5a541631229b944c9ad8ec165fde3a7d3a1b258942243cd955b7e00d0984800a440bdbb2ceb 17b2b8a9aa6079c540e38dc92cb1f2a607261445183235adb;

C_{10} = abbedea680056f52382ae548b2e4f3f38941e71cff8a78db1fffe18a1b336103 9fe76702af69334b7a 1e6c303b7652f43698fad1153bb6c374b4c7fb98459ced;

C_{11} = 7bcd9ed0efc889fb3002c6cd635afe94d8fa6bbbebab07612001802114846679 8a1d71efea48b9ca efbacd1d7d476e98dea2594ac06fd85d6bcaa4cd81f32d1b;

C_{12} = 378ee767f11631bad21380b00449b17acda43c32bcdf1d77f82012d430219f9b5d80ef9d1891cc86e 71da4aa88e12852faf417d5d9b21b9948bc924af11bd720.

6 Преобразования

При вычислении хэш-кода $H(M)$ сообщения $M \in V^*$ используются следующие преобразования:

$$X[k]\colon V_{512} \to V_{512},\ X[k](a) = k \oplus a,\ k,\ a \in V_{512}; \tag{3}$$

$$S\colon V_{512} \to V_{512},\ S(a) = S(a_{63}||\ldots||a_0) = \pi(a_{63})||\ldots||\pi(a_0). \tag{4}$$

где $a = a_{63}||\ldots||a_0 \in V_{512}$, $a_i \in V_8$, $i = 0,\ldots, 63$;

$$P\colon V_{512} \to V_{512},\ P(a) = P(a_{63}||\ldots||a_0) = a_{\tau(63)}||\ldots||a_{\tau(0)}, \tag{5}$$

где $a = a_{63}||\ldots||a_0 \in V_{512}$, $a_i \in V_8$, $i = 0,\ldots, 63$;

$$L\colon V_{512} \to V_{512},\ L(a) = L(a_7||\ldots||a_0) = l(a_7)||\ldots||l(a_0), \tag{6}$$

где $a = a_7||\ldots||a_0 \in V_{512}$, $a_i \in V_{64}$, $i = 0,\ldots, 7$.

7 Функция сжатия

Значение хэш-кода сообщения $M \in V^*$ вычисляется с использованием итерационной процедуры. На каждой итерации вычисления хэш-кода используется функция сжатия:

$$g_N\colon V_{512} \times V_{512} \to V_{512},\ N \in V_{512}, \tag{7}$$

значение которой вычисляется по формуле

$$g_N(h,\ m) = E(LPS(h \oplus N),\ m) \oplus h \oplus m, \tag{8}$$

где $E(K, m) = X[K_{13}]\ LPSX[K_{12}]\ \ldots\ LPSX[K_2]LPSX[K_1](m)$.

Значения $K_i \in V_{512}$, $i = 1,\ldots,13$, вычисляются следующим образом:

$$K_1 = K; \tag{9}$$

$$K_i = LPS(K_{i-1} \oplus C_{i-1}),\ i = 2,\ldots,13. \tag{10}$$

Для краткости вместо $g_{0^{512}}$ будем использовать обозначение g_0.

8 Процедура вычисления хэш-функции

Исходными данными для процедуры вычисления хэш-кода $H(M)$ является подлежащее хэшированию сообщение $M \in V^*$ и $IV \in V_{512}$-инициализационный вектор.

Алгоритм вычисления функции H состоит из следующих этапов.

8.1 Этап 1

Присвоить начальные значения текущих величин:

1.1 $h := IV$;

1.2 $N := 0^{512} \in V_{512}$;

1.3 $\Sigma := 0^{512} \in V_{512}$;

1.4 Перейти к этапу 2.

8.2 Этап 2

2.1 Проверить условие $|M| < 512$.

При положительном исходе перейти к этапу 3.

В противном случае выполнить последовательность вычислений по 2.2—2.7.

2.2 Вычислить подвектор $m \in V_{512}$ сообщения M: $M = M'||m$. Далее выполнить последовательность вычислений:

2.3 $h := g_N(h, m)$.

2.4 $N := \mathrm{Vec}_{512}(\mathrm{Int}_{512}(N) \boxplus 512)$.

2.5 $\Sigma := \mathrm{Vec}_{512}(\mathrm{Int}_{512}(\Sigma) \boxplus \mathrm{Int}_{512}(m))$.

2.6 $M := M'$.

2.7 Перейти к шагу 2.1.

8.3 Этап 3

3.1 $m := 0^{511-|M'|}||1||M$.

3.2 $h := g_N(h, m)$.

3.3 $N := \mathrm{Vec}_{512}(\mathrm{Int}_{512}(N) \boxplus |M|)$.

3.4 $\Sigma := \mathrm{Vec}_{512}(\mathrm{Int}_{512}(\Sigma) \boxplus \mathrm{Int}_{512}|m|)$.

3.5 $h := g_0(h, N)$.

3.6 $h := \begin{cases} g_0(h, \Sigma), & \text{для функции хэширования с длиной хэш-кода 512 бит;} \\ \mathrm{MSB}_{256}(g_0(h, \Sigma)), & \text{для функции хэширования с длиной хэш-кода 256 бит.} \end{cases}$

3.7 Конец работы алгоритма

Значение величины h, полученное на шаге 3.6, является значением функции хэширования $H(M)$.

Приложение А
(справочное)

Контрольные примеры

Данное приложение носит справочный характер и не является частью настоящего стандарта.

Векторы из V^* записываются в шестнадцатеричном виде. Вектор $A \in V_{4n}$, записанный в виде $a_{n-1}...a_0$, где $a_i \in \mathbb{Z}_{16}$, $i = 0,...,n-1$, есть $\mathrm{Vec}_4(a_{n-1})||...||\mathrm{Vec}_4(a_0)$.

А.1 Пример 1

Необходимо вычислить хэш-код сообщения

M_1 = 323130393837363534333231303938373635343332313039383736353433323130393837363534333231303938373635343332313039383736353433323130393837363534333231303938373635343332313039383736353433323130.

А.1.1 Для функции хэширования с длиной хэш-кода 512 бит

Присваиваются значения:

$$h := IV = 0^{512};$$
$$N := 0^{512};$$
$$\Sigma := 0^{512}.$$

Длина сообщения $|M_1| = 504 < 512$, поэтому происходит заполнение неполного блока:

m : = 013231303938373635343332313039383736353433323130393837363534333231303938373635343332313039383736353433323130393837363534333231303938373635343332313039383736353433323130.

Вычисляется значение $K := LPS(h \oplus N) = LPS(0^{512})$.

После преобразования S:

$$S(h \oplus N) =$$

fcfcfcf

$$LPS(K_1 \oplus C_1) =$$

d0b00807642fd78f13f2c3ebc774e80de0e902d23aef2ee9a73d010807dae9c188be14f0b2da27973569cd2ba051301036f728bd1d7eec33f4d18af70c46cf1e.

Итерация 2

K_2 = d0b00807642fd78f13f2c3ebc774e80de0e902d23aef2ee9a73d010807dae9c188be14f0b2da27973569cd2ba051301036f728bd1d7eec33f4d18af70c46cf1e,

$$LPSX\,[K_2]\,LPSX\,[K_1](m) =$$

18e77571e703d19548075c574ce5e50e0480c9c5b9f21d45611ab86cf32e352ad91854ea7df8f863d46333673f62ff2d3efae1cd966f8e2a74ce49902799aad4.

Итерация 3

K_3 = 9d4475c7899f2d0bb0e8b7dac6ef6e6b44ecf66716d3a0f16681105e2d13712a1a9387ecc257930e2d61014a1b 5c9fc9e24e7d636eb1607e816dbaf927b8fca9,

$$LPSX\,[K_3] \ldots LPSX\,[K_1](m) =$$

03dc0a9c64d42543ccdb62960d58c17e0b5b805d08a07406ece679d5f82b70fea22a7ea56e21814619e8749b308214575489d4d465539852cd4b0cd3829bef39.

Итерация 4

K_4 = 5c283daba5ec1f233b8c833c48e1c670dae2e40cc4c3219c73e58856bd96a72fdf9f8055ffe3c004c8cde3b8bf78f95f3370d0a3d6194ac5782487defd83ca0f,

$$LPSX\,[K_4] \ldots LPSX\,[K_1](m) =$$

dbee312ea7301b0d6d13e43855e85db81608c780c43675bc93cfd82c1b4933b3898a35b13e1878abe119e4dffb9de4889738ca74d064cd9eb732078c1fb25e04.

Итерация 5

K_5 = 109f33262731f9bd569cbc9317baa551d4d2964fa18d42c41fab4e37225292ec2fd97d7493784779046388469ae195c436fa7cba93f8239ceb5ffc818826470c,

$$LPSX\,[K_5] \ldots LPSX\,[K_1](m) =$$

7fb3f15718d90e889f9fb7c38f527bec861c298afb9186934a93c9d96ade20df109379bb9c1a1ffd0ad81fce7b45ccd54501e7d127e32874b5d7927b032de7a1.

Итерация 6

K_6 = b32c9b02667911cf8f8a0877be9a170757e25026ccf41e67c6b5da70b1b874743e1135cfbefe244237555c676c153d99459bc382573aee2d85d30d99f286c5e7,

$$LPSX\,[K_6] \ldots LPSX\,[K_1](m) =$$

95efa4e104f235824bae5030fe2d0f170a38de3c9b8fc6d8fa1a9adc2945c413389a121501fa71a65067916b0c06f6b87ce18de1a2a98e0a64670985f47d73f1.

Итерация 7

K_7 = 8a13c1b195fd0886ac49989e7d84b08bc7b00e4f3f62765ece6050fcbabdc2346c8207594714e8e9c9c7aad694edc922d6b01e17285eb7e61502e634559e32f1,

$$LPSX\,[K_7] \ldots LPSX\,[K_1](m) =$$

7ea4385f7e5e40103bfb25c67e404c7524eec43e33b1d06557469c604985430432b43d941b77ffd476103338e9bd5145d9c1e18b1f262b58a81dcefff6fc6535.

Итерация 8

K_8 =52cec3b11448bb8617d0ddfbc926f2e88730cb9179d6decea5acbffd323ec3764c47f7a9e13bb1db56c342034773023d617ff01cc546728e71dff8de5d128cac,

$$LPSX\,[K_8] \ldots LPSX\,[K_1](m) =$$

b2426da0e58d5cfe898c36e797993f902531579d8ecc59f8dd8a60802241a4561f290cf992eb398894424bf681636968c167e870967b1dd9047293331956daba.

Итерация 9

K_9 = f38c5b7947e7736d502007a05ea64a4eb9c243cb82154aa138b963bbb7f28e74d4d710445389671291d70103f48fd4d4c01fc415e3fb7dc61c6088afa1a1e735,

$$LPSX\,[K_9] \ldots LPSX\,[K_1](m) =$$

5e0c9978670b25912dd1ede5bdd1cf18ed094d14c6d973b731d50570d0a9bca215415a15031fd20ddefb5bc61b96671d6902f49df4d2fd346ceebda9431cb075.

Итерация 10

K_{10} = 0740b3faa03ed39b257dd6e3db7c1bf56b6e18e40cdaabd30617cecbaddd618ea5e61bb4654599581dd30c24c1ab877ad0687948286cfefaa7eef99f6068b315,

$$LPSX\,[K_{10}]\,\ldots\,LPSX\,[K_1](m) =$$

c1ddd840fe491393a5d460440e03bf451794e792c0c629e49ab0c1001782dd37691cb6896f3e00b87f71d37a584c35b9cd8789fad55a46887e5b60e124b51a61.

Итерация 11

K_{11} = 185811cf3c2633aec8cfdfcae9dbb29347011bf92b95910a3ad71e5fca678e45e374f088f2e5c29496e9695ce8957837107bb3aa56441af11a82164893313116,

$$LPSX\,[K_{11}]\,\ldots\,LPSX\,[K_1](m) =$$

3f75beaf2911c35d575088e30542b689c85b6b1607f8b800405941f5ab7042847b9b08b58b4fbdd6154ed7b366fd3ee778ce647726ddb3c7d48c8ce8866a8435.

Итерация 12

K_{12} = 9d46bf66234a7ed06c3b2120d2a3f15e0fedd87189b75b3cd2f206906b5ee00dc9a1eab800fb8cc5760b251f4db5cdef427052fa345613fd076451901279ee4c,

$$LPSX\,[K_{12}]\,\ldots\,LPSX\,[K_1](m) =$$

f35b0d889eadfcff73b6b17f33413a97417d96f0c4cc9d30cda8ebb7dcd5d1b0 61e620bac75b367370605f474ddc006003bec4c4d7ce59a73fbe6766934c55a2.

Итерация 13

K_{13} = 0f79104026b900d8d768b6e223484c9761e3c585b3a405a6d2d8565ada926c3f7782ef127cd6b98290bf612558b4b60aa3cbc28fd94f95460d76b621cb45be70,

$$X\,[K_{13}]\,\ldots\,LPSX\,[K_1](m) =$$

fc221dc8b814fc27a4de079d10097600209e5375776898961f70bded0647bd8f1664cfa8bb8d8ff1e0df3e621568b66aa075064b0e81cce132c8d1475809ebd2.

Результат выполнения преобразования $g_N(h, m)$:

h = fd102cf8812ccb1191ea34af21394f3817a86641445aa9a626488adb33738ebd2754f6908cbbbac5d3ed0f522c50815c954135793fb1f5d905fee4736b3bdae2.

Изменяются значения переменных N и Σ:

N = 000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000001f8,

Σ = 013231303938373635343332313039383736353433323130393837363534333231303938373635343332313039383736353433323130393837363534333231303938373635343332313039383736353433323130.

Результат выполнения преобразования $g_0(h, N)$:

h = 5c881fd924695cf196c2e4fec20d14b642026f2a0b1716ebaabb7067d4d597523d2db69d6d3794622147a14f19a66e7f9037e1d662d34501a8901a5de7771d7c.

Результат выполнения преобразования $g_0(h, \Sigma)$:

h = 486f64c1917879417fef082b3381a4e211c324f074654c38823a7b76f830ad00fa1fbae42b1285c0352f227524bc9ab16254288dd6863dccd5b9f54a1ad0541b.

Хэш-кодом сообщения M_1 является значение

$H(M_1)$ = 486f64c1917879417fef082b3381a4e211c324f074654c38823a7b76f830ad00fa1fbae42b1285c0352f227524bc9ab16254288dd6863dccd5b9f54a1ad0541b.

А.1.2 Для функции хэширования с длиной хэш-кода 256 бит

Присваиваются значения:

$$h := IV = (00000001)^{64};$$
$$N := 0^{512};$$
$$\Sigma := 0^{512}.$$

Длина сообщения $|M_1|$ = 504 < 512, поэтому происходит заполнение неполного блока:

m : = 013231303938373635343332313039383736353433323130393837363534333231303938373635343332313039383736353433323130393837363534333231303938373635343332313039383736353433323130.

Вычисляется значение $K := LPS(h \oplus N) = LPS((00000001)^{64})$.

После преобразования S:

$$S(h \oplus N) =$$

eeee

после преобразования P:

$$PS(h \oplus N) =$$

eeee

Итерация 5

K_5 = 9983685f4fd3636f1fd5abb75fbf26a8e2934314aa2ecb3ee4693c86c06c7d4e169bd540af75e1610a546acd63d960bad595394cc199bf6999a5d5309fe73d5a,

$$LPSX\,[K_5]\,\ldots\,LPSX\,[K_1](m) =$$

675ea894d326432e1af7b201bc369f8ab021f6fa58da09678ffc08ef30db43a37f1f7347cb77da0f6ba30c85848896c3bac240ab14144283518b89a33d0caf07.

Итерация 6

K_6 = f05772ae2ce7f025156c9a7fbcc6b8fdf1e735d613946e32922994e52820ffea62615d907eb0551ad170990a86602088af98c83c22cdb0e2be297c13c0f7a156,

$$LPSX\,[K_6]\,\ldots\,LPSX\,[K_1](m) =$$

1bc204bf9506ee9b86bbcf82d254a112aea6910b6db3805e399cb718d1b3319964459516967cee4e648e8cfbf81f56dc8da6811c469091be5123e6a1d5e28c73.

Итерация 7

K_7 = 5ad144c362546e4e46b3e7688829fbb77453e9c3211974330b2b8d0e6be2b5acc89eb6b35167f159b7b005a43e5959a651a9b18cfc8e4098fcf03d9b81cfbb8d,

$$LPSX\,[K_7]\,\ldots\,LPSX\,[K_1](m) =$$

f30d791ed78bdee819022a3d78182242124efcdd54e203f23fb2dc7f94338ff955a5afc15ffef03165263c4fdb36933aa982016471fbac9419f892551e9e568b.

Итерация 8

K_8 = 6a6cec9a1ba20a8db64fa840b934352b518c638ed530122a83332fe0b8efdac9018287e5a9f509c78d6c746adcd5426fb0a0ad5790dfb73fc1f191a539016daa,

$$LPSX\,[K_8]\,\ldots\,LPSX\,[K_1](m) =$$

1fc20f1e91a1801a4293d3f3aa9e91560fcc3810bb15f3ee9741c9b87452519f67cb9145519884a24de6db736a5cb1430da7458e5e51b80be5204ba5b2600177.

Итерация 9

K_9 = 99217036737aa9b38a8d6643f705bd51f351531f948f0fc5e35fa35fee9dd8bdbb4c9d580a224e9cd82e0e2069fc49ed367d5f94374435382b8fb6a8f5dd0409,

$$LPSX\,[K_9]\,\ldots\,LPSX\,[K_1](m) =$$

1a52f09d1e81515a36171e0b1a2809c50359bed90f2e78cbd89b7d4afa6d046655c96bdae6ee97055cc7e857267c2ccf28c8f5dd95ed58a9a68c12663bb28967.

Итерация 10

K_{10} = 906763c0fc89fa1ae69288d8ec9e9dda9a7630e8bfd6c3fed703c35d2e62aeaff0b35d80a7317a7f76f83022f2526791ca8fdf678fcb337bd74fe5393ccb05d2,

$$LPSX\,[K_{10}]\,\ldots\,LPSX\,[K_1](m) =$$

764043744a0a93687e65aba8cfc25ec8714fb8e1bdc9ae2271e7205eaaa577c1b3b83e7325e50a19bd2d56b061b5de39235c9c9fd95e071a1a291a5f24e8c774.

Итерация 11

K_{11} = 88ce996c63618e6404a5c8e03ee433854e2ae3eee68991bbbff3c29d38dadb6ed6a1dae9a6dc6ddf52ce34af272f96d3159c8c624c3fe6e13d695c0bfc89add5,

$$LPSX\,[K_{11}]\,\ldots\,LPSX\,[K_1](m) =$$

9b1ce8ff26b445cb288c0aeccf84658eea91dbdf14828bf70110a5c9bd146cd9646350cff4e90e7b63c5cc325e9b441081935f282d4648d9584f71860538f03b.

Итерация 12

K_{12} = 3e0a281ea9bd46063eec550100576f3a506aa168cf82915776b978fccaa32f38b55f30c79982ca45628e8365d8798477e75a49c68199112a1d7b5a0f7655f2db,

$$LPSX\,[K_{12}]\,\ldots\,LPSX\,[K_1](m) =$$

133aeecede251eb81914b8ba48dcbc0b8a6fc63a292cc49043c3d3346b3f0829a9cb71ecff25ed2a91bdcf8f649907c110cb76ff2e43100cdd4ba8a147a572f5.

Итерация 13

K_{13} = f0b273409eb31aebe432fbae1867212262c848422b6a92f93f6cbab54ed18b8314b21cffc51e3fa319ff433e76ef6adb0ef9f5e03c907fa1fcf9eca06500bf03,

$X[K_{13}] \dots LPSX[K_1](m)$ =

e3889d8e40960453fd26431450bb9d29e8a78e78024656697caf698125ee83aabd796d133a3bd28988428cb112766d1a1e32831f12d36fad21b2440122a5cdf6.

Результат выполнения преобразования $g_N(h, m)$:

h = e3bbadbf78af3264c9137127608aa510de90ba4d3075665844965fb611dbb1998d48552a0c0ce6bcba71bc802a4f5b2d2a07b12c22e25794178570341096fdc7.

Изменяются значения переменных N и Σ:

N = 0000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000001f8,

Σ = 01323130393837363534333231303938373635343332313039383736353433323130393837363534333231303938373635343332313039383736353433323130393837363534333231303938373635343332313039383736353433323130.

Результат выполнения преобразования $g_0(h, N)$:

h = 70f22bada4cfe18a6a56ec4b3f328cd40db8e1bf8a9d5f711d5efab11191279d715aab7648d07eddbf87dc79c80516e6ffcbcf5678b0ac29ea00fa85c8173cc6.

Результат выполнения преобразования $g_0(h, \Sigma)$:

h = 00557be5e584fd52a449b16b0251d05d27f94ab76cbaa6da890b59d8ef1e159d2088e482e2acf564e0e9795a51e4dd261f3f667985a2fcc40ac8631faca1709a.

Хэш-кодом сообщения M_1 является значение:

$H(M_1)$ = 00557be5e584fd52a449b16b0251d05d27f94ab76cbaa6da890b59d8ef1e159d.

А.2 Пример 2

Пусть необходимо вычислить хэш-код сообщения

M_2 = fbe2e5f0eee3c820fbeafaebef20fffbf0e1e0f0f520e0ed20e8ece0ebe5f0f2f120fff0eeec20f120faf2fee5e2202ce8f6f3ede220e8e6eee1e8f0f2d1202ce8f0f2e5e220e5d1.

А.2.1 Для функции хэширования с длиной хэш-кода 512 бит

Присваиваются значения:

$$h := IV = 0^{512};$$
$$N := 0^{512};$$
$$\Sigma := 0^{512}.$$

Длина сообщения $|M_2| = 576 > 512$, поэтому сначала преобразуется часть сообщения

m : = fbeafaebef20fffbf0e1e0f0f520e0ed20e8ece0ebe5f0f2f120fff0eeec20f120faf2fee5e2202ce8f6f3ede220e8e6eee1e8f0f2d1202ce8f0f2e5e220e5d1.

Вычисляется значение $K := LPS(h \oplus N) = LPS(0^{512})$.

После преобразования S:

$S(h \oplus N)$ =

fcfcfcf

$PSX\,[K_1](m)$ =
f251de2cde47b74791966f735435963d3114e911044d9304ac85e785e14085e418985cf9428b7f8be6e684068fe66ee613c80ca8a83aa8eb03e843a8bfecbf00,

$LPSX\,[K_1](m)$ =
909aa733e1f52321a2fe35bfb8f67e92fbc70ef544709d5739d8faaca4acf126e83e273745c25b7b8f4a83a7436f6353753cbbbe492262cd3a868eace0104af1,

$K_1 \oplus C_1$ =
028ba7f4d01e7f9d5848d3af0eb1d96b9ce98a6de0917562c2cd44a3bb516188f8ff1cbf5cb3cc7511c1d6266ab47661b6f5881802a0e8576e0399773c72e073,

$S(K_1 \oplus C_1)$ =
ddf644e6e15f5733bff249410445536f4e9bd69e200f3596b3d9ea737d70a1d7d1b6143b9c9288357758f8ef78278aa155f4d717dda7cb12b211e87e7f19203d,

$PS(K_1 \oplus C_1)$ =
ddbf4eb3d17755b2f6f29bd9b658f4114449d6ea14f8d7e8e6419e733bef177ee104207d9c78dd7f5f450f709227a719575335a1888acb20336f96d735a1123d,

$LPS(K_1 \oplus C_1)$ =
d0b00807642fd78f13f2c3ebc774e80de0e902d23aef2ee9a73d010807dae9c188be14f0b2da27973569cd2ba051301036f728bd1d7eec33f4d18af70c46cf1e.

Итерация 2

K_2 = d0b00807642fd78f13f2c3ebc774e80de0e902d23aef2ee9a73d010807dae9c188be14f0b2da27973569cd2ba051301036f728bd1d7eec33f4d18af70c46cf1e,

$LPSX\,[K_2]LPSX\,[K_1](m)$ =
301aadd761d13df0b473055b14a2f74a45f408022aecadd4d5f19cab8228883a021ac0b62600a495950c628354ffce1161c68b7be7e0c58af090ce6b45e49f16.

Итерация 3

K_3 = 9d4475c7899f2d0bb0e8b7dac6ef6e6b44ecf66716d3a0f16681105e2d13712a1a9387ecc257930e2d61014a1b5c9fc9e24e7d636eb1607e816dbaf927b8fca9,

$LPSX\,[K_3] \ldots LPSX\,[K_1](m)$ =
9b83492b9860a93cbca1c0d8e0ce59db04e10500a6ac85d4103304974e78d32259ceff03fbb353147a9c948786582df78a34c9bde3f72b3ca41b9179c2cceef3.

Итерация 4

K_4 = 5c283daba5ec1f233b8c833c48e1c670dae2e40cc4c3219c73e58856bd96a72fdf9f8055ffe3c004c8cde3b8bf78f95f3370d0a3d6194ac5782487defd83ca0f,

$LPSX\,[K_4] \ldots LPSX\,[K_1](m)$ =
e638e0a1677cdea107ec3402f70698a4038450dab44ac7a447e10155aa33ef1bdaf8f49da7b66f3e05815045fbd39c991cb0dc536e09505fd62d3c2cd00b0f57.

Итерация 5

K_5 = 109f33262731f9bd569cbc9317baa551d4d2964fa18d42c41fab4e37225292ec2fd97d7493784779046388469ae195c436fa7cba93f8239ceb5ffc818826470c,

$LPSX\,[K_5] \ldots LPSX\,[K_1](m)$ =
1c7c8e19b2bf443eb3adc0c787a52a173821a97bc5a8efea58fb8b27861829f6dd5ff9c97865e08c1ac66f47392b578e21266e323a0aacedeec3ef0314f517c6.

Итерация 6

K_6 = b32c9b02667911cf8f8a0877be9a170757e25026ccf41e67c6b5da70b1b874743e1135cfbefe244237555c676c153d99459bc382573aee2d85d30d99f286c5e7,

$LPSX\,[K_6] \ldots LPSX\,[K_1](m)$ =
48fecfc5b3eb77998fb39bfcccd128cd42fccb714221be1e675a1c6fdde7e31198b318622412af7e999a3eff45e6d61609a7f2ae5c2ff1ab7ff3b37be7011ba2.

Итерация 7

K_7 = 8a13c1b195fd0886ac49989e7d84b08bc7b00e4f3f62765ece6050fcbabdc2346c8207594714e8e9c9c7aad694edc922d6b01e17285eb7e61502e634559e32f1,

$$LPSX\,[K_7]\,\ldots\,LPSX\,[K_1](m) =$$

a48f8d781c2c5be417ae644cc2e15a9f01fcead3232e5bd53f18a5ab875cce1b8a1a400cf48521c7ce27fb1e94452fb54de23118f53b364ee633170a62f5a8a9.

Итерация 8

K_8 = 52cec3b11448bb8617d0ddfbc926f2e88730cb9179d6decea5acbffd323ec3764c47f7a9e13bb1db56c342034773023d617ff01cc546728e71dff8de5d128cac,

$$LPSX\,[K_8]\,\ldots\,LPSX\,[K_1](m) =$$

e8a31b2e34bd2ae21b0ecf29cc4c37c75c4d11d9b82852517515c23e81e906a451b72779c3087141f1a15ab57f96d7da6c7ee38ed25befbdef631216356ff59c.

Итерация 9

K_9 = f38c5b7947e7736d502007a05ea64a4eb9c243cb82154aa138b963bbb7f28e74d4d710445389671291d70103f48fd4d4c01fc415e3fb7dc61c6088afa1a1e735,

$$LPSX\,[K_9]\,\ldots\,LPSX\,[K_1](m) =$$

34392ed32ea3756e32979cb0a2247c3918e0b38d6455ca88183356bf8e5877e55d542278a696523a8036af0f1c2902e9cbc585de803ee4d26649c9e1f00bda31.

Итерация 10

K_{10} = 0740b3faa03ed39b257dd6e3db7c1bf56b6e18e40cdaabd30617cecbaddd618ea5e61bb4654599581dd30c24c1ab877ad0687948286cfefaa7eef99f6068b315,

$$LPSX\,[K_{10}]\,\ldots\,LPSX\,[K_1](m) =$$

6a82436950177fea74cce6d507a5a64e54e8a3181458e3bdfbdbc6180c9787de7ccb676dd809e7cb1eb2c9ebd016561570801a4e9ce17a438b85212f4409bb5e.

Итерация 11

K_{11} = 185811cf3c2633aec8cfdfcae9dbb29347011bf92b95910a3ad71e5fca678e45e374f088f2e5c29496e9695ce8957837107bb3aa56441af11a82164893313116,

$$LPSX\,[K_{11}]\,\ldots\,LPSX\,[K_1](m) =$$

7b97603135e2842189b0c9667596e96bd70472ccbc73ae89da7d1599c72860c285f5771088f1fb0f943d949f22f1413c991eafb51ab8e5ad8644770037765aec.

Итерация 12

K_{12} = 9d46bf66234a7ed06c3b2120d2a3f15e0fedd87189b75b3cd2f206906b5ee00dc9a1eab800fb8cc5760b251f4db5cdef427052fa345613fd076451901279ee4c,

$$LPSX\,[K_{12}]\,\ldots\,LPSX\,[K_1](m) =$$

39ec8a88db635b46c4321adf41fd9527a39a67f6d7510db5044f05efaf721db5cf976a726ef33dc4dfcda94033e741a463770861a5b25fefcb07281eed629c0e.

Итерация 13

K_{13} = 0f79104026b900d8d768b6e223484c9761e3c585b3a405a6d2d8565ada926c3f7782ef127cd6b98290bf612558b4b60aa3cbc28fd94f95460d76b621cb45be70,

$$X\,[K_{13}]\,\ldots\,LPSX\,[K_1](m) =$$

36959ac8fdda5b9e135aac3d62b5d9b0c279a27364f50813d69753b575e0718ab8158560122584464f72c8656b53f7aec0bccaee7cfdcaa9c6719e3f2627227e.

Результат выполнения преобразования $g_N(h, m)$:

h = cd7f602312faa465e3bb4ccd9795395de2914e938f10f8e127b7ac459b0c517b98ef779ef7c7a46aa7843b8889731f482e5d221e8e2cea852e816cdac407c7af.

Изменяются значения переменных N и Σ:

N = 000000000

Изменяются значения переменных N и Σ:

N = 0000000000

$$PS(K_1 \oplus C_1) =$$

ec30230ef3f5ef63d90441f6a3c992c85e58dc76048628f6285811d91bf28a3626320aac6593c32c455fd36314bb4dd8a85a03508f7cf0f139fa119b93fc8ff0,

$$LPS(K_1 \oplus C_1) =$$

18ee8f3176b2ebea3bd6cb8233694cea349769df88be26bf451cfab6a904a549da22de93a66a66b19c7e6b5eea633511e611d68c8401bfcd0c7d0cc39d4a5eb9.

Итерация 2

K_2 = 18ee8f3176b2ebea3bd6cb8233694cea349769df88be26bf451cfab6a904a549da22de93a66a66b19c7e6b5eea633511e611d68c8401bfcd0c7d0cc39d4a5eb9,

$$LPSX\,[K_2]\,LPSX\,[K_1](m) =$$

9f50697b1d9ce23680db1f4d35629778864c55780727aa79eb7bb7d648829cba8674afdac5c62ca352d77556145ca7bc758679fbe1fbd32313ca8268a4a603f1.

Итерация 3

K_3 = aaa4cf31a265959157aec8ce91e7fd46bf27dee21164c5e3940bba1a519e9d1fce0913f1253e7757915000cd674be12cc7f68e73ba26fb00fd74af4101805f2d,

$$LPSX\,[K_3] \ldots LPSX\,[K_1](m) =$$

4183027975b257e9bc239b75c977ecc52ddad82c091e694243c9143a945b4d853116eae14fd81b14bb47f2c06fd283cb6c5e61924edfaf971b78d771858d5310.

Итерация 4

K_4 = 61fe0a65cc177af50235e2afadded326a5329a2236747bf8a54228aeca9c4585cd801ea9dd743a0d98d01ef0602b0e332067fb5ddd6ac156820031192083928 6,

$$LPSX\,[K_4] \ldots LPSX\,[K_1](m) =$$

0368c884fcee489207b5b97a133ce39a1ebfe5a3ae3cccb3241de1e7ad72857e76811d324f01fd7a75e0b669e8a22a4d056ce6af3e876453a9c3c47c767e5712.

Итерация 5

K_5 = 9983685f4fd3636f1fd5abb75fbf26a8e2934314aa2ecb3ee4693c86c06c7d4e169bd540af75e1610a546acd63d960bad595394cc199bf6999a5d5309fe73d5a,

$$LPSX\,[K_5] \ldots LPSX\,[K_1](m) =$$

c31433ceb8061e46440144e65553976512e5a9806ac9a2c771d5932d5f6508c5b78e406c4efab98ac5529be0021b4d58fa26f01621eb10b43de4c4c47b63f615.

Итерация 6

K_6 = f05772ae2ce7f025156c9a7fbcc6b8fdf1e735d613946e32922994e52820ffea62615d907eb0551ad170990a86602088af98c83c22cdb0e2be297c13c0f7a156,

$$LPSX\,[K_6] \ldots LPSX\,[K_1](m) =$$

5d0ae97f252ad04534503fe5f52e9bd07f483ee3b3d206beadc6e736c6e754bb713f97ea7339927893eacf2b474a482cadd9ac2e58f09bcb440cf36c2d14a9b6.

Итерация 7

K_7 = 5ad144c362546e4e46b3e7688829fbb77453e9c3211974330b2b8d0e6be2b5acc89eb6b35167f159b7b005a43e5959a651a9b18cfc8e4098fcf03d9b81cfbb8d,

$$LPSX\,[K_7] \ldots LPSX\,[K_1](m) =$$

a59aa21e6ad3e330deedb9ab9912205c355b1c479fdfd89a7696d7de66fbf7d3cec25879f7f1a8cca4c793d5f2888407aecb188bda375eae586a8cfd0245c317.

Итерация 8

K_8 = 6a6cec9a1ba20a8db64fa840b934352b518c638ed530122a83332fe0b8efdac9018287e5a9f509c78d6c746adcd5426fb0a0ad5790dfb73fc1f191a539016daa,

$$LPSX\,[K_8] \ldots LPSX\,[K_1](m) =$$

9903145a39d5a8c83d28f70fa1fbd88f31b82dc7cfe17b54b50e276cb2c4ac682b4434163f214cf7ce6164a75731bcea5819e6a6a6fea99da9222951d2a28e01.

Итерация 9

K_9 = 99217036737aa9b38a8d6643f705bd51f351531f948f0fc5e35fa35fee9dd8bdbb4c9d580a224e9cd82e0e2069fc49ed367d5f94374435382b8fb6a8f5dd0409,

$LPSX[K_9] \ldots LPSX[K_1](m) =$

330e6cb1d04961826aa263f2328f15b4f3370175a6a9fd6505b286efed2d8505f71823337ef71513e57a700eb1672a68557
8e45dad298ee2223d4cb3fda8262f.

Итерация 10

K_{10} = 906763c0fc89fa1ae69288d8ec9e9dda9a7630e8bfd6c3fed703c35d2e62aeaff0b35d80a7317a7f76f83022f25
26791ca8fdf678fcb337bd74fe5393ccb05d2,

$LPSX[K_{10}] \ldots LPSX[K_1](m) =$

ad347608443ab9c9bbb64f633a5749ab85c45d4174bfd78f6bc79fc4f4ce9ad1dd71cb2195b1cfab8dcaaf6f3a65c8bb00798
47a0800e4427d3a0a815f40a644.

Итерация 11

K_{11} = 88ce996c63618e6404a5c8e03ee433854e2ae3eee68991bbbff3c29d38dadb6ed6a1dae9a6dc6ddf52ce34af2
72f96d3159c8c624c3fe6e13d695c0bfc89add5,

$LPSX[K_{11}] \ldots LPSX[K_1](m) =$

a065c55e2168c31576a756c7ecc1a9129cd3d207f8f43073076c30e111fd5f119095ca396e9fb78a2bf4781c44e845e447b8f
c75b788284aae27582212ec23ee.

Итерация 12

K_{12} = 3e0a281ea9bd46063eec550100576f3a506aa168cf82915776b978fccaa32f38b55f30c79982ca45628e8365d
8798477e75a49c68199112a1d7b5a0f7655f2db,

$LPSX[K_{12}] \ldots LPSX[K_1](m) =$

2a6549f7a5cd2eb4a271a7c71762c8683e7a3a906985d60f8fc86f64e35908b29f83b1fe3c704f3c116bdfe660704f3b9c8a1
d0531baaffaa3940ae9090a33ab.

Итерация 13

K_{13} = f0b273409eb31aebe432fbae1867212262c848422b6a92f93f6cbab54ed18b8314b21cffc51e3fa319ff433e76ef
6adb0ef9f5e03c907fa1fcf9eca06500bf03,

$X[K_{13}] \ldots LPSX[K_1](m) =$

dad73ab73b7e345f46435c690f05e94a5cb272d242ef44f6b0a4d5d1ad8883318b31ad01f96e709f08949cd8169f25e09273
e8e50d2ad05b5f6de6496c0a8ca8.

Результат выполнения преобразования $g_N(h, m)$:

h = 203cc15dd55fcaa5b7a3bd98fb2408a67d5b9f33a80bb50540852b204265a2c1aaca5efe1d8d51b2e1636e 34f5becc
077d930114fefaf176b69c15ad8f2b6878.

Изменяются значения переменных N и Σ:

N = 0000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000
0000000000000000000000000000000000000200,

Σ = fbeafaebef20fffbf0e1e0f0f520e0ed20e8ece0ebe5f0f2f120fff0eeec20f120faf2fee5e2202ce8f6f3ede220e8e6eee
1e8f0f2d1202ce8f0f2e5e220e5d1.

Длина оставшейся части сообщения меньше 512, поэтому происходит заполнение неполного блока:

m = 0000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000
00000000000000000000000001fbe2e5f0eee3c820.

Результат выполнения преобразования $g_N(h, m)$:

h = a69049e7bd076ab775bc2873af26f098c538b17e39a5c027d532f0a2b3b56426c96b285fa297b9d39ae6afd8b90
01d97bb718a65fcc53c41b4ebf4991a617227.

Изменяются значения переменных N и Σ:

N = 0000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000000
0000000000000000000000000000000000000240,

Σ = fbeafaebef20fffbf0e1e0f0f520e0ed20e8ece0ebe5f0f2f120fff0eeec20f120faf2fee5e2202ce8f6f3ede220e8e6ee
e1e8f0f2d1202ee4d3d8d6d104adf1.

Результат выполнения преобразования $g_0(h, N)$:

h = aee3bd55ea6f387bcf28c6dcbdbbfb3ddacc67dcc13dbd8d548c6bf808111d4b75b8e74d2afae960835ae6a5f035
75559c9fd839783ffcd5cf99bd61566b4818.

Результат выполнения преобразования $g_0(h, \Sigma)$:

h = 508f7e553c06501d749a66fc28c6cac0b005746d97537fa85d9e40904efed29dc345e53d7f84875d5068e4eb743
f0793d673f09741f9578471fb2598cb35c230.

Хэш-кодом сообщения M_2 является значение:

$H(M_2)$ = 508f7e553c06501d749a66fc28c6cac0b005746d97537fa85d9e40904efed29d.

Библиография*

[1] ИСО 2382-2:1976 (ISO 2382-2:1976) — Системы обработки информации. Словарь. Часть 2. Арифметические и логические операции (Data processing — Vocabulary — Part 2: Arithmetic and logic operations)

[2] ИСО/МЭК 9796-2:2010 (ISO/IEC 9796-2:2010) — Информационные технологии. Методы обеспечения безопасности. Схемы цифровой подписи, обеспечивающие восстановление сообщений. Часть 2. Механизмы на основе целочисленной факторизации (Information technology — Security techniques — Digital signatures with appendix — Part 2: Integer factorization based mechanisms)

[3] ИСО/МЭК 9796-3:2006 (ISO/IEC 9796-3:2006) — Информационные технологии. Методы обеспечения безопасности. Схемы цифровой подписи, обеспечивающие восстановление сообщений. Часть 3. Механизмы на основе дискретного логарифма (Information technology — Security techniques — Digital signature schemes giving message recovery — Part 3: Discrete logarithm based mechanisms)

[4] ИСО/МЭК 14888-1:2008 (ISO/IEC 14888-1:2008) — Информационные технологии. Методы защиты. Цифровые подписи с приложением. Часть 1. Общие положения (Information technology — Security techniques — Digital signatures with appendix — Part 1: General)

[5] ИСО/МЭК 14888-2:2008 (ISO/IEC 14888-2:2008) — Информационные технологии. Методы защиты. Цифровые подписи с приложением. Часть 2. Механизмы, основанные на разложении на множители (Information technology — Security techniques — Digital signatures with appendix — Part 2: Integer factorization based mechanisms)

[6] ИСО/МЭК 14888-3:2006 (ISO/IEC 14888-3:2006) — Информационные технологии. Методы защиты. Цифровые подписи с приложением. Часть 3. Механизмы на основе дискретного логарифма (Information technology — Security techniques — Digital signatures with appendix — Part 3: Discrete logarithm based mechanisms)

[7] ИСО/МЭК 14888-3:2006/Изм. 1:2010 (ISO/IEC 14888-3:2006/Amd 1:2010) — Информационные технологии. Методы защиты. Цифровые подписи с приложением. Часть 3. Механизмы на основе дискретного логарифма. Изменение 1. Алгоритм русской цифровой подписи эллиптической кривой, алгоритм цифровой подписи Шнорра, алгоритм цифровой подписи Шнорра для эллиптической кривой, и полный алгоритм цифровой подписи Шнорра для эллиптической кривой (Information technology — Security techniques — Digital signatures with appendix — Part 3: Discrete logarithm based mechanisms. Amendment 1. Elliptic Curve Russian Digital Signature Algorithm, Schnorr Digital Signature Algorithm, Elliptic Curve Schnorr Digital Signature Algorithm, and Elliptic Curve Full Schnorr Digital Signature Algorithm)

[8] ИСО/МЭК 10118-1:2000 (ISO/IEC 10118-1:2000) — Информационные технологии. Методы защиты информации. Хэш-функции. Часть 1. Общие положения (Information technology — Security techniques — Hash-functions — Part 1: General)

[9] ИСО/МЭК 10118-2:2010 (ISO/IEC 10118-2:2010) — Информационные технологии. Методы защиты информации. Хэш-функции. Часть 2. Хэш-функции с использованием алгоритма шифрования *n*-битными блоками (Information technology — Security techniques — Hash-functions — Part 2: Hash-functions using an *n*-bit block cipher)

[10] ИСО/МЭК 10118-3:2004 (ISO/IEC 10118-3:2004) — Информационные технологии. Методы защиты информации. Хэш-функции. Часть 3. Выделенные хэш-функции (Information technology — Security techniques — Hash-functions — Part 3: Dedicated hash-functions)

[11] ИСО/МЭК 10118-4:1998 (ISO/IEC 10118-4:1998) — Информационные технологии. Методы защиты информации. Хэш-функции. Часть 4. Хэш-функции с применением арифметики в остаточных классах (Information technology — Security techniques — Hash-functions — Part 4: Hash-functions using modular arithmetic)

* Оригиналы международных стандартов ИСО/МЭК находятся во ФГУП «Стандартинформ» Федерального агентства по техническому регулированию и метрологии.

УДК 681.3.06:006.354 ОКС 35.040 П85 ОКСТУ 5002

Ключевые слова: информационная технология, криптографическая защита информации, функция хэширования, хэш-функция, электронная цифровая подпись, асимметричный криптографический алгоритм, системы обработки информации, защита сообщений, подтверждение подписи

Редактор *К.С. Савинова*
Технический редактор *В.Н. Прусакова*
Корректор *В.Е. Нестерова*
Компьютерная верстка *Л.А. Круговой*

Сдано в набор 18.12.2012. Подписано в печать 25.04.2013. Формат 60×84¼. Гарнитура Ариал.
Усл. печ. л. 2.79. Уч.-изд. л. 2.45. Тираж 103 экз. Зак. 448

ФГУП «СТАНДАРТИНФОРМ», 123995 Москва, Гранатный пер., 4.
gost.e-ecolog.ru
Набрано во ФГУП «СТАНДАРТИНФОРМ» на ПЭВМ
Отпечатано в филиале ФГУП «СТАНДАРТИНФОРМ» — тип. «Московский печатник», 105062 Москва, Лялин пер., 6.

ОКС 35.040

Поправка к ГОСТ Р 34.11—2012 Информационная технология. Криптографическая защита информации. Функция хэширования

В каком месте	Напечатано	Должно быть
Пункт 8.3, шаг 3.4	$\sum := \mathrm{Vec}_{512}(\mathrm{Int}_{512}(\sum) \boxplus \mathrm{Int}_{512}(\lvert m \rvert))$;	$\sum := \mathrm{Vec}_{512}(\mathrm{Int}_{512}(\sum) \boxplus \mathrm{Int}_{512}(m))$;

(ИУС № 6 2018 г.)

gost.e-ecolog.ru