
ФЕДЕРАЛЬНОЕ АГЕНТСТВО
ПО ТЕХНИЧЕСКОМУ РЕГУЛИРОВАНИЮ И МЕТРОЛОГИИ



РЕКОМЕНДАЦИИ
ПО СТАНДАРТИЗАЦИИ

**Р 1323565.1.025—
2019**

Информационная технология

КРИПТОГРАФИЧЕСКАЯ ЗАЩИТА ИНФОРМАЦИИ

**Форматы сообщений, защищенных
криптографическими методами**

Издание официальное



Москва
Стандартинформ
2019

Предисловие

1 РАЗРАБОТАНЫ Открытым акционерным обществом «Информационные технологии и коммуникационные системы» (ОАО «ИнфоТеКС»)

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

3 УТВЕРЖДЕНЫ И ВВЕДЕНЫ В ДЕЙСТВИЕ Приказом Федерального агентства по техническому регулированию и метрологии от 29 августа 2019 г. № 593-ст

4 ВВЕДЕНЫ ВПЕРВЫЕ

Правила применения настоящих рекомендаций установлены в статье 26 Федерального закона от 29 июня 2015 г. № 162-ФЗ «О стандартизации в Российской Федерации». Информация об изменениях к настоящим рекомендациям публикуется в ежегодном (по состоянию на 1 января текущего года) информационном указателе «Национальные стандарты», а текст изменений и поправок — в ежемесячном информационном указателе «Национальные стандарты». В случае пересмотра (замены) или отмены настоящих рекомендаций соответствующее уведомление будет опубликовано в ближайшем выпуске ежемесячного информационного указателя «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 (www.gost.ru).

© Стандартиформ, оформление, 2019

В Российской Федерации настоящие рекомендации не могут быть воспроизведены, тиражированы и распространены 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	2
3.1	Термины и определения	2
3.2	Обозначения	2
4	Общее описание	3
5	Общий синтаксис	3
6	Содержимое типа «простые данные»	4
7	Содержимое типа «подписанные данные»	4
7.1	Тип SignedData	5
7.2	Тип EncapsulatedContentInfo	6
7.3	Тип SignerInfo	6
7.4	Процесс вычисления значения хэш-функции	7
7.5	Процесс формирования подписи	8
7.6	Процесс проверки подписи	8
7.7	Специфика данных типа «подписанные данные»	8
8	Содержимое типа «конверт данных»	9
8.1	Тип EnvelopedData	9
8.2	Тип RecipientInfo	10
8.3	Процесс зашифрования содержимого	15
8.4	Процесс зашифрования ключа	18
9	Содержимое типа «хэшированные данные»	21
9.1	Тип DigestedData	21
9.2	Специфика данных типа «хэшированные данные»	21
10	Содержимое типа «зашифрованные данные»	22
10.1	Тип EncryptedData	22
10.2	Специфика данных типа «зашифрованные данные»	23
11	Содержимое типа «аутентифицированные данные»	23
11.1	Тип AuthenticatedData	24
11.2	Формирование имитовставки	25
11.3	Формирование имитовставки для последующей проверки	25
11.4	Специфика данных типа «аутентифицированные данные»	26
12	Вопросы безопасности	26
13	Полезные атрибуты	26
13.1	Атрибут content-type	27
13.2	Атрибут message-digest	27
13.3	Атрибут countersignature	28
13.4	Атрибут content-mac	28
14	Полезные типы	29
14.1	Тип CMSVersion	29
14.2	Тип IssuerAndSerialNumber	29
14.3	Тип RevocationInfoChoices	29
14.4	Тип AlgorithmIdentifier	29
14.5	Тип CertificateChoices	30
14.6	Тип CertificateSet	31
14.7	Тип OriginatorInfo	31
14.8	Тип OtherKeyAttribute	31
14.9	Тип Attribute	31
	Приложение А (справочное) Контрольные примеры	32
	Библиография	47

Введение

В настоящих рекомендациях приведено описание форматов кодирования, идентификаторов и форматов параметров при использовании ГОСТ Р 34.10, ГОСТ Р 34.11, ГОСТ Р 34.12, ГОСТ Р 34.13 для криптографической защиты сообщений [сообщений в формате CMS (Cryptographic Message Syntax)].

Разработка новой версии настоящих рекомендаций вызвана введением в действие ГОСТ Р 34.12 и ГОСТ Р 34.13, а также необходимостью добавления механизмов контроля целостности содержимого и времени формирования подписей в формат защищенных сообщений.

Информационная технология

КРИПТОГРАФИЧЕСКАЯ ЗАЩИТА ИНФОРМАЦИИ

Форматы сообщений, защищенных криптографическими методами

Information technology. Cryptographic information security. Cryptographically secured message formats

Дата введения — 2019—12—01

1 Область применения

Приведенный в настоящих рекомендациях формат сообщений предназначен для представления данных, защищенных с помощью криптографических механизмов.

В настоящих рекомендациях дано описание правил использования алгоритмов формирования и проверки подписи в соответствии с ГОСТ Р 34.10, функции хэширования по ГОСТ Р 34.11, функций шифрования в соответствии с ГОСТ Р 34.12 и ГОСТ Р 34.13 для защиты сообщений в формате CMS.

2 Нормативные ссылки

В настоящих рекомендациях использованы нормативные ссылки на следующие стандарты и рекомендации:

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

ГОСТ Р 34.11 Информационная технология. Криптографическая защита информации. Функция хэширования

ГОСТ Р 34.12 Информационная технология. Криптографическая защита информации. Блочные шифры

ГОСТ Р 34.13 Информационная технология. Криптографическая защита информации. Режимы работы блочных шифров

ГОСТ Р ИСО/МЭК 8824-1 Информационная технология. Абстрактная синтаксическая нотация версии один (ASN.1). Часть 1. Спецификация основной нотации

ГОСТ Р ИСО/МЭК 8825-1 Информационная технология. Правила кодирования ASN.1. Часть 1. Спецификация базовых (BER), канонических (CER) и отличительных (DER) правил кодирования

ГОСТ Р ИСО/МЭК 9594-2 Информационная технология. Взаимосвязь открытых систем. Справочник. Модели

Р 50.1.113 Информационная технология. Криптографическая защита информации. Криптографические алгоритмы, сопутствующие применению алгоритмов электронной цифровой подписи и функции хэширования.

Р 1323565.1.012 Информационная технология. Криптографическая защита информации. Принципы разработки и модернизации шифровальных (криптографических) средств защиты информации.

Р 1323565.1.017 Информационная технология. Криптографическая защита информации. Криптографические алгоритмы, сопутствующие применению алгоритмов блочного шифрования

Р 1323565.1.020—2018 Информационная технология. Криптографическая защита информации. Использование российских криптографических алгоритмов в протоколе безопасности транспортного уровня (TLS 1.2)

Примечание — При пользовании настоящими рекомендациями целесообразно проверить действие ссылочных стандартов в информационной системе общего пользования — на официальном сайте Федерального агентства по техническому регулированию и метрологии в сети Интернет или по ежегодному информационному указателю «Национальные стандарты», который опубликован по состоянию на 1 января текущего года, и по выпускам ежемесячного информационного указателя «Национальные стандарты» за текущий год. Если заменен ссылочный стандарт, на который дана недатированная ссылка, то рекомендуется использовать действующую версию этого стандарта с учетом всех внесенных в данную версию изменений. Если заменен ссылочный стандарт, на который дана датированная ссылка, то рекомендуется использовать версию этого стандарта с указанным выше годом утверждения (принятия). Если после утверждения настоящих рекомендаций в ссылочный стандарт, на который дана датированная ссылка, внесено изменение, затрагивающее положение, на которое дана ссылка, то это положение рекомендуется применять без учета данного изменения. 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

3.1 Термины и определения

В настоящих рекомендациях применены следующие термины с соответствующими определениями:

3.1.1 электронная подпись; ЭП: Строка бит, полученная в результате процесса формирования подписи.

3.1.2 ключ электронной подписи: Элемент секретных данных, специфичный для субъекта и используемый только данным субъектом в процессе формирования цифровой подписи.

3.1.3 ключ проверки электронной подписи: Элемент данных, математически связанный с ключом подписи и используемый проверяющей стороной в процессе проверки цифровой подписи.

3.1.4 сертификат ключа проверки электронной подписи: Электронный документ или документ на бумажном носителе, выданный удостоверяющим центром либо доверенным лицом удостоверяющего центра и подтверждающий принадлежность ключа проверки электронной подписи владельцу сертификата ключа проверки электронной подписи.

3.1.5 эфемерный ключ: Элемент секретных данных, генерируемый для каждого сеанса согласования ключей и соответствующий остальным требованиям заданного типа ключа (в том числе уникальности для каждого сообщения или сеанса связи).

Примечание — В некоторых случаях эфемерные ключи используют более одного раза в течение одного сеанса, например для широковещательных приложений.

3.1.6

хэш-функция: Функция, отображающая строки бит в строки бит фиксированной длины и удовлетворяющая следующим свойствам:

- по данному значению функции сложно вычислить исходные данные, отображаемые в это значение;
- для заданных исходных данных сложно вычислить другие исходные данные, отображаемые в то же значение функции;
- сложно вычислить какую-либо пару исходных данных, отображаемых в одно и то же значение.

[ГОСТ Р 34.11—2012, пункт 3.1.6]

3.1.7

хэш-код: Строка бит, являющаяся выходным результатом хэш-функции.
[ГОСТ Р 34.11—2012, пункт 3.1.5]

3.1.8 тэг: Числовой идентификатор, определяющий тип данных АСН.1 структуры.

3.2 Обозначения

В настоящих рекомендациях использованы следующие обозначения:

- V^* — множество всех двоичных строк конечной длины, включая пустую строку;
- V_s — множество всех двоичных строк длины s , $s \geq 0$. При $s = 0$ множество V_s состоит из единственной пустой строки длины 0;

- B_s — множество байтовых строк длины s , $s \geq 0$. Строка $b = (b_1, \dots, b_s)$ принадлежит множеству B_s , если $b_1, \dots, b_s \in \{0, \dots, 255\}$. При $n = 0$ множество B_s состоит из единственной пустой строки длины 0;
- $b[i..j]$ — строка $b[i..j] = (b_i, b_{i+1}, \dots, b_j) \in B_{j-i+1}$, где $1 \leq i \leq j \leq s$ и $b = (b_1, \dots, b_s) \in B_s$;
- $|A|$ — число компонент (длина) строки $A \in V^*$ (если A — пустая строка, то $|A| = 0$);
- $A||B$ — конкатенация строк $A, B \in V^*$, т. е. строка из $V_{|A|+|B|}$, в которой подстрока с большими номерами компонент из $V_{|A|}$ совпадает со строкой A , а подстрока с меньшими номерами компонент из $V_{|B|}$ совпадает со строкой B ;
- K_s — ключ электронной подписи отправителя сообщения;
- K_r — ключ электронной подписи получателя сообщения;
- P_s — ключ проверки электронной подписи отправителя сообщения, представляющий собой точку на эллиптической кривой;
- P_r — ключ проверки электронной подписи получателя сообщения, представляющий собой точку на эллиптической кривой;
- UKM — ключевой материал;
- IV — значение синхропосылки.

4 Общее описание

В настоящих рекомендациях определена структура защищенных данных `ContentInfo`. Структура `ContentInfo` инкапсулирует один тип содержимого, данный тип также может быть подвергнут дальнейшей инкапсуляции. В настоящих рекомендациях рассмотрено шесть типов содержимого:

- простые данные (`id-data`);
- подписанные данные (`signed-data`);
- конверт данных (`enveloped-data`);
- хэшированные данные (`digested-data`);
- зашифрованные данные (`encrypted-data`);
- аутентифицированные данные (`authenticated-data`).

Для каждого из типов содержимого в настоящих рекомендациях рассматриваются варианты использования стандартов на алгоритмы и механизмы, способы формирования структур данных и параметров и кодирование полученных структур. Для удобства использования описываемых структур принято использовать BER-кодирование (см. ГОСТ Р ИСО/МЭК 8825-1), при котором проверку структуры можно осуществлять за один проход, но для атрибутов структур типа подписанные данные и аутентифицированные данные, в которых может находиться один или несколько нераспознанных получателем атрибутов, требуется использовать DER-кодирование (см. ГОСТ Р ИСО/МЭК 8825-1).

Также в настоящих рекомендациях рассмотрены проблемы использования только одного типа содержимого для формирования сообщения и даны рекомендации по совместному использованию наборов вложенных типов содержимого для достижения заданных свойств сообщений.

5 Общий синтаксис

Следующий идентификатор определяет тип содержимого:

```
id-ct-ContentInfo OBJECT IDENTIFIER ::=
{
    iso(1) member-body(2) us(840) rsadsi(113549)
    pkcs(1) pkcs9(9) smime(16) ct(1) 6
}
```

Формат CMS связывает идентификатор типа содержимого с самим содержимым. Тип `ContentInfo` в формате ASN.1 представлен следующим образом:

```
ContentInfo ::= SEQUENCE
{
    contentType          ContentType,
    content[0]           EXPLICIT ANY DEFINED BY contentType
}
ContentType ::= OBJECT IDENTIFIER
```

Поля структуры `ContentInfo` имеют следующий смысл:

- `contentType` — тип соответствующего содержимого;
- `content` — соответствующее содержимое. Тип содержимого может быть однозначно определен по идентификатору в поле `contentType`. В настоящих рекомендациях рассмотрены следующие типы содержимого: «простые данные» (`id-data`), «подписанные данные» (`signed-data`), «конверт данных» (`enveloped-data`), «хэшированные данные» (`digested-data`), «зашифрованные данные» (`encrypted-data`), «аутентифицированные данные» (`authenticated-data`).

6 Содержимое типа «простые данные»

Содержимое типа «простые данные» определено следующим идентификатором:

```
id-data OBJECT IDENTIFIER ::=
{
    iso(1) member-body(2) us(840) rsadsi(113549) pkcs(1) pkcs7(7) 1
}
```

Тип содержимого «простые данные» предназначен для обозначения произвольной строки байтов, например текстовые файлы ASCII. Такие строки не должны иметь никакой значимой для CMS формата внутренней структуры (несмотря на то что они могут иметь собственные внутренние структуры).

7 Содержимое типа «подписанные данные»

Содержимое типа «подписанные данные» представляет собой данные любого типа и любое количество подписей. Любое количество отправителей, осуществляющих подпись, могут подписывать произвольное содержимое независимо друг от друга.

Примером применения типа «подписанные данные» является использование электронной подписи содержимого в сертификатах и списках аннулированных сертификатов (далее — САС).

Процесс построения содержимого типа «подписанные данные» состоит из следующих шагов:

- для каждого отправителя вычисляют значение хэш-функции от содержимого;
- если в сообщении присутствуют подписываемые атрибуты, то значение хэш-функции от содержимого оформляют как еще один подписываемый атрибут (`message-digest`), добавляют в раздел с подписываемыми атрибутами. Далее на весь набор подписываемых атрибутов вычисляют значение хэш-функции и принимают за `hash`. Если в сообщении подписываемые атрибуты отсутствуют, то значение хэш-функции от содержимого принимают за `hash` (см. 7.4);
- для каждого отправителя полученное значение хэш-функции `hash` подписывают с использованием его ключа ЭП;
- для каждого отправителя значение подписи и другую специфичную для данного отправителя информацию записывают в структуру `SignerInfo` (см. 7.3). На этом шаге также записывают сертификаты и САС как для отправителя, осуществившего подпись, так и для остальных отправителей;
- значения хэш-функций для всех отправителей и структуру `SignerInfo` для всех отправителей записывают вместе с содержимым в структуру `SignedData` (см. 7.1).

Получатели, осуществляющие проверку подписи, независимо (самостоятельно) вычисляют значение хэш-функции. Вычисленное значение и ключ проверки ЭП подписавшего отправителя используют для проверки подписи. Ключ проверки ЭП отправителя может быть определен одним из двух способов:

- при помощи уникального имени издателя и серийного номера сертификата, которые однозначно указывают на сертификат с ключом проверки ЭП отправителя;
- посредством идентификатора ключа субъекта (`Subject Key Identifier`), который однозначно идентифицирует ключ проверки ЭП отправителя.

Сертификат отправителя, осуществившего подпись, может быть включен в структуру `SignedData`. Данное включение не является обязательным.

Если в сообщении присутствует несколько подписей, то успешную проверку одной подписи, связанной с данным подписавшим, как правило, трактуют как успешную проверку подписи отправителя.

Поддержка различных групп получателей является основной причиной того, что издатели включают более одной подписи. Например, тип содержимого «подписанные данные» может включать в себя подписи, созданные с помощью алгоритма подписи ГОСТ Р 34.10. Это позволяет получателям проверять подписи, полученные с помощью разных алгоритмов.

7.1 Тип SignedData

Следующий идентификатор определяет тип содержимого SignedData:

```
id-signedData OBJECT IDENTIFIER ::=
{
    iso(1) member-body(2) us(840) rsadsi(113549) pkcs(1) pkcs7(7) 2
}
```

Содержимое типа «подписанные данные» представлена в виде структуры SignedData. Структура SignedData в формате АСН.1 приведена следующим образом:

```
SignedData ::= SEQUENCE
{
    version                CMSVersion,
    digestAlgorithms       DigestAlgorithmIdentifiers,
    encapContentInfo       EncapsulatedContentInfo,
    certificates[0]        IMPLICIT CertificateSet
OPTIONAL,
    crls[1]                IMPLICIT RevocationInfoChoices
OPTIONAL,
    signerInfos            SignerInfos
}
DigestAlgorithmIdentifiers ::= SET OF
DigestAlgorithmIdentifier
DigestAlgorithmIdentifier := AlgorithmIdentifier
SignerInfos ::= SET OF SignerInfo
```

Типы CMSVersion, AlgorithmIdentifier, CertificateSet, RevocationInfoChoices определены в разделе 14; тип EncapsulatedContentInfo — в 7.2, тип SignerInfo — в 7.3.

Поля структуры SignedData имеют следующий смысл:

- version — версия синтаксиса. Точное значение зависит от полей CertificateSet, eContentType и SignerInfo. Версия синтаксиса должна быть определена согласно [1], 5.1;

- digestAlgorithms — набор идентификаторов алгоритмов хэширования. Набор может состоять из любого числа элементов, не может быть пустым. Каждый элемент определяет алгоритм хэширования со своими параметрами, используемыми одним или несколькими отправителями. Набор идентификаторов предназначен для указания алгоритмов хэширования, используемых всеми получателями, в любом порядке для облегчения проверки подписи за один проход. Подписи, использующие алгоритм хэширования, который не входит в данный набор, можно не проверять. Процесс вычисления значения хэш-функции описан в 7.4;

- encapContentInfo — подписываемое содержимое; которое состоит из идентификатора типа содержимого и самого содержимого. Подробнее структура EncapsulatedContentInfo описана в 7.2;

- certificates — набор сертификатов. Предполагается, что множество сертификатов достаточно, для того чтобы построить цепочки сертификатов от корня или от центра сертификации верхнего уровня до всех субъектов в SignerInfo. Сертификатов может быть больше, чем это необходимо для построения цепочки сертификатов от двух или более центров сертификации верхнего уровня. Сертификатов может быть меньше, чем это необходимо, если получатели имеют альтернативные способы получения необходимых сертификатов (например, из предыдущего набора сертификатов). Сертификат отправителя, подписавшего сообщение, также может быть включен в сообщение;

- crls — списки аннулированных сертификатов. Предполагается, что CAC достаточно, для того чтобы проверить корректность сертификата на отзыв, но эта проверка не обязательна;

- signerInfos — данные о каждом субъекте подписи. Список может состоять из любого числа элементов, в том числе может быть пустым (подробнее о SignerInfo см. 7.3). Так как каждый отправитель может использовать различные методы ЭП и будущие спецификации могут обновить синтаксис, все реализации должны корректно обрабатывать неподдерживаемые версии SignerInfo. Все реализации должны корректно обрабатывать неподдерживаемые алгоритмы подписи в случае их использования.

7.2 Тип EncapsulatedContentInfo

Тип EncapsulatedContentInfo в формате ACH.1 представляется следующим образом:

```
EncapsulatedContentInfo ::= SEQUENCE
{
    eContentType          ContentType,
    eContent[0]          EXPLICIT OCTET STRING OPTIONAL
}
ContentType ::= OBJECT IDENTIFIER
```

Поля структуры EncapsulatedContentInfo имеют следующий смысл:

- eContentType — идентификатор объекта, однозначно определяющий тип содержимого;
- eContent — содержимое, представленное в виде строки байтов. Содержимое не обязано кодироваться в DER.

Опциональный пропуск параметра eContent позволяет создавать так называемые «отделяемые подписи». В случае внешней подписи подписываемое содержимое отсутствует в структуре EncapsulatedContentInfo. Если подписываемое содержимое в составе структуры EncapsulatedContentInfo не представлено, то тип содержимого, параметр eContentType, должен быть указан в соответствии с реальным содержимым.

В вырожденном случае, в котором отсутствуют субъект подписи, использование значения EncapsulatedContentInfo нецелесообразно. В этом случае тип подписываемого содержимого в EncapsulatedContentInfo должен представлять собой «простые данные» (см. раздел 6), а содержимое поля EncapsulatedContentInfo должно быть опущено.

7.3 Тип SignerInfo

Информация для каждого подписавшего представлена в виде структуры SignerInfo:

```
SignerInfo ::= SEQUENCE
{
    version              CMSVersion,
    sid                  SignerIdentifier,
    digestAlgorithm      DigestAlgorithmIdentifier,
    signedAttrs[0]      IMPLICIT SignedAttributes OPTIONAL,
    signatureAlgorithm   SignatureAlgorithmIdentifier,
    signature            SignatureValue,
    unsignedAttrs[1]    IMPLICIT UnsignedAttributes OPTIONAL
}
SignerIdentifier ::= CHOICE
{
    issuerAndSerialNumber IssuerAndSerialNumber,
    subjectKeyIdentifier[0] SubjectKeyIdentifier
}
SubjectKeyIdentifier ::= OCTET STRING
DigestAlgorithmIdentifier := AlgorithmIdentifier
SignatureAlgorithmIdentifier := AlgorithmIdentifier
SignedAttributes ::= SET SIZE (1..MAX) OF Attribute
UnsignedAttributes ::= SET SIZE (1..MAX) OF Attribute
SignatureValue ::= OCTET STRING
```

Типы CMSVersion, AlgorithmIdentifier, CertificateSet, RevocationInfoChoices, IssuerAndSerialNumber, Attribute определены в разделе 14.

Поля структуры SignerInfo имеют следующий смысл:

- version — версия синтаксиса; значение данного параметра зависит от варианта указания ключа проверки ЭП отправителя (более подробно см. поле sid, определенное ниже). Версия синтаксиса должна быть определена согласно [1], 5.3;

- sid — поле, определяющее сертификат отправителя (и соответственно его ключ проверки ЭП). Ключ проверки ЭП отправителя необходим получателю для проверки подписи. SignerIdentifier предоставляет два варианта указания ключа проверки ЭП отправителя. Первый вариант

`issuerAndSerialNumber` идентифицирует отправителя по выделенному имени издателя (см. ГОСТ Р ИСО/МЭК 9594-2) и порядковому номеру. Второй вариант `subjectKeyIdentifier` идентифицирует ключ проверки ЭП отправителя. При ссылке на X.509 сертификат идентификатор ключа должен совпадать с расширением `subjectKeyIdentifier` сертификата. При использовании других ссылок на сертификат документы, которые определяют формат сертификата и его использование с CMS, должны включать сведения о соответствии идентификатора ключа и поля сертификата. Реализации должны поддерживать оба варианта: `subjectKeyIdentifier` и `issuerAndSerialNumber`. При создании `sid` реализации могут поддерживать одну из форм (либо `subjectKeyIdentifier`, либо `issuerAndSerialNumber`) и всегда использовать ее, или реализации могут смешивать две формы. Тем не менее `subjectKeyIdentifier` должен быть использован для идентификации ключа проверки ЭП, который не соответствует формату сертификатов X.509;

- `digestAlgorithm` — определение алгоритма вычисления хэш-функции. Значение хэш-функции вычисляется либо от содержимого, либо от содержимого вместе с подписанными атрибутами; этот процесс описан в 7.4. Идентификатор алгоритма хэширования должен присутствовать в числе тех, которые перечислены в поле `digestAlgorithms` структуры `SignedData`;

- `signedAttrs` — набор подписанных атрибутов для подписи. Поле не является обязательным, но оно должно присутствовать, если тип содержимого структуры `EncapsulatedContentInfo` представляет собой не «простые данные».

Поле `signedAttrs` должно быть представлено в DER-кодировке, даже если остальная часть структуры кодируется в BER-кодировке. Если поле присутствует, то оно должно содержать как минимум два атрибута:

- `content-type` — атрибут, определяющийся значением типа содержимого `EncapsulatedContentInfo` (см. 13.1). Атрибут `content-type` не должен быть использован в не подписываемых атрибутах удостоверяющих подписей (см. 13.3),

- `message-digest` — атрибут, содержащий значение хэш-функции от содержимого (см. 13.2);

- `signatureAlgorithm` — определение алгоритма подписи и его параметров, используемых отправителем при подписи;

- `signature` — результат вычисления подписи с использованием значения хэш-функции и ключа ЭП отправителя. Подробности алгоритма вычисления подписи зависят от алгоритма (см. 7.7);

- `unsignedAttrs` — набор неподписанных атрибутов. Поле не является обязательным.

Поля типа `SignedAttributes` и `UnsignedAttributes` имеют следующий смысл:

- `attrType` — тип атрибута;

- `attrValues` — значения атрибутов. Тип каждого значения определен полем `attrType`. Поле `attrType` может наложить ограничение на количество элементов в наборе.

7.4 Процесс вычисления значения хэш-функции

Процесс вычисления значения хэш-функции состоит из вычисления хэш-функции либо от содержимого, либо от содержимого и от подписываемых атрибутов. В любом случае вначале хэшируется содержимое для подписи, а именно — значение поля `SignedData.encapContentInfo.eContent`, представляющее собой строку байтов, к которому применяется процесс вычисления подписи. Хэшируется только содержимое строки байтов без хэширования байтов тэга и длины.

Результат вычисления значения хэш-функции зависит от наличия поля `signedAttrs`:

- если поле отсутствует, то результатом будет являться значение хэш-функции, как описано выше. В этом случае только те байты, которые составляют значение `SignedData.encapContentInfo.eContent` (например, содержимое файла) являются входом для вычисления значения хэш-функции. Преимущество этого варианта заключается в том, что длина подписываемого содержимого может быть не известна до начала процесса формирования подписи;

- если поле присутствует, то результатом будет являться значение хэш-функции от значения поля `signedAttrs`, представленного в DER-кодировке. Так как поле `signedAttrs` должно содержать атрибуты `content-type` и `message-digest`, то эти значения также должны быть включены в хэшируемое значение. Атрибут `content-type` не должен включаться в неподписываемый атрибут `countersignature`, как это определено в 13.3. Кодирование поля `signedAttrs` выполняется отдельно для вычисления значения хэш-функции. Для DER-кодирования в `signedAttrs` вместо тэга `IMPLICIT [0]` использован тэг `EXPLICIT SET OF`, который должен быть включен в процесс вычисления значения хэш-функции вместе с длиной и строкой байтов поля `SignedAttributes`.

Несмотря на то что байты тэга и длины `SignedData.encapContentInfo.eContent` не включены в процесс получения значения хэш-функции, они защищены другими средствами. Целостность значения поля длины обусловлено криптографическими свойствами функции хэширования, так как алгоритмически сложно найти два сообщения различной длины, которые имеют одинаковые значения хэш-функции.

7.5 Процесс формирования подписи

Для формирования подписи на вход алгоритма подписи необходимы значение хэш-функции и ключ ЭП отправителя.

Значение хэш-функции для последующего использования в алгоритме подписи необходимо вычислять согласно 7.4.

Детали процесса формирования подписи зависят от используемого алгоритма подписи (см. 7.7). Идентификатор объекта наряду со всеми параметрами, которые задают алгоритм подписи, находится в поле `signatureAlgorithm`.

7.6 Процесс проверки подписи

Для проверки подписи на вход алгоритма проверки подписи необходимы сформированная подпись, значение хэш-функции и ключ проверки ЭП отправителя.

Значение хэш-функции для последующей проверки необходимо вычислять согласно 7.4. Если в сообщении присутствуют подписываемые атрибуты, то вычисленное значение хэш-функции необходимо сравнивать с представленным в сообщении значением атрибута `messageDigest`, включенного в подписанные атрибуты `SignedData.signerInfo`. В случае несовпадения следует считать проверку сообщения недействительной.

Если `SignedData.signerInfo` включает `signedAttributes`, значение атрибута `content-type` должно соответствовать значению `SignedData.encapContentInfo.eContentType`.

Получатель может получить корректный ключ проверки ЭП отправителя любыми средствами, но предпочтительно получение ключа из сертификата из соответствующего поля структуры `SignedData`. Выбор и проверка ключа проверки ЭП отправителя могут быть основаны на построении и проверке цепочки сертификатов, а также могут зависеть от других внешних условий. Детали проверки подписи связаны с используемым алгоритмом (см. 7.7).

7.7 Специфика данных типа «подписанные данные»

В данном подразделе описано использование алгоритмов подписи по ГОСТ Р 34.10 в CMS.

Идентификаторы алгоритма подписи указаны в поле `signatureAlgorithm` структуры `SignerInfo` (см. 7.3), вложенной в структуру `SignedData`, а также в поле `signatureAlgorithm` структуры `SignerInfo` атрибутов удостоверяющей подписи.

Значения подписи указаны в поле `signature` структуры `SignerInfo`, вложенной в структуру `SignedData`, а также в поле подписи `SignerInfo` атрибутов удостоверяющей подписи.

Идентификаторы объектов ASN.1, параметры, битовое представление в точности совпадает с представлением подписи в сертификате, описанном в [2].

Сертификат, используемый для проверки подписи сообщений, должен содержать расширение `KeyUsage`, а данное расширение, в свою очередь, — флаг `digitalSignature`.

7.7.1 Специфика использования ГОСТ Р 34.10 с ключом 256 бит

Алгоритм подписи по ГОСТ Р 34.10 с ключом 256 бит используют для формирования ЭП в форме двух 256-битных чисел r и s по алгоритму ГОСТ Р 34.11 с длиной хэш-кода 256 бит. Ее представление в виде строки байтов состоит из 64 байтов: при этом первые 32 байта содержат число s в представлении `big-endian` (старший байт записывается первым), а вторые 32 байта содержат число r в представлении `big-endian`.

```
GostR3410-2012-256-Signature ::= OCTET STRING (SIZE (64))
```

7.7.2 Специфика использования ГОСТ Р 34.10 с ключом 512 бит

Алгоритм подписи по ГОСТ Р 34.10 с ключом 512 бит используют для формирования ЭП в форме двух 512-битных чисел r и s по алгоритму ГОСТ Р 34.11 с длиной хэш-кода 512 бит. Ее представление в виде строки байтов состоит из 128 байтов: при этом первые 64 байта содержат число s в представ-

лении big-endian (старший байт записывается первым), а вторые 64 байта содержат число r в представлении big-endian.

```
GostR3410-2012-512-Signature ::= OCTET STRING (SIZE (128))
```

8 Содержимое типа «конверт данных»

Содержимое типа «конверт данных» представляет собой зашифрованное содержимое и зашифрованные ключи шифрования содержимого для одного получателя или более. Комбинация зашифрованного содержимого и одного зашифрованного ключа для одного получателя называется цифровым конвертом получателя. Любое содержимое может быть упаковано в «конверт данных» для произвольного числа получателей при использовании любого поддерживаемого получателем механизма управления ключами (см. 8.2).

Построение содержимого типа «конверт данных» состоит из следующих шагов:

- генерируется случайный ключ шифрования содержимого (см. раздел 12);
- ключ шифрования содержимого зашифровывают для каждого получателя. Детали шифрования зависят от используемого механизма управления ключами (см. 8.4). В сообщениях формата CMS с использованием российских криптографических алгоритмов применяют два способа управления ключами:
 - использование симметричного общего ключа, выработанного при помощи ключа проверки ЭП получателя и ключа ЭП отправителя, для шифрования ключа шифрования содержимого (см. 8.2.1, 8.2.2),
 - применение ранее выработанного симметричного ключа для шифрования ключа шифрования содержимого (см. 8.2.3);
- для каждого получателя зашифрованный ключ шифрования содержимого и другая информация, специфичная для получателя, записывают в структуру RecipientInfo (8.2);
- содержимое зашифровывают с помощью ключа шифрования содержимого. При шифровании может возникнуть необходимость дополнения данных содержимого до полного блока (см. 8.3);
- значение RecipientInfo вместе с зашифрованным содержимым для всех получателей записывают в структуру EnvelopedData (см. 8.1).

Получатель «распаковывает» содержимое следующим образом: сначала расшифровывает один из зашифрованных ключей шифрования содержимого, затем с помощью полученного ключа — само содержимое.

8.1 Тип EnvelopedData

Следующий идентификатор определяет тип содержимого EnvelopedData:

```
id-envelopedData OBJECT IDENTIFIER ::=
{
    iso(1) member-body(2) us(840) rsadsi(113549) pkcs(1) pkcs7(7) 3
}
```

Тип EnvelopedData в формате ACH.1 представляется следующим образом:

```
EnvelopedData ::= SEQUENCE
{
    version                CMSVersion,
    originatorInfo[0]      IMPLICIT OriginatorInfo OPTIONAL,
    recipientInfos         RecipientInfos,
    encryptedContentInfo   EncryptedContentInfo,
    unprotectedAttrs[1]   IMPLICIT UnprotectedAttributes OPTIONAL
}
RecipientInfos ::= SET SIZE (1..MAX) OF RecipientInfo
EncryptedContentInfo ::= SEQUENCE
{
    contentType            ContentType,
    contentEncryptionAlgorithmIdentifier,
    encryptedContent[0]    IMPLICIT EncryptedContent OPTIONAL
}
```

```

ContentType ::= OBJECT IDENTIFIER
ContentEncryptionAlgorithmIdentifier ::= SEQUENCE
{
    encryptionAlgorithmOID      OBJECT IDENTIFIER,
    parameters                   Gost3412-15-Encryption-Parameters
}
Gost3412-15-Encryption-Parameters ::= SEQUENCE
{
    ukm                          OCTET STRING
}
EncryptedContent ::= OCTET STRING
UnprotectedAttributes ::= SET SIZE (1..MAX) OF Attribute

```

Типы CMSVersion, OriginatorInfo, AlgorithmIdentifier, Attribute определены в разделе 14, тип RecipientInfo — в 8.2.

Поля структуры EnvelopedData имеют следующий смысл:

- version — номер версии синтаксиса. Версия синтаксиса должна быть определена согласно [1], 6.1;

- originatorInfo — поле, содержащее информацию об отправителе; данное поле присутствует в структуре, если этого требует алгоритм согласования ключей: в случае использования алгоритма согласования ключей на основе статического протокола Диффи—Хеллмана данное поле обязательно должно присутствовать в структуре. В этом случае поле содержит информацию о сертификате, ключ которого использован для согласования ключей. Поле может содержать информацию о нескольких сертификатах и САС. Наличие в зашифрованном сообщении (в том числе и защищенном имитовставкой) поля originatorInfo не является подтверждением авторства данного сообщения;

- recipientInfos — поле, содержащее список информации о каждом из получателей; данный список не может быть пустым;

- encryptedContentInfo — зашифрованное содержимое;

- unprotectedAttrs — необязательный набор незашифрованных атрибутов.

Поля структуры EncryptedContentInfo имеют следующий смысл:

- contentType — тип содержимого;

- contentEncryptionAlgorithm — определение алгоритма зашифрования содержимого и его параметры; процесс зашифрования содержимого описывается в 8.3; для всех получателей использован один и тот же алгоритм зашифрования содержимого;

- encryptedContent — обязательное поле, результат зашифрования содержимого; если поле отсутствует, то предполагается, что значение будет получено другим способом.

Поля структуры ContentEncryptionAlgorithmIdentifier имеют следующий смысл:

- encryptionAlgorithmOID — идентификатор алгоритма шифрования (см. 8.3.1);

- parameters — дополнительные параметры алгоритма шифрования.

Поля структуры Gost3412-15-Encryption-Parameters имеют следующий смысл:

- ukm — ключевой материал пользователя UKM; параметр является обязательным и должен содержать n байт. В зависимости от алгоритма n принимает следующие значения (см. 8.3.1) для алгоритмов на основе блочного шифра:

- ГОСТ Р 34.12 «Магма» — $n = 12$;

- ГОСТ Р 34.12 «Кузнечик» — $n = 16$.

Так как поле recipientInfos расположено до поля encryptedContentInfo, то значение EnvelopedData может быть обработано за один проход.

8.2 Тип RecipientInfo

Информация о каждом из получателей хранится в структуре RecipientInfo. Структура RecipientInfo имеет разные форматы в зависимости от используемого механизма управления ключами (подробнее см. [1]). Любые механизмы управления ключами могут быть использованы для одного зашифрованного содержимого. Зашифрованный ключ шифрования содержимого передается одному получателю или более.

Все реализации должны корректно обрабатывать неподдерживаемые алгоритмы.

Для российских криптографических алгоритмов должны поддерживаться алгоритмы согласования ключей и симметричное шифрование ключей, как это указано в полях `ktri`, `kari` и `kekri`, соответственно (сокращения от `KeyTransRecipientInfo`, `KeyAgreeRecipientInfo`, `KEKRecipientInfo`). Так как различные получатели могут поддерживать различные механизмы управления ключами и будущие спецификации могут определить дополнительные механизмы управления ключами, то все реализации должны корректно обрабатывать:

- все возможные варианты значения поля `RecipientInfo`;
- все возможные версии реализаций для значений поля `RecipientInfo`;
- все нереализованные и неизвестные варианты значения поля `RecipientInfo` для `OtherRecipientInfo`.

Тип `RecipientInfo` в формате ASN.1 представлен следующим образом:

```
RecipientInfo ::= CHOICE
{
    ktri          KeyTransRecipientInfo,
    kari[1]      KeyAgreeRecipientInfo,
    kekri[2]     KEKRecipientInfo,
    pwri[3]      PasswordRecipientinfo,
    ori[4]       OtherRecipientInfo
}
```

Типы `KeyTransRecipientInfo`, `KeyAgreeRecipientInfo`, `KEKRecipientInfo` определены в 8.2.1—8.2.3, соответственно. Типы `PasswordRecipientinfo` и `OtherRecipientInfo` не рассматривают в данной спецификации.

Совместимые реализации, оперирующие сообщениями с типом данных «конверт данных», должны поддерживать следующий функционал при зашифровании и расшифровании:

- обработка зашифрованных сообщений с использованием эфемерного протокола Диффи—Хеллмана;
- закодирование и декодирование информации о получателях зашифрованного сообщения в виде структур типа `KeyTransRecipientInfo`;
- обработка зашифрованных сообщений без имитовставки.

Поддержка следующих типов зашифрованных сообщений является опциональной и остается на усмотрение разработчика:

- сообщения с использованием статического протокола Диффи—Хеллмана;
- сообщения с использованием структур типа `KeyAgreeRecipientInfo` и `KEKRecipientInfo`;
- сообщения с имитозащитой.

8.2.1 Тип `KeyTransRecipientInfo`

Информация о каждом пользователе, использующем механизм управления ключами на основе эфемерного протокола Диффи—Хеллмана, хранится в структуре `KeyTransRecipientInfo`. Каждый экземпляр структуры `KeyTransRecipientInfo` имеет ключ шифрования содержимого, зашифрованный для одного из получателей.

Тип `KeyTransRecipientInfo` в формате ASN.1 представлен следующим образом:

```
KeyTransRecipientInfo ::= SEQUENCE
{
    version          CMSVersion,
    rid              RecipientIdentifier,
    keyEncryptionAlgorithmIdentifier,
    encryptedKey     OCTET STRING
}
RecipientIdentifier ::= CHOICE
{
    issuerAndSerialNumber      IssuerAndSerialNumber,
    subjectKeyIdentifier[0]    SubjectKeyIdentifier
}
SubjectKeyIdentifier ::= OCTET STRING
KeyEncryptionAlgorithmIdentifier ::= SEQUENCE
{
```

```

        algorithm          OBJECT IDENTIFIER,
        parameters        GostR3410-12-KEG-Parameters
    }
    GostR3410-12-KEG-Parameters ::= SEQUENCE
    {
        algorithm          OBJECT IDENTIFIER
    }
    GostR3410-KeyTransport ::= SEQUENCE
    {
        encryptedKey      OCTET STRING,
        ephemeralPublicKey SubjectPublicKeyInfo,
        ukm                OCTET STRING
    }
    SubjectPublicKeyInfo ::= SEQUENCE
    {
        algorithm          AlgorithmIdentifier,
        subjectPublicKey   BIT STRING
    }

```

Поля структуры `KeyTransRecipientInfo` имеют следующий смысл:

- `version` — номер версии синтаксиса; в зависимости от значения поля `rid` типа `RecipientIdentifier` номер версии равен или 0, или 2:

- если параметр `rid` равен `issuerAndSerialNumber`, то версия равна 0,
- если параметр `rid` равен `subjectKeyIdentifier[0]`, то версия равна 2;

- `rid` — определение сертификата получателя или непосредственно самого ключа проверки ЭП, который использован отправителем для защиты ключа шифрования содержимого. Сертификат ключа получателя должен содержать в расширении `KeyUsage` установленный флаг `keyAgreement`. Ключ шифрования содержимого зашифрован с использованием ключа проверки ЭП получателя. Тип `RecipientIdentifier` предоставляет два варианта указания сертификата получателя и тем самым ключа проверки ЭП получателя. Значение `issuerAndSerialNumber` идентифицирует получателя по выделенному имени издателя и порядковому номеру сертификата. Для ссылки на сертификат стандарта X.509 может использоваться идентификатор ключа, соответствующий расширению `SubjectKeyIdentifier` в сертификате. При использовании ссылки на другие форматы сертификатов документ, определяющий формат сертификата и его использование в CMS, должен включать сведения о соответствии идентификатора ключа соответствующему полю сертификата. Для обработки на стороне получателей реализация должна поддерживать оба способа ссылок на сертификат. Для обработки на стороне отправителя реализация должна поддерживать хотя бы одну альтернативу;

- `keyEncryptionAlgorithm` — определение алгоритма зашифрования ключа шифрования содержимого и его параметров; процесс зашифрования описан и значения параметров определены в 8.4;

- `encryptedKey` — поле представляет собой структуру `GostR3410-KeyTransport`, закодированную в `OCTET STRING`.

Поля структуры `GostR3410-KeyTransport` имеют следующий смысл:

- `encryptedKey` — зашифрованные по алгоритму `KExp15` (см. P 1323565.1.017) ключ шифрования и имитовставка (см. 8.4.2): первые 32 байта представляют ключ, оставшиеся n байт — имитовставка. В зависимости от алгоритма n принимает следующие значения (см. 8.4.1) для алгоритма:

- `id-gostr3412-2015-magma-wrap-kexp15` $n = 8$,
- `id-gostr3412-2015-kuznyechik-wrap-kexp15` $n = 16$;

- `ephemeralPublicKey` — эфемерный ключ проверки ЭП отправителя, данный параметр является обязательным;

- `ukm` — ключевой материал пользователя *УКМ*, параметр является обязательным и должен содержать 32 байта.

Поля структуры `SubjectPublicKeyInfo` имеют следующий смысл:

- `algorithm` — определение алгоритма ключа проверки ЭП;
- `subjectPublicKey` — значение ключа проверки ЭП.

Типы `CMSVersion`, `IssuerAndSerialNumber` и `AlgorithmIdentifier` определены в разделе 14.

8.2.2 Тип KeyAgreeRecipientInfo

Информация о каждом пользователе, использующем механизм управления ключами на основе статического и эфемерного протоколов Диффи—Хеллмана, хранится в структуре KeyAgreeRecipientInfo. Каждый экземпляр KeyAgreeRecipientInfo имеет ключ шифрования содержимого для одного или нескольких получателей, которые используют тот же алгоритм согласования и его одинаковые параметры.

```

KeyAgreeRecipientInfo ::= SEQUENCE
{
    version                CMSVersion,
    originator[0]          EXPLICIT
OriginatorIdentifierOrKey,
    ukm[1]                 EXPLICIT UserKeyingMaterial,
    keyEncryptionAlgorithm
KeyEncryptionAlgorithmIdentifier,
    recipientEncryptedKeys RecipientEncryptedKeys
}
OriginatorIdentifierOrKey ::= CHOICE
{
    issuerAndSerialNumber    IssuerAndSerialNumber,
    subjectKeyIdentifier[0]   SubjectKeyIdentifier,
    originatorKey[1]         OriginatorPublicKey
}
SubjectKeyIdentifier ::= OCTET STRING
OriginatorPublicKey ::= SEQUENCE
{
    algorithm      AlgorithmIdentifier,
    publicKey      OCTET STRING
}
UserKeyingMaterial ::= OCTET STRING
KeyEncryptionAlgorithmIdentifier ::= SEQUENCE
{
    algorithm      OBJECT IDENTIFIER,
    parameters     GostR3410-12-KEG-Parameters
}
GostR3410-12-KEG-Parameters ::= SEQUENCE
{
    algorithm OBJECT IDENTIFIER
}
RecipientEncryptedKeys ::= SEQUENCE OF RecipientEncryptedKey
RecipientEncryptedKey ::= SEQUENCE
{
    rid            KeyAgreeRecipientIdentifier,
    encryptedKey   OCTET STRING
}
KeyAgreeRecipientIdentifier ::= CHOICE
{
    issuerAndSerialNumber IssuerAndSerialNumber,
    rKeyId[0]             IMPLICIT RecipientKeyIdentifier
}
RecipientKeyIdentifier ::= SEQUENCE
{
    subjectKeyIdentifier SubjectKeyIdentifier,
    date                 GeneralizedTime OPTIONAL,
    other                OtherKeyAttribute OPTIONAL
}
SubjectKeyIdentifier ::= OCTET STRING

```

Типы `CMSVersion`, `IssuerAndSerialNumber`, `AlgorithmIdentifier`, `OtherKeyAttribute` определены в разделе 14.

Поля структуры `KeyAgreeRecipientInfo` имеют следующий смысл:

- `version` — номер версии синтаксиса, который должен быть всегда равен 3;
- `originator` — один из трех вариантов определения ключа проверки ЭП отправителя. Отправитель использует соответствующий ключ ЭП и ключ проверки ЭП получателя для выработки ключа парной связи. Ключ шифрования содержимого зашифровывается на ключе парной связи.

Реализации должны поддерживать все три варианта для определения ключа проверки ЭП отправителя:

- вариант `issuerAndSerialNumber` идентифицирует сертификат отправителя и тем самым ключ проверки ЭП отправителя по выделенному имени издателя и серийному номеру сертификата;
- вариант `subjectKeyIdentifier` идентифицирует сертификат отправителя и тем самым ключ проверки ЭП отправителя по идентификатору ключа; при использовании ссылок на сертификат стандарта X.509 использован идентификатор ключа, соответствующий X.509 расширению `subjectKeyIdentifier`; при использовании ссылок на другие форматы сертификата документы, которые определяют формат сертификата и его использование в CMS, должны включать сведения о соответствующем поле сертификата;
- вариант `originatorKey` включает идентификатор алгоритма и ключ проверки ЭП отправителя; этот вариант допускает анонимность отправителя, так как ключ проверки ЭП не подтвержден;
- `ukm` — ключевой материал пользователя *УКМ*, данный параметр является обязательным и должен содержать 32 байта;
- `keyEncryptionAlgorithm` — определение алгоритма шифрования ключа шифрования содержимого и его параметров; процесс шифрования описан, и значения параметров определены в 8.4;

- `recipientEncryptedKeys` — список структур типа `RecipientEncryptedKey`. Каждый экземпляр структуры `RecipientEncryptedKey` включает в себя идентификатор получателя типа `KeyAgreeRecipientIdentifier` и параметр `encryptedKey` для одного или нескольких получателей.

Параметр типа `KeyAgreeRecipientIdentifier` представляет собой выбор с двумя вариантами указания сертификата получателя и тем самым ключа проверки ЭП получателя, который использовался отправителем для выработки парного ключа шифрования:

- вариант `issuerAndSerialNumber` идентифицирует сертификат по выделенному имени и серийному номеру;
- вариант `RecipientKeyIdentifier` описан ниже;
- `encryptedKey` — зашифрованные по алгоритму KE_{Exp15} (см. Р 1323565.1.017) ключ шифрования и имитовставка (см. 8.4.2): первые 32 байта представляют ключ, оставшиеся *n* байт — имитовставка. В зависимости от алгоритма *n* принимает следующие значения (см. 8.4.1) для алгоритма:
 - `id-gostr3412-2015-magma-wrap-kexp15` $n = 8$,
 - `id-gostr3412-2015-kuznyechik-wrap-kexp15` $n = 16$.

Сертификат ключа получателя должен содержать в расширении `KeyUsage` установленный флаг `keyAgreement`. Ключ шифрования содержимого шифруется ключом парной связи.

Поля типа `RecipientKeyIdentifier` имеют следующий смысл:

- `subjectKeyIdentifier` — определение сертификата получателя при помощи идентификатора ключа; при использовании ссылок на сертификат стандарта X.509 применен идентификатор ключа, соответствующий X.509 расширению `subjectKeyIdentifier`; при использовании ссылок на другие форматы сертификата документы, которые определяют формат сертификата и его использование в CMS, должны включать сведения о соответствующем поле сертификата;
- `date` — дата, необязательное поле; если поле присутствует, то дата определяет, какой из ранее распределенных получателем *УКМ* использован отправителем;
- `other` — дополнительная информация, используемая получателем для нахождения публичного ключевого материала *УКМ*, используемого отправителем; данный параметр не является обязательным.

8.2.3 Тип `KEKRecipientInfo`

Информация о получателе с использованием ранее распределенных симметричных ключей представлена в структуре `KEKRecipientInfo`. Каждая структура имеет ключ шифрования содержимого для одного или нескольких получателей, которым ранее распределены ключи шифрования ключей шифрования содержимого.

```

KEKRecipientInfo ::= SEQUENCE
{
    version          CMSVersion,
    kekid            KEKIdentifier,
    keyEncryptionAlgorithm KeyEncryptionAlgorithmIdentifier,
    encryptedKey     OCTET STRING
}
KEKIdentifier ::= SEQUENCE
{
    keyIdentifier     OCTET STRING,
    date              GeneralizedTime OPTIONAL,
    other             OtherKeyAttribute OPTIONAL
}
KeyEncryptionAlgorithmIdentifier ::= AlgorithmIdentifier

```

Типы CMSVersion, AlgorithmIdentifier, OtherKeyAttribute определены в разделе 14.

Поля типа KEKRecipientInfo имеют следующий смысл:

- version — номер версии синтаксиса; должен быть всегда 4;
- kekid — идентификатор симметричного ключа, который ранее передан отправителю и одному или нескольким получателям;
- keyEncryptionAlgorithm — определение алгоритма зашифрования ключа шифрования содержимого и его параметров; процесс зашифрования описан и значения параметров определены в 8.4;
- encryptedKey — зашифрованные по алгоритму KExp15 (см. P 1323565.1.017) ключ шифрования и имитовставка (см. 8.4.2): первые 32 байта представляют ключ, оставшиеся n байт — имитовставка. В зависимости от алгоритма n принимает следующие значения (см. 8.4.1) для алгоритма:

- id-gostr3412-2015-magma-wrap-kexp15	n = 8,
- id-gostr3412-2015-kuznyechik-wrap-kexp15	n = 16.

Поля типа KEKIdentifier имеют следующий смысл:

- keyIdentifier — идентификатор ключа зашифрования ключа, который ранее был передан отправителю и одному или нескольким получателям;
- date — дата, необязательное поле; если поле присутствует, то дата определяет единственный ключ зашифрования ключа шифрования содержимого, который ранее был распределен;
- other — дополнительная информация, используемая для определения ключа шифрования ключа отправителя; необязательное поле.

8.3 Процесс зашифрования содержимого

Для требуемого алгоритма ключ шифрования содержимого генерируется случайным образом (см. раздел 12). При использовании описанных ниже российских криптографических алгоритмов процедура дополнения содержимого не производится. Операция зашифрования отображает произвольную строку байтов (данные) в другую строку байтов (зашифрованный текст) с использованием ключа шифрования. Зашифрованные данные включают в поле структуры EnvelopedData: OCTET STRING EnvelopedData.encryptedContentInfo.encryptedContent.

8.3.1 Параметры шифрования сообщений

В данном пункте изложены рекомендации, используемые при реализации CMS с поддержкой шифрования содержимого согласно ГОСТ Р 34.12, ГОСТ Р 34.13 и P 1323565.1.017.

Идентификаторы алгоритма шифрования содержимого указываются в следующих полях:

- EnvelopedData.EncryptedContentInfo.contentEncryptionAlgorithm;
- EncryptedData.EncryptedContentInfo.contentEncryptionAlgorithm (определение структуры EncryptedData см. в разделе 10).

Для шифрования содержимого введены следующие новые идентификаторы:

```

id-gostr3412-2015-magma-ctracpkm OBJECT IDENTIFIER ::=
{
    iso(1) member-body(2) ru(643) rosstandart(7) tc26(1)
    algorithms(1) cipher(5) gostr3412-2015-magma(1) mode-ctracpkm(1)
}

```

При использовании идентификатора `id-gostr3412-2015-magma-ctracpkm` шифрование произведено с помощью блочного шифра по ГОСТ Р 34.12 «Магма» в режиме CTR-АСРКМ согласно Р 1323565.1.017. При этом длина блока гаммы s , приведенная в Р 1323565.1.017, равна 64 бита; размер секции (см. Р 1323565.1.017) — 8 Кбайт.

```
id-gostr3412-2015-magma-ctracpkm-omac OBJECT IDENTIFIER ::=
{
    iso(1) member-body(2) ru(643) rosstandart(7) tc26(1)
    algorithms(1) cipher(5) gostr3412-2015-magma(1) mode-
ctracpkm-omac(2)
}
```

При использовании идентификатора `id-gostr3412-2015-magma-ctracpkm-omac` вычисление имитовставки осуществлено с помощью шифра «Магма» по ГОСТ Р 34.12 в режиме выработки имитовставки согласно ГОСТ Р 34.13 (размер имитовставки — 64 бита), а шифрование произведено с помощью шифра «Магма» по ГОСТ Р 34.12 в режиме CTR-АСРКМ, определенном в Р 1323565.1.017. При этом длина блока гаммы s , приведенная в Р 1323565.1.017, равна 64 бита; размер секции (см. Р 1323565.1.017) — 8 Кбайт.

```
id-gostr3412-2015-kuznyechik-ctracpkm OBJECT IDENTIFIER ::=
{
    iso(1) member-body(2) ru(643) rosstandart(7) tc26(1)
    algorithms(1) cipher(5) gostr3412-2015-kuznyechik(2)
mode-ctracpkm(1)
}
```

При использовании идентификатора `id-gostr3412-2015-kuznyechik-ctracpkm` шифрование произведено с помощью блочного шифра «Кузнечик» по ГОСТ Р 34.12 в режиме CTR-АСРКМ согласно Р 1323565.1.017. При этом длина блока гаммы s , приведенная в Р 1323565.1.017, равна 128 бит; размер секции (см. Р 1323565.1.017) — 256 Кбайт.

```
id-gostr3412-2015-kuznyechik-ctracpkm-omac OBJECT IDENTIFIER ::=
{
    iso(1) member-body(2) ru(643) rosstandart(7) tc26(1)
    algorithms(1) cipher(5) gostr3412-2015-kuznyechik(2)
mode-ctracpkm-omac(2)
}
```

При использовании идентификатора `id-gostr3412-2015-kuznyechik-ctracpkm-omac` вычисление имитовставки осуществляется с помощью шифра «Кузнечик» по ГОСТ Р 34.12 в режиме выработки имитовставки согласно ГОСТ Р 34.13 (размер имитовставки — 128 бит), а шифрование производится с помощью шифра «Кузнечик» по ГОСТ Р 34.12 в режиме CTR-АСРКМ, определенном в Р 1323565.1.017. При этом длина блока гаммы s , приведенная в Р 1323565.1.017, равна 128 бит; размер секции (см. Р 1323565.1.017) — 256 Кбайт.

Алгоритмы шифрования используют для шифрования содержимого, указанного в полях:

- `EnvelopedData.EncryptedContentInfo.encryptedContent`;
- `EncryptedData.EncryptedContentInfo.encryptedContent`.

В качестве дополнительных параметров используют параметры из полей `EnvelopedData.EncryptedContentInfo.contentEncryptionAlgorithm.parameters.ukm` и `EncryptedData.EncryptedContentInfo.contentEncryptionAlgorithm.parameters.ukm` соответственно (см. 8.1).

8.3.2 Процесс формирования и разбора содержимого

Зашифрование содержимого для алгоритмов `id-gostr3412-2015-magma-ctracpkm` и `id-gostr3412-2015-kuznyechik-ctracpkm` осуществлено следующим способом:

- с использованием ключа шифрования содержимого K_{me} в зависимости от заданного алгоритма шифрования происходит зашифрование содержимого с начальным значением IV , равным соответствующим полям (n — размер поля `ukm`):

- `EnvelopedData.EncryptedContentInfo.contentEncryptionAlgorithm.parameters.ukm[1..n - 8]`,

- EncryptedData.EncryptedContentInfo.contentEncryptionAlgorithm.
parameters.ukm[1..n - 8];

- ключ шифрования содержимого K_{me} зашифрован в соответствии с выбранным механизмом управления ключами и установлен в соответствующее поле.

Расшифрование содержимого для алгоритмов id-gostr3412-2015-magma-ctracpkm и id-gostr3412-2015-kuznyechik-ctracpkm осуществлено следующим способом:

- извлечен и расшифрован ключ шифрования содержимого K_{me} (см. 8.4.2);

- с использованием ключа K_{me} осуществлено расшифрование содержимого с начальным значением IV , равным соответствующим полям (n — размер поля ukm):

- EnvelopedData.EncryptedContentInfo.contentEncryptionAlgorithm.
parameters.ukm[1..n - 8],

- EncryptedData.EncryptedContentInfo.contentEncryptionAlgorithm.
parameters.ukm[1..n - 8].

Зашифрование содержимого для алгоритмов id-gostr3412-2015-magma-ctracpkm-omac и id-gostr3412-2015-kuznyechik-ctracpkm-omac осуществлено следующим способом:

- из ключа K_{me} с использованием алгоритма KDF_TREE_GOSTR3411_2012_256, описанного в Р 50.1.113, вырабатывается два ключа:

- ключ шифрования сообщения $K(1)$,

- ключ имитозащиты $K(2)$.

Входные параметры для алгоритма KDF_TREE_GOSTR3411_2012_256 принимают следующие значения:

$$K_{in} = K_{me}$$

$$label = \text{«kdf tree»}$$

$$seed = ukm[n - 7..n]$$

$$R = 1;$$

- с использованием ключа имитозащиты $K(2)$, выработанного из K_{me} , осуществлено вычисление имитовставки для открытого текста содержимого;

- результирующее значение имитовставки добавлено в конец содержимого. Полученная строка байт зашифрована с использованием ключа шифрования $K(1)$, выработанного из K_{me} , с начальным значением IV , равным соответствующим полям:

- EnvelopedData.EncryptedContentInfo.contentEncryptionAlgorithm.
parameters.ukm[1..n - 8],

- EncryptedData.EncryptedContentInfo.contentEncryptionAlgorithm.
parameters.ukm[1..n - 8];

- последние n байт зашифрованного текста, где n зависит от выбранного алгоритма выработки имитовставки, являющиеся зашифрованной имитовставкой, в виде атрибута content-mac помещаются в поле незашифрованных атрибутов сообщения unprotectedAttrs (см. 13.4);

- ключ шифрования содержимого K_{me} зашифрован в соответствии с выбранным механизмом управления ключами и установлен в соответствующее поле.

Расшифрование содержимого для алгоритмов id-gostr3412-2015-magma-ctracpkm-omac и id-gostr3412-2015-kuznyechik-ctracpkm-omac осуществлено следующим способом:

- извлечен и расшифрован ключ шифрования содержимого K_{me} (см. 8.4.2);

- из ключа K_{me} с использованием алгоритма KDF_TREE_GOSTR3411_2012_256, описанного в Р 50.1.113, вырабатывается два ключа:

- ключ шифрования сообщения $K(1)$,

- ключ имитозащиты $K(2)$.

Входные параметры для алгоритма KDF_TREE_GOSTR3411_2012_256 принимают следующие значения:

$$K_{in} = K_{me}$$

$$label = \text{«kdf tree»}$$

$$seed = ukm[n - 7..n]$$

$$R = 1.$$

Зашифрованная имитовставка из атрибута content-mac (см. 13.4) помещена в конец зашифрованного содержимого;

- с использованием ключа шифрования $K(1)$, выработанного из K_{me} , осуществлено расшифрование с начальным значением IV, равным соответствующим полям:

- `EnvelopedData.EncryptedContentInfo.contentEncryptionAlgorithm.parameters.ukm[1..n - 8]`,

- `EncryptedData.EncryptedContentInfo.contentEncryptionAlgorithm.parameters.ukm[1..n - 8]`;

- последние n байт расшифрованного текста, где n зависит от выбранного алгоритма выработки имитовставки, обозначены как `mac-text`;

- с использованием ключа имитозащиты $K(2)$, выработанного из K_{me} , осуществлено вычисление имитовставки для расшифрованного текста за исключением имитовставки. Результирующее значение обозначено как `mac-count`;

- полученный `mac-text` сравнивается с вычисленным `mac-count`. При несовпадении размеров или значений сообщение считается искаженным.

8.4 Процесс зашифрования ключа

Исходными данными для процесса зашифрования ключа служит значение ключа шифрования содержимого K_{me} . Шифрование ключа содержимого осуществлено на ключе шифрования ключей, вырабатываемом или генерируемом исходя из выбранного механизма управления ключами. Любой из указанных выше механизмов управления ключами может быть использован для каждого получателя содержимого. Операция зашифрования отображает произвольную строку байтов (данные) в другую строку байтов (зашифрованный текст) с использованием ключа шифрования. Зашифрованный ключ включается в поле структуры `EnvelopedData.RecipientInfo.EncryptedKey` в зависимости от выбранного механизма управления ключами.

8.4.1 Параметры шифрования ключей

В данном пункте изложены рекомендации, используемые при реализации CMS с поддержкой шифрования ключей согласно алгоритмам KEsp15 (см. P 1323565.1.017).

Алгоритм зашифрования ключа описан в поле `keyEncryptionAlgorithm.algorithm` и должен принимать одно из следующих значений:

```
id-gostr3412-2015-magma-wrap-kexp15 OBJECT IDENTIFIER ::=
{
    iso(1) member-body(2) ru(643) rosstandart(7) tc26(1)
    algorithms(1) wrap(7) gostr3412-2015-magma(1) kexp15(1)
}
id-gostr3412-2015-kuznyechik-wrap-kexp15 OBJECT IDENTIFIER ::=
{
    iso(1) member-body(2) ru(643) rosstandart(7) tc26(1)
    algorithms(1) wrap(7) gostr3412-2015-kuznyechik(2) kexp15(1)
}
```

Для механизмов управления ключами `ktri` и `kari` дополнительными параметрами для алгоритма зашифрования ключа служит структура `GostR3410-12-KEG-Parameters`, расположенная в поле `keyEncryptionAlgorithm.parameters`. Поле `algorithm` данной структуры принимает одно из следующих значений:

```
id-tc26-agreement-gost-3410-12-256 OBJECT IDENTIFIER ::=
{
    iso(1) member-body(2) ru(643) rosstandart(7) tc26(1)
    algorithms (1) agreement(6) gost3410-2012-256(1)
}
id-tc26-agreement-gost-3410-12-512 OBJECT IDENTIFIER ::=
{
    iso(1) member-body(2) ru(643) rosstandart(7) tc26(1)
    algorithms (1) agreement(6) gost3410-2012-512(2)
}
```

В зависимости от заданного идентификатора алгоритма согласования (OID) выбирают KEG-256 или KEG-512.

Процедура зашифрования ключа для механизмов управления ключами *ktri* и *kari* следующая:

- в зависимости от механизма управления ключами вырабатываются ключи KEK_t и KIM_t ;
- в зависимости от алгоритма зашифрования ключа происходит зашифрование ключа на ключе KEK_t и с выработкой имитовставки на ключе KIM_t по алгоритму KEExp15 (см. P 1323565.1.017).

Процедуру расшифрования выполняют аналогично.

8.4.2 Процесс формирования и разбора ключей

8.4.2.1 Процесс формирования и разбора ключей на основе статического протокола Диффи—Хеллмана

Для формирования структуры с использованием сертификата ключа проверки ЭП получателя используют следующий алгоритм:

- проверяют соответствие параметров ключа проверки ЭП отправителя и ключа проверки ЭП получателя. При несовпадении параметров алгоритм завершается с ошибкой;
- в качестве ключа K_S принимают ключ ЭП отправителя;
- заполняют поле `EnvelopedData.recipientInfos.kari.originator` в зависимости от желаемого способа задания ключа проверки ЭП отправителя (см. 8.2.2). Параметры и битовое представление ключа проверки ЭП в точности совпадают с их представлением в сертификате (см. [2]);
- вырабатывается уникальный (случайный) ненулевой UKM длиной 32 байта, который кодируется по правилам типа OCTET STRING и записывается в поле `EnvelopedData.recipientInfos.kari.ukm`;
- для каждого получателя вырабатываются два ключа KEK_t и KIM_t с использованием ключа K_S , ключа проверки ЭП получателя P_r , UKM и алгоритма KEG (см. P 1323565.1.020—2018, 6.4.5):

$$KIM_t || KEK_t = KEG (K_S, P_r, UKM [1..24]);$$

- вырабатывается случайный симметричный ключ K_m , соответствующий алгоритму, указанному в поле `EnvelopedData.encryptedContentInfo.contentEncryptionAlgorithm`;
- для каждого получателя осуществлен экспорт ключа K_m на ключах KEK_t и KIM_t с использованием алгоритма экспорта KEExp15 (см. P 1323565.1.017), при этом в качестве ключа K_{MAC}^{EXP} принимается ключ KIM_t ; в качестве ключа K_{ENC}^{EXP} — ключ KEK_t . В качестве IV используется $UKM[25..24 + n/2]$, где n — длина блока, выраженная в байтах;
- результатом работы алгоритма KEExp15 является строка KEXP, содержащая в себе зашифрованный ключ и имитовставку в соответствии с P 1323565.1.017;
- результирующая строка KEXP записана в поле `EnvelopedData.recipientInfos.kari.recipientEncryptedKeys.encryptedKey`.

Для получения сессионного ключа K_m из сообщения M с использованием ключа ЭП K_r применяют следующий алгоритм:

- извлекают строку KEXP из поля `EnvelopedData.recipientInfos.kari.recipientEncryptedKeys.encryptedKey`, содержащую в себе зашифрованный ключ K_m^{EXP} и имитовставку согласно P 1323565.1.017;
- выбирают алгоритм и параметры ключа проверки ЭП отправителя P_s из структуры `EnvelopedData.recipientInfos.kari.originator` с помощью либо сертификата, либо ключа проверки ЭП. Проверяют соответствие алгоритма и параметров собственного ключа ЭП параметрам ключа проверки ЭП отправителя P_s . При несоответствии параметров алгоритм завершается с ошибкой;
- вырабатываются два ключа KEK_t и KIM_t с использованием ключа ЭП получателя K_r , ключа проверки ЭП отправителя P_s , UKM и алгоритма KEG (см. P 1323565.1.020—2018, 6.4.5.1):

$$KIM_t || KEK_t = KEG (K_r, P_s, UKM);$$

- осуществлены импорт и проверка имитозащиты ключа K_m^{EXP} на ключах KEK_t и KIM_t с использованием алгоритма KImp15 (см. P 1323565.1.017). При этом в качестве ключа K_{MAC}^{EXP} принимается ключ KIM_t , в качестве ключа K_{ENC}^{EXP} — ключ KEK_t . Результатом импорта является ключ K_m .

8.4.2.2 Процесс формирования и разбора ключей на основе эфемерного протокола Диффи—Хеллмана

Для формирования структуры с использованием сертификата ключа проверки ЭП получателя использован следующий алгоритм:

- проверяют, содержат или не содержат все сертификаты получателей расширения `KeyUsage` и присутствие флага `keyAgreement`. В последнем случае должен отсутствовать флаг `encipherOnly`;

- генерируется случайный эфемерный ключ K_E с использованием алгоритма и параметров ключа получателя (см. 12). Обозначают точку P_E на эллиптической кривой E , вычисляемую по следующему равенству:

$$P_E = [K_E]P = \underbrace{P + \dots + P}_{k \text{ раз}}$$

где P — фиксированная точка эллиптической кривой E , определяемая значением идентификатора, содержащегося в сертификате ключа проверки ЭП P_r ;

- эфемерный случайный ключ может быть создан как отдельно для каждого получателя, так и один для любого числа получателей;

- заполняются поля `EnvelopedData.recipientInfos.ktri.rid` или `EnvelopedData.recipientInfos.kari.recipientEncryptedKeys.rid` в зависимости от выбранного алгоритма согласования ключей. Алгоритм и параметры эфемерного ключа проверки ЭП отправителя помещаются в поле `EnvelopedData.recipientInfos.ktri.encryptedKey.ephemeralPublicKey` или в поле `EnvelopedData.recipientInfos.kari.originator.originatorKey.algorithm`. Ключ проверки ЭП P_E помещается в поле `ephemeralPublicKey.publicKey` или в поле `EnvelopedData.recipientInfos.kari.originator.originatorKey.publicKey`. Идентификаторы объектов ASN.1, параметры, битовое представление в точности совпадает с представлением подписи в сертификате, описанным в [2];

- вырабатывается уникальный (случайный) ненулевой UKM длиной 32 байта, который кодируется по правилам типа OCTET STRING и записывается в поле `EnvelopedData.recipientInfos.ktri.encryptedKey.ukm` или в поле `EnvelopedData.recipientInfos.kari.ukm`;

- вырабатываются два ключа KEK_t и KIM_t с использованием ключа K_E , ключа проверки ЭП получателя P_r , UKM и алгоритма KEG (см. Р 1323565.1.020—2018, 6.4.5.1):

$$KIM_t \parallel KEK_t = KEG(K_E, P_r, UKM);$$

- вырабатывается случайный симметричный ключ K_m , соответствующий алгоритму в поле `EnvelopedData.encryptedContentInfo.contentEncryptionAlgorithm`;

- осуществляется экспорт ключа K_m на ключах KEK_t и KIM_t с использованием алгоритма экспорта KEExp15 (см. Р 1323565.1.017), при этом в качестве ключа K_{MAC}^{EXP} принимается ключ KIM_t ; в качестве ключа K_{ENC}^{EXP} — ключ KEK_t . В качестве IV использован UKM $[25..24 + n/2]$, где n — длина блока, выраженная в байтах;

- результатом работы алгоритма KEExp15 является строка KEXP, содержащая в себе зашифрованный ключ и имитовставку в соответствии с Р 1323565.1.017;

- результирующая строка KEXP записана в поле `EnvelopedData.recipientInfos.ktri.encryptedKey.encryptedKey` или в поле `EnvelopedData.recipientInfos.kari.recipientEncryptedKeys.encryptedKey`.

Если сообщение отправлено нескольким получателям с различными параметрами ключа проверки ЭП, то для каждого набора параметров генерируется свой эфемерный ключ (см. 12) и создается своя структура `KeyTransRecipientInfo` или `KeyAgreeRecipientInfo`. Сообщения для нескольких получателей с одинаковыми параметрами ключа проверки ЭП могут использовать один эфемерный ключ.

Для получения сессионного ключа K_m из сообщения M с использованием ключа ЭП K_r применен следующий алгоритм:

- извлекают строку KEXP из поля `EnvelopedData.recipientInfos.ktri.encryptedKey.encryptedKey` или из поля `EnvelopedData.recipientInfos.kari.recipientEncryptedKeys.encryptedKey`, содержащую зашифрованный ключ K_m^{EXP} и имитовставку согласно Р 1323565.1.017;

- выбирают алгоритм, параметры и ключ проверки ЭП отправителя P_E из структуры `EnvelopedData.recipientInfos.ktri.rid` или `EnvelopedData.recipientInfos.kari.recipientEncryptedKeys.rid` с помощью либо сертификата, либо ключа проверки ЭП. Проверяют соответствие алгоритма и параметров собственного ключа ЭП параметрам ключа проверки ЭП отправителя P_E . При несоответствии параметров алгоритм завершается с ошибкой;

- вырабатываются два ключа KEK_t и KIM_t с использованием ключа ЭП получателя K_r , ключа проверки ЭП отправителя P_E , UKM и алгоритма KEG (см. Р 1323565.1.020—2018, 6.4.5.1):

$$KIM_t \parallel KEK_t = KEG(K_r, P_E, UKM);$$

- осуществляются импорт и проверка имитозащиты ключа K_m^{EXP} на ключах KEK_t и KIM_t с использованием алгоритма KImp15 (см. Р 1323565.1.017). При этом в качестве ключа K_{MAC}^{EXP} принимается ключ KIM_t ; в качестве ключа K_{ENC}^{EXP} — ключ KEK_t . Результатом импорта является ключ K_m .

9 Содержимое типа «хэшированные данные»

Содержимое типа «хэшированные данные» состоит из содержимого любого типа и результата функции хэширования содержимого.

Как правило, тип содержимого «хэшированные данные» используют для контроля целостности содержимого, а результат становится входом для содержимого типа «конверт данных».

Для построения содержимого типа «хэшированные данные» выполняют следующие шаги:

- определение алгоритма хэширования и вычисление значения хэш-функции от содержимого;
- запись идентификатора алгоритма вычисления хэш-функции и значения хэш-функции вместе с содержимым в структуру *DigestedData*.

Получатель осуществляет подсчет значения хэш-функции и сравнивает результат вычисления с извлеченным из сообщения значением хэш-функции.

9.1 Тип *DigestedData*

Следующий идентификатор определяет тип «хэшированные данные»:

```
id-digestedData OBJECT IDENTIFIER ::=
{
    iso(1) member-body(2) us(840) rsadsi(113549) pkcs(1) pkcs7(7) 5
}
```

Содержимое типа «хэшированные данные» представлено в виде структуры *DigestedData*. Структура *DigestedData* в формате ASN.1 приведена следующим образом:

```
DigestedData ::= SEQUENCE
{
    version                CMSVersion,
    digestAlgorithm        DigestAlgorithmIdentifier,
    encapsContentInfo      EncapsulatedContentInfo,
    digest                 Digest
}
DigestAlgorithmIdentifier ::= AlgorithmIdentifier
Digest ::= OCTET STRING
```

Типы *CMSVersion* и *AlgorithmIdentifier* определены в разделе 14; тип *EncapsulatedContentInfo* — в 7.2.

Поля типа *DigestedData* имеют следующий смысл:

- *version* — номер версии синтаксиса. Версия синтаксиса должна быть определена согласно [1], раздел 7;

- *digestAlgorithm* — определение алгоритма хэширования и его параметров. Процесс вычисления хэш-функции аналогичен процессу, описанному в 7.4, за исключением того, что отсутствуют подписанные атрибуты. Если поле *parameters* не использовано, его значение должно отсутствовать полностью;

- *encapContentInfo* — хэшируемое содержимое в соответствии с определением согласно 7.2;

- *digest* — результат хэширования.

Порядок следования полей в *digestAlgorithm*, *encapContentInfo*, *digest* позволяет обработать значение *DigestedData* за один проход.

9.2 Специфика данных типа «хэшированные данные»

В данном подразделе изложены правила использования алгоритмов хэширования по ГОСТ Р 34.11, применяемые в CMS.

Формат и идентификаторы алгоритмов полностью соответствуют [3].

Использование хэш-кодов в разных типах содержимого в форматах:

- хэш-код указан в поле `digest` структуры `DigestedData` для типа содержимого «хэшированные данные»;

- хэш-код указан в подписанном атрибуте `MessageDigest` для типов содержимого, имеющих возможность использования подписанного атрибута;

- хэш-код указан входным параметром для алгоритмов подписей.

9.2.1 Сообщения с длиной хэш-кода 256 бит

Алгоритм хэширования по ГОСТ Р 34.11 с длиной хэш-кода 256 бит имеет следующий идентификатор:

```
id-tc26-gost3411-2012-256 OBJECT IDENTIFIER ::=
{
    iso(1) member-body(2) ru(643) rosstandart(7) tc26(1)
    algorithms(1) digest(2) gost3411-2012-256(2)
}
```

Для задания поля `digest` структуры `DigestedData` или при наличии подписанного атрибута `MessageDigest` значение хэш-функции сообщения содержит 32 байта:

```
GostR3411-2012-256-Digest ::= OCTET STRING (SIZE (32))
```

Представление значения хэш-кода соответствует значению h алгоритма ГОСТ Р 34.11 в виде строки байтов и записывается в формате `little-endian` (старший байт справа).

9.2.2 Сообщения с длиной хэш-кода 512 бит

Алгоритм хэширования по ГОСТ Р 34.11 с длиной хэш-кода 512 бит имеет следующий идентификатор:

```
id-tc26-gost3411-2012-512 OBJECT IDENTIFIER ::=
{
    iso(1) member-body(2) ru(643) rosstandart(7) tc26(1)
    algorithms(1) digest(2) gost3411-2012-512(3)
}
```

Для задания поля `digest` структуры `DigestedData` или при наличии подписанного атрибута `MessageDigest` значение хэш-функции сообщения содержит 64 байта:

```
GostR3411-2012-512-Digest ::= OCTET STRING (SIZE (64))
```

Представление значения хэш-кода соответствует значению h алгоритма ГОСТ Р 34.11 в виде строки байтов и записывается в формате `little-endian` (старший байт справа).

10 Содержимое типа «зашифрованные данные»

Содержимое типа «зашифрованные данные» состоит из зашифрованного содержимого любого типа. В отличие от содержимого типа «конверт данных» данный тип не содержит ни получателей, ни зашифрованных ключей. Распределение ключей происходит с помощью внешних средств.

Как правило, тип «зашифрованные данные» применяют для хранения шифрованных локальных данных.

10.1 Тип `EncryptedData`

Следующий идентификатор определяет тип «зашифрованные данные»:

```
id-encryptedData OBJECT IDENTIFIER ::=
{
    iso(1) member-body(2) us(840) rsadsi(113549) pkcs(1) pkcs7(7) 6
}
```

Содержимое типа «зашифрованные данные» приведено в виде структуры `EncryptedData`. Структура `EncryptedData` в формате ASN.1 представлена следующим образом:

```
EncryptedData ::= SEQUENCE
{
```

```

    version                CMSVersion,
    encryptedContentInfo    EncryptedContentInfo,
    unprotectedAttrs[1]    IMPLICIT UnprotectedAttributes OPTIONAL
}
EncryptedContentInfo ::= SEQUENCE
{
    contentType            ContentType,
    contentEncryptionAlgorithm
ContentEncryptionAlgorithmIdentifier,
    encryptedContent[0]    IMPLICIT EncryptedContent OPTIONAL
}
ContentType ::= OBJECT IDENTIFIER
ContentEncryptionAlgorithmIdentifier ::= SEQUENCE
{
    encryptionAlgorithmOID OBJECT IDENTIFIER,
    parameters              Gost3412-15-Encryption-Parameters
}
Gost3412-15-Encryption-Parameters ::= SEQUENCE
{
    ukm                    OCTET STRING
}
EncryptedContent ::= OCTET STRING
UnprotectedAttributes ::= SET SIZE (1..MAX) OF Attribute

```

Типы CMSVersion, Attribute определены в разделе 14.

Поля типа EncryptedData имеют следующий смысл:

- version — номер версии синтаксиса. Версия синтаксиса должна быть определена согласно [1], раздел 8;
- encryptedContentInfo — зашифрованное содержимое (подробнее см. 8.1);
- unprotectedAttrs — набор незашифрованных атрибутов, являющийся необязательным полем.

10.2 Специфика данных типа «зашифрованные данные»

Входным параметром для алгоритма шифрования по ГОСТ Р 34.12 служит один ключ, полученный внешним способом. Описания параметров зашифрованного сообщения, алгоритма выработки ключей шифрования содержимого и алгоритма вычисления имитовставки, режима шифрования и других параметров полностью совпадают с их аналогичными описаниями согласно 8.3.

11 Содержимое типа «аутентифицированные данные»

Содержимое типа «аутентифицированные данные» состоит из содержимого любого типа, имитовставки, зашифрованных ключей имитозащиты для одного получателя или более.

Сочетание имитовставки и зашифрованного ключа имитозащиты необходимо для получателя, для того чтобы проверить целостность содержимого. Любое содержимое может быть защищено для любого количества получателей.

Процесс создания данных типа «аутентифицированные данные» состоит из следующих шагов:

- генерируется случайный ключ для конкретного алгоритма вычисления имитовставки (см. 12);
- ключ имитозащиты зашифровывается для каждого получателя. Подробности этого процесса зависят от используемого механизма управления ключами (более подробно см. 8.4);
- для каждого получателя зашифрованный ключ имитозащиты и другая информация, специфичная для данного получателя, записываются в структуру RecipientInfo, определенную в 8.2;
- используя ключ имитозащиты, отправитель вычисляет имитовставку для содержимого. Если отправитель использует дополнительное содержимое для аутентификации (см. 11.2), то вычисляется хэш-код от содержимого, а от полученного результата и другой информации — имитовставка.

11.1 Тип AuthenticatedData

Следующий идентификатор определяет данные типа «аутентифицированные данные»:

```
id-ct-authData OBJECT IDENTIFIER ::=
{
    iso(1) member-body(2) us(840) rsadsi(113549)
    pkcs(1) pkcs-9(9) smime(16) ct(1) 2
}
```

Содержимое типа «аутентифицированные данные» представлено в виде структуры AuthenticatedData. Структура AuthenticatedData в формате ASN.1 приведена следующим образом:

```
AuthenticatedData ::= SEQUENCE
{
    version                CMSVersion,
    originatorInfo[0]     IMPLICIT OriginatorInfo OPTIONAL,
    recipientInfos        RecipientInfos,
    macAlgorithm           MessageAuthenticationCodeAlgorithm,
    digestAlgorithm[1]    DigestAlgorithmIdentifier OPTIONAL,
    encapsulatedContentInfo EncapsulatedContentInfo,
    authAttrs[2]         IMPLICIT AuthAttributes OPTIONAL,
    mac                   MessageAuthenticationCode,
    unauthAttrs[3]       IMPLICIT UnauthAttributes OPTIONAL
}
RecipientInfos ::= SET SIZE (1..MAX) OF RecipientInfo
MessageAuthenticationCodeAlgorithm ::= AlgorithmIdentifier
DigestAlgorithmIdentifier ::= AlgorithmIdentifier
AuthAttributes ::= SET SIZE (1..MAX) OF Attribute
UnauthAttributes ::= SET SIZE (1..MAX) OF Attribute
MessageAuthenticationCode ::= OCTET STRING
```

Типы CMSVersion, OriginatorInfo, AlgorithmIdentifier, Attribute определены в разделе 14, тип RecipientInfo — в 8.2, тип EncapsulatedContentInfo — в 7.2.

Поля структуры AuthenticatedData имеют следующий смысл:

- version — номер версии синтаксиса. Версия синтаксиса должна быть определена согласно [1], 9.1;
- originatorInfo — информация об отправителе, необязательное поле, отсутствует для российских криптографических алгоритмов;
- recipientInfos — список информации о каждом из получателей, данный список не может быть пустым (подробнее см. 8.1);
- macAlgorithm — определение алгоритма вычисления имитовставки и его параметров, которые использует отправитель. Расположение поля macAlgorithm позволяет выполнять обработку сообщения за один проход;
- digestAlgorithm — определение алгоритма вычисления хэш-функции и его параметров, используемых для вычисления значения от вложенного содержимого, если присутствуют аутентифицированные атрибуты. Процесс вычисления значения хэш-функции описан в 7.4. Расположение поля digestAlgorithm позволяет выполнять обработку сообщения за один проход. Если присутствует поле digestAlgorithm, то поле authAttrs также должно присутствовать;
- encapsulatedContentInfo — хэшируемое содержимое в соответствии с определением согласно 7.2;
- authAttrs — набор аутентифицируемых атрибутов. Поле не является обязательным, но оно должно присутствовать, если тип содержимого структуры EncapsulatedContentInfo не представляет собой «простые данные». Если поле authAttrs присутствует, то и поле digestAlgorithm также должно присутствовать. Поле authAttrs должно быть представлено в DER-кодировке, даже если остальная часть структуры кодируется в BER-кодировку. Если поле присутствует, то оно должно содержать, как минимум два атрибута:

- `content-type` — атрибут, определяющийся значением типа содержимого `Encapsulated-ContentInfo` (см. 13.1),
- `message-digest` — атрибут, содержащий значение хэш-функции от содержимого (см. 13.2);
- `mac` — значение имитовставки;
- `unauthAttrs` — набор неаутентифицируемых атрибутов. Поле не является обязательным.

11.2 Формирование имитовставки

Процесс вычисления имитовставки заключается в вычислении имитовставки или для аутентифицируемого содержимого, или для результата вычисления хэш-функции от аутентифицированного содержимого:

- при отсутствии атрибутов в поле `authAttrs` имитовставка вычисляется для содержимого поля `encapContentInfo.eContent`;
- при наличии атрибутов в поле `authAttrs` для содержимого `encapContentInfo.eContent` вычисляется хэш-код и помещается в поле `message-digest`, а имитовставка вычисляется для всего содержимого `authAttrs`.

Если поле `authAttrs` отсутствует, то значение поля `encapContentInfo.eContent` должно представлять собой строку байтов. Входными параметрами для алгоритма вычисления имитовставки являются только те байты, которые соответствуют значению `eContent`; байты тэга и длины не следует использовать. Отсутствие байтов длины в данных типа «аутентифицированные данные» является преимуществом, так как длина не должна быть заранее известна.

Если поле `authAttrs` присутствует, то атрибут `content-type` (см. 13.1) и атрибут `message-digest` (см. 13.2) должны быть включены в результат вычисления имитовставки, и входным параметром для алгоритма вычисления имитовставки является закодированный атрибут `authAttrs` в DER-кодировке. Тэг `IMPLICIT[2]` в поле `authAttrs` не используется для DER-кодирования, для этого применяется тэг `EXPLICIT SET OF`. То есть в вычисление имитовставки должен быть включен DER закодированный тэг `SET OF`, а не тэг `IMPLICIT[2]`, вместе с длиной и содержимым значения `authAttrs`.

Процесс вычисления хэш-функции заключается в вычислении значения от аутентифицированного сообщения. Входным параметром для алгоритма вычисления хэш-функции служит значение вложенного содержимого для аутентификации. В частности, параметром является значение `encapContentInfo.eContent`, к которому применяется процесс аутентификации. Только те байты, которые содержат значение `encapContentInfo.eContent`, служат входом для алгоритма вычисления хэш-функции без включения байтов тэга и длины. Это становится преимуществом, так как длина аутентифицированного содержимого не должна быть известна заранее. Несмотря на то что байты тэга и длины поля `encapContentInfo.eContent` не включены в процесс вычисления хэш-функции, они по-прежнему защищены, но другим способом. Целостность значения поля длины обусловлена криптографическими свойствами функции хэширования, так как алгоритмически сложно найти два сообщения различной длины, которые имеют одинаковые значения хэш-функции.

Входными параметрами для алгоритма вычисления имитовставки являются данные, определенные выше, и ключ аутентификации, передаваемый в структуре `recipientInfo`. Подробности вычисления имитовставки зависят от используемого алгоритма. Идентификатор алгоритма вместе со своими параметрами, которые задает отправитель для алгоритма вычисления имитовставки, передается в поле `macAlgorithm`. Имитовставка, вычисленная отправителем, кодируется в строку байтов и записывается в поле `mac`.

11.3 Формирование имитовставки для последующей проверки

Входными параметрами для алгоритма выработки имитовставки для последующего сравнения полученного результата с передаваемым в сообщении служат данные (определяется наличием или отсутствием поля `authAttrs`, см. 11.2) и ключ аутентификации, передаваемый в структуре `recipientInfo`. Подробности вычисления имитовставки зависят от используемого алгоритма (см. 11.4).

Получатель не должен полагаться на вычисленные отправителем значения имитовставки и хэш-функции. Содержимое аутентифицируется в соответствии с описанием, приведенным в 11.2. Если отправитель включил аутентифицируемые атрибуты, то содержимое поля `authAttrs` определяется в соответствии с 11.2. Получатель должен вычислить значение хэш-функции от сообщения и убедиться в его совпадении со значением `message-digest` в составе `authAttrs`. Для успешной аутентифика-

ции значение имитовставки, вычисленной получателем, должно совпадать со значением имитовставки в поле `mac`, также должны совпадать соответствующие значения хэш-функций.

11.4 Специфика данных типа «аутентифицированные данные»

В данном подразделе изложены соглашения, используемые при реализации CMS с поддержкой кода аутентификации сообщения, согласно Р 50.1.113.

Идентификаторы алгоритма указаны в поле `AuthenticatedData.macAlgorithm`.

Значения кода аутентификации указываются в поле `AuthenticatedData.mac`.

Ключ аутентификации генерируется случайным образом (см. 12) и должен быть защищен на основе алгоритма согласования ключей, изложенного в 8.2.

11.4.1 Сообщения с длиной хэш-кода 256 бит

В основе функции `HMAC_GOSTR3411_2012_256` лежит функция хэширования по ГОСТ Р 34.11 с длиной хэш-кода 256 бит (см. Р 1323565.1.017).

В настоящих рекомендациях для данного алгоритма указан следующий идентификатор объекта (OID):

```
id-tc26-hmac-gost-3411-2012-256 OBJECT IDENTIFIER ::=
{
    iso(1) member-body(2) ru(643) rosstandart(7) tc26(1)
    algorithms (1) mac(4) gost3411-2012-256(1)
}
```

11.4.2 Сообщения с длиной хэш-кода 512 бит

В основе функции `HMAC_GOSTR3411_2012_512` лежит функция хэширования по ГОСТ Р 34.11 с длиной хэш-кода 512 бит (см. Р 1323565.1.017).

В настоящих рекомендациях для данного алгоритма указан следующий идентификатор объекта (OID):

```
id-tc26-hmac-gost-3411-2012-512 OBJECT IDENTIFIER ::=
{
    iso(1) member-body(2) ru(643) rosstandart(7) tc26(1)
    algorithms (1) mac(4) gost3411-2012-512(2)
}
```

12 Вопросы безопасности

Следует учитывать, что аутентификация содержимого обеспечена использованием статического протокола Диффи—Хеллмана для содержимого типов «конверт данных» и «аутентифицированные данные». Для обеспечения аутентификации содержимого типа «конверт данных» с использованием эфемерного протокола Диффи—Хеллмана и для содержимого типа «зашифрованные данные» необходимо предварительно обрабатывать содержимое указанных типов в содержимое типа «подписанные данные» или в содержимое типа «аутентифицированные данные» с использованием статического протокола Диффи—Хеллмана.

При использовании статического протокола Диффи—Хеллмана не рекомендуется использовать представление ключа проверки ЭП отправителя в виде чистого ключа (`originatorKey[1]` `OriginatorPublicKey` в структуре, приведенной в 8.2.2), так как данный вариант не защищен от подмены отправителя.

Для генерации случайных данных (в том числе и случайных ключей) необходимо использовать датчики случайных чисел согласно Р 1323565.1.012.

13 Полезные атрибуты

В данном разделе определены атрибуты, которые могут быть использованы с содержимым типа

- «подписанные данные»;
- «конверт данных»;
- «хэшированные данные»;
- «зашифрованные данные»;
- «аутентифицированные данные».

13.1 Атрибут content-type

Атрибут `content-type` определяет тип содержимого `ContentInfo` в содержимом типов «подписанные данные» или «аутентифицированные данные». Атрибут `content-type` должен присутствовать тогда, когда подписанные атрибуты присутствуют в данных типа «подписанные данные» или аутентифицированные атрибуты присутствуют в данных типа «аутентифицированные данные». Значение атрибута `content-type` должно соответствовать значению поля `encapContentInfo.eContentType` в данных обоих типов.

Тип атрибута `content-type` должен быть подписанным или аутентифицированным атрибутом и не должен быть неподписанным атрибутом, неаутентифицированным атрибутом или незащищенным атрибутом.

Следующий идентификатор определяет атрибут `content-type`:

```
id-contentType OBJECT IDENTIFIER ::=
{
    iso(1) member-body(2) us(840) rsadsi(113549) pkcs(1) pkcs9(9) 3
}
```

Атрибут `content-type` в формате ASN.1 представлен типом `ContentType`:

```
ContentType ::= OBJECT IDENTIFIER
```

Так как синтаксис определяет `SET OF AttributeValue`, то атрибут `content-type` должен содержать единственное значение; ноль или несколько экземпляров `AttributeValue` не допускаются.

Синтаксис `SignedAttributes` и `AuthAttributes` определяются как `SET OF Attributes`. Структура `SignedAttributes` в `SignerInfo` не должна включать несколько экземпляров атрибута `content-type`. Аналогично, структура `AuthAttributes` в `AuthenticatedData` не должна включать несколько экземпляров атрибута `content-type`.

13.2 Атрибут message-digest

Атрибут `message-digest` содержит хэш-код от подписываемого содержимого из поля `encapContentInfo.eContent` в данных типа «подписанные данные» (см. раздел 7) или в данных типа «аутентифицированные данные» (см. раздел 11). Для данных типа «подписанные данные» значение хэш-функции вычисляется с использованием алгоритма хэширования подписывающего; для данного типа «аутентифицированные данные» значение хэш-функции — с использованием алгоритма хэширования отправителя.

В данных типа «подписанные данные» подписанный атрибут `message-digest` должен присутствовать, если присутствуют любые подписанные атрибуты. В данных типа «аутентифицированные данные» аутентифицированный атрибут `message-digest` должен присутствовать, если присутствует любой аутентифицированный атрибут.

Атрибут `message-digest` должен быть подписанным атрибутом или аутентифицированным атрибутом и не должен быть неподписанным атрибутом, неаутентифицированным атрибутом или незащищенным атрибутом.

Следующий идентификатор определяет атрибут `message-digest`:

```
id-messageDigest OBJECT IDENTIFIER ::=
{
    iso(1) member-body(2) us(840) rsadsi(113549) pkcs(1) pkcs9(9) 4
}
```

Атрибут `message-digest` в формате ASN.1 представлен типом `MessageDigest`:

```
MessageDigest ::= OCTET STRING
```

Атрибут `message-digest` должен содержать единственное значение, несмотря на то что синтаксис определяет `SET OF AttributeValue`. Он не должен быть пустым или содержать несколько экземпляров `AttributeValue`.

Синтаксис `SignedAttributes` и синтаксис `AuthAttributes` определяют `SET OF Attribute`. Поле `SignedAttributes` в структуре `SignerInfo` должно включать только один эк-

земпляр атрибута `message-digest`. Аналогично, поле `AuthAttributes` в структуре `AuthenticatedData` должно включать только один экземпляр атрибута `message-digest`.

13.3 Атрибут `countersignature`

Атрибут `countersignature` указывает одну или несколько подписей на значение поля `SignerInfo.SignatureValue`, содержащих байты подписи для данных типа «подписанные данные». Значение хэш-функции для вычисления удостоверяющей подписи формируется из непосредственно байтов самой подписи, не включая в себя байты тэга и длины. Таким образом, атрибут `countersignature` удостоверяет другую подпись.

Атрибут `countersignature` должен быть неподписанным атрибутом и не должен быть подписанным атрибутом, аутентифицированным атрибутом, неаутентифицированным атрибутом или защищенным атрибутом.

Следующий идентификатор определяет удостоверяющую подпись:

```
id-countersignature OBJECT IDENTIFIER ::=
{
    iso(1) member-body(2) us(840) rsadsi(113549) pkcs(1) pkcs9(9) 6
}
```

Атрибут `countersignature` в формате АСН.1 представлен типом `Countersignature`:

```
Countersignature ::= SignerInfo
```

Значение `countersignature` имеет такое же значение, как `SignerInfo` для обычных подписей, за исключением того, что:

- поле `signedAttributes` не должно содержать атрибут `content-type`; для удостоверяющих подписей содержимое отсутствует;
- поле `signedAttributes` должно содержать атрибут значения хэш-функции, если он содержит другие атрибуты;
- входными параметрами для алгоритма вычисления хэш-функции служат байты поля `signatureValue` структуры `SignerInfo`, представленного в DER-кодировке.

Атрибут `countersignature` может содержать несколько значений. Синтаксис определяет SET OF `AttributeValue` и должен содержать один или несколько экземпляров `AttributeValue`.

Синтаксис атрибута `UnsignedAttributes` определяется как SET OF `Attributes`. Атрибут `UnsignedAttributes` в `signerInfo` может содержать несколько экземпляров атрибута `countersignature`.

Атрибут `countersignature`, так как он имеет тип `SignerInfo`, сам по себе может содержать атрибут `countersignature`. Таким образом, можно построить вложенную структуру из атрибутов `countersignature`.

13.4 Атрибут `content-mac`

Атрибут `content-mac` содержит зашифрованное значение имитовставки, выработанное от незашифрованного значения содержимого сообщения. Формат атрибута представлен в следующей структуре:

```
content-mac ::= SEQUENCE
{
    id-cms-mac-attr          OBJECT IDENTIFIER,
    encryptedMacs           SET OF EncryptedMac,
}
EncryptedMac ::= OCTET STRING
```

Следующий идентификатор определяет атрибут `content-mac`:

```
id-cms-mac-attr OBJECT IDENTIFIER ::=
{
    iso(1) member-body(2) ru(643) rosstandart(7) tc26(1) modules(0)
    cms(6) attributes(1) mac-attribute(1)
}
```

Атрибут `content-mac` должен содержать единственное значение, хотя синтаксис определяет SET OF AttributeValue. Он не должен быть пустым или содержать несколько экземпляров AttributeValue.

14 Полезные типы

14.1 Тип CMSVersion

```
CMSVersion ::= INTEGER { v0(0), v1(1), v2(2), v3(3), v4(4), v5(5) }
```

Данный тип определяет номер версии синтаксиса для последующей совместимости с новыми версиями спецификации.

14.2 Тип IssuerAndSerialNumber

```
IssuerAndSerialNumber ::= SEQUENCE
{
    issuer          Name,
    serialNumber   CertificateSerialNumber
}
```

```
CertificateSerialNumber ::= INTEGER
```

Тип IssuerAndSerialNumber определяет сертификат и тем самым ключ проверки ЭП. Данный тип представляет собой структуру со следующими значениями полей:

- issuer — имя издателя сертификата;
- serialNumber — серийный номер сертификата.

14.3 Тип RevocationInfoChoices

```
RevocationInfoChoices ::= SET OF RevocationInfoChoice
RevocationInfoChoice ::= CHOICE
{
    crl          CertificateList,
    other[1]    IMPLICIT OtherRevocationInfoFormat
}
OtherRevocationInfoFormat ::= SEQUENCE
{
    otherRevInfoFormat OBJECT IDENTIFIER,
    otherRevInfo       ANY DEFINED BY otherRevInfoFormat
}
```

Тип RevocationInfoChoices определяет множество источников информации об аннулированных сертификатах. Предполагается, что информации достаточно для того, чтобы проверить корректность сертификата на отзыв, но эта проверка не носит обязательный характер. Тип RevocationInfoChoice предоставляет два варианта указания источников информации об аннулированных сертификатах. Первый — crl — списки аннулированных сертификатов, второй — other — любые другие источники информации.

14.4 Тип AlgorithmIdentifier

```
AlgorithmIdentifier ::= SEQUENCE
{
    algorithm OBJECT IDENTIFIER
    parameters ANY DEFINED BY algorithm OPTIONAL
}
```

Данный тип представляет собой структуру со следующими значениями полей:

- algorithm — идентификатор используемого алгоритма;
- parameters — параметры используемого алгоритма.

14.5 Тип CertificateChoices

```

CertificateChoices ::= CHOICE
{
    certificate                Certificate,
    extendedCertificate[0]    IMPLICIT ExtendedCertificate, Obsolete
    v1AttrCert[1]            IMPLICIT AttributeCertificateV1, Obsolete
    v2AttrCert[2]            IMPLICIT AttributeCertificateV2,
    other[3]                  IMPLICIT OtherCertificateFormat
}
OtherCertificateFormat ::= SEQUENCE
{
    otherCertFormat           OBJECT IDENTIFIER,
    otherCert                 ANY DEFINED BY otherCertFormat
}

```

Тип `CertificateChoices` определяет различные варианты указания формата сертификата:

- `certificate` — информация о сертификате;
- `extendedCertificate` — сертификат формата PKCS #6, устарел;
- `v1AttrCert` — сертификат версии 1 X.509, устарел;
- `v2AttrCert` — сертификат версии 2 X.509;
- `other` — другой формат.

Информация о сертификате представляет собой следующую подписанную структуру:

```

Certificate ::= SIGNED SEQUENCE
{
    version[0]                Version DEFAULT 1988,
    serialNumber              SerialNumber,
    signature                  AlgorithmIdentifier
    issuer                     Name,
    validity                   Validity,
    subject                    Name,
    subjectPublicKeyInfo       SubjectPublicKeyInfo
}
Version ::= INTEGER { 1988(0) }
SerialNumber ::= INTEGER
Validity ::= SEQUENCE
{
    notBefore                  UTCTime,
    notAfter                   UTCTime
}
SubjectPublicKeyInfo ::= SEQUENCE
{
    algorithm                  AlgorithmIdentifier
    subjectKey                 BIT STRING
}

```

Поля структуры `Certificate` имеют следующий смысл:

- `version` — версия сертификата;
- `serialNumber` — серийный номер;
- `signature` — определение алгоритма подписи;
- `issuer` — имя издателя сертификата;
- `validity` — время жизни сертификата;
- `subject` — имя субъекта сертификата;
- `subjectPublicKeyInfo` — информация о ключе проверки ЭП издателя сертификата.

14.6 Тип CertificateSet

```
CertificateSet ::= SET OF CertificateChoices
```

Данный тип определяет набор сертификатов. Предполагается, что множество сертификатов достаточно для построения цепочки сертификатов от корня или от центра сертификации верхнего уровня. Сертификатов может быть больше, чем это необходимо для построения цепочки сертификатов от двух центров сертификации верхнего уровня или более. Сертификатов может быть меньше, чем требуется в том случае, если получатели имеют альтернативные способы получения необходимых сертификатов (например, из предыдущего набора сертификатов).

14.7 Тип OriginatorInfo

```
OriginatorInfo ::= SEQUENCE
{
    certs[0]          IMPLICIT CertificateSet OPTIONAL,
    crls[1]           IMPLICIT RevocationInfoChoices OPTIONAL
}
```

Тип `OriginatorInfo` представляет собой структуру со следующими значениями полей:

- `certs` — набор сертификатов. Данный параметр может содержать сертификаты отправителя для различных механизмов управления ключами, а также атрибутивные сертификаты, ассоциированные с отправителем;
- `crls` — списки аннулированных сертификатов. Предполагается, что САС достаточны, для того чтобы проверить корректность сертификата на отзыв, но эта проверка не носит обязательный характер.

14.8 Тип OtherKeyAttribute

```
OtherKeyAttribute ::= SEQUENCE
{
    keyAttrId OBJECT IDENTIFIER,
    keyAttr   ANY DEFINED BY keyAttrId OPTIONAL
}
```

Тип `OtherKeyAttribute` определяет синтаксис для включения других атрибутов ключа, которые позволяют пользователю выбирать ключ, используемый отправителем. Тип представляет собой структуру со следующими значениями полей:

- `keyAttrId` — идентификатор атрибутов ключа;
- `keyAttr` — атрибуты ключа.

14.9 Тип Attribute

```
Attribute ::= SEQUENCE
{
    attrType OBJECT IDENTIFIER,
    attrValues SET OF AttributeValue
}
AttributeValue ::= ANY
```

Тип `Attribute` представляет собой структуру со следующими значениями полей:

- `attrType` — тип атрибута;
- `attrValues` — значение атрибута.

Приложение А
(справочное)

Контрольные примеры

В настоящем приложении приведены примеры сообщений в формате CMS при использовании алгоритмов формирования и проверки подписи в соответствии с ГОСТ Р 34.10, функции хэширования по ГОСТ Р 34.11, функций шифрования согласно ГОСТ Р 34.12 и ГОСТ Р 34.13.

Во всех контрольных примерах ниже использованы следующие данные:

А.1 Данные удостоверяющего центра:

- ключ ЭП УЦ:

092F8D059E97E22B90B1AE99F0087FC4D26620B91550CBV437C191005A290810₁₆

- идентификатор кривой УЦ:

1.2.643.7.1.2.1.1.1

- сертификат УЦ, представленный в кодировке BASE64:

```
MIIB8DCCAZ2gAwIBAgIEAYy6gTAKBggqghQMHAQEDAJA4MQ0wCwYDVQQKEwRUSzI2
MScwJQYDVQQDEx5DQSBUSzI2OibHT1NUI DM0LjEwL TEyIDI1Ni liaXQwHhcNMDEw
MTAxMDAwMDAwWhcNNDkxMjMxMDAwMDAwWjA4MQ0wCwYDVQQKEwRUSzI2MScwJQYD
VQQDEx5DQSBUSzI2OibHT1NUI DM0LjEwL TEyIDI1Ni liaXQwDAhBgqghQMHAQEB
ATAVBgkqhQMHAQIBAQEGCCqFAwcBAQICA0MABEAaSoKcJw54UACci6svELNF0IYM
RIW8urUsqamIpoG46XCqrVOuI6Q13N4dwcRsbZdqByf+GC2f5Zf03baN5bTKo4GF
MIGCMGEGA1UdAQRaMFiAFIDZDPeZ+GZNk1OJjsCecS2npzESoTowODENMASGA1UE
ChMEVEsyNjEnMCUGA1UEAxMeQ0EgVEsyNjogR09TVCAzNC4xMC0xMiAyNTYtYml0
ggQBjLqBMB0GA1UdDgQWBBSA2Qz3mfhmTzNTiY7AnnEtp6cxEjAKBggqghQMHAQED
AgNBAAgV248F4OeNChlzJWec0evHYnMB1Szkl1Dm0F875B7CqMrKh2MtJHXenbj
Gc2uRn2IwgmSf/LZDrYsKKqZSxk=
```

А.2 Данные отправителя с ключом длины 256 бит:

- ключ ЭП отправителя с ключом длины 256 бит:

0B20810E449978C7C3B76C6FF77A16C532421139344A058EF56310B6B6F377E8₁₆

- идентификатор кривой отправителя с ключом длины 256 бит:

1.2.643.7.1.2.1.1.1

- сертификат отправителя с ключом длины 256 бит, представленный в кодировке BASE64:

```
MIIB8zCCAaCgAwIBAgIEAYy6gjAKBggqghQMHAQEDAJA4MQ0wCwYDVQQKEwRUSzI2
MScwJQYDVQQDEx5DQSBUSzI2OibHT1NUI DM0LjEwL TEyIDI1Ni liaXQwHhcNMDEw
MTAxMDAwMDAwWhcNNDkxMjMxMDAwMDAwWjA7MQ0wCwYDVQQKEwRUSzI2MSowKAYD
VQQDEyFPUklHSU5BVE9SoibHT1NUI DM0LjEwL TEyIDI1Ni liaXQwDAhBgqghQMHA
AQEBATAVBgkqhQMHAQIBAQEGCCqFAwcBAQICA0MABECWKQ0TY1lqg4GmY3tBJiyz
pXUN+aOV9WbmTUinqrmEHP7KCNzoAzFg+04SSQpNNSHPqnm+jLAZhuJaJfQz6VbT
o4GFMIGCMGEGA1UdAQRaMFiAFIDZDPeZ+GZNk1OJjsCecS2npzESoTowODENMASG
A1UEChMEVEsyNjEnMCUGA1UEAxMeQ0EgVEsyNjogR09TVCAzNC4xMC0xMiAyNTYt
Yml0ggQBjLqBMB0GA1UdDgQWBbBTRnChHSWbQYwnJC62n2zu5Njd03zAKBggqghQMHA
AQEDAgNBAB41oijaXSEn58178y2rhxY35/1KEq4XWZ70FtsN1VxWATyzg05Wliwn
t1O4GoZsxx8r6T/i7VG65UNmQlwdOKQ=
```

А.3 Данные получателя с ключом длины 256 бит:

- ключ ЭП получателя с ключом длины 256 бит:

0DC8DC1FF2BC114BABC3F1CA8C51E4F58610427E197B1C2FBDBA4AE58CBFB7CE₁₆

- идентификатор кривой получателя с ключом длины 256 бит:

1.2.643.7.1.2.1.1.1

- сертификат получателя с ключом длины 256 бит, представленный в кодировке BASE64:

```
MIIB8jCCAazgAwIBAgIEAYy6gzAKBggqghQMHAQEDAJA4MQ0wCwYDVQQKEwRUSzI2
MScwJQYDVQQDEx5DQSBUSzI2OibHT1NUI DM0LjEwL TEyIDI1Ni liaXQwHhcNMDEw
MTAxMDAwMDAwWhcNNDkxMjMxMDAwMDAwWjA6MQ0wCwYDVQQKEwRUSzI2MSkwJwYD
VQQDEyBSRUNJUElFTlQ6IEdPU1QgMzQuMTAtMTIgmjU2LWJpdDBoMCEGCCqFAwcB
AQEBMBUGCSqFAwcBAgEBAQYIKoUDBwEBAgIDQwAEQL8nghlzLGMKWHuWhNMPMN5u
L6SkGqRiJ6qZxZb+4dPKkBT9LNVvNKtwUed+BeE5kfqOfolPgFusnL1rn09yREOj
gYUwgYIwYQYDVR0BBFowWIAUgNkM95n4Zk2TU4mOwJ5xLaenMRKhOjA4MQ0wCwYD
```

VQQKEwRUSzI2MScwJQYDVQQDEx5DQSBUSzI2OibHT1NUIDM0LjEwLTEyIDI1Ni1iaXSCBAGMu0EwHqYDVR0OBByEFLue+PUb90e+pzIBU+MvNejjgrzFMAoGCCqFAwCB AQMCA0EAPP90ad1/5jwokSjPpccsQ0xCdVYM+mGQ0IbpiZxQj8gnkt8sq4jR6Ya+ I/BDkbZNDNE27TU1p3t5rE9NMBEviA==

A.4 Данные отправителя с ключом длины 512 бит:

- ключ ЭП отправителя с ключом длины 512 бит:

F95A5D44C5245F63F2E7DF8E782C1924EADCB8D06C52D91023179786154CBDB156 1B4DF759D69F67EE1FBD5B68800E134BAA12818DA4F3AC75B0E5E6F9256911₁₆

- идентификатор кривой отправителя с ключом длины 512 бит:

1.2.643.7.1.2.1.2.1

- сертификат отправителя с ключом длины 512 бит, представленный в кодировке BASE64:

MIICNjCCAEogAwIBAgIEAYy6hDAKBggqhqMHAQEEDAJA4MQ0wCwYDVQQKEwRUSzI2 MScwJQYDVQQDEx5DQSBUSzI2OibHT1NUIDM0LjEwLTEyIDI1Ni1iaXQwHhcNMDEw MTAxMDAwMDAwWhcNNDkxMjMxMDAwMDAwWjA7MQ0wCwYDVQQKEwRUSzI2MSowKAYD VQQDEyFPUklHSU5BVE9SOibHT1NUIDM0LjEwLTEyIDUxMi1iaXQwgaowIQYIKoUD BwEBAQIwFQYJKoUDBwECAQIBBggqhqMHAQECAAwOBhAAEgYCOi7davCkOGGVcYqFP tS1fUIROzB0fYARIE0tclTRpare/qzRuVRapqzZo+K21LDpYVfDPs2Sqa13ZN+Ts /JULv59qCFB2cYpFyB/0kh4+K79yVz7r8+4WE0EmZf8T3ae/J1Jo6xGunecH1/G4 hMts9HYLnxbwJDMNVGuIHV6gzqOBhTCBgjBhBgNVHQEEWjBYgBSA2Qz3mfhmTZNT iY7AnnEtp6cxEqE6MDGxDtALBgNVBAoTBFRMLjYxJzAlBgNVBAMTHkNBIFRMLjY6 IEdPU1QgMzQuMTAtMTIgmjU2LWJpdIEAYy6gTAdBgNVHQ4EFgQUK+19HAscONGx zCcRpxRAmFHVlXowCgYIKoUDBwEBAwIDQQAbjA0Q41/rIKOovjHKsAsoEJM+WJf6 /PKXg2JaStthmw99bdtwwkU/qDbcje2tF6mt+XWYQBxwvfeES1GFY9fJ

A.5 Данные получателя с ключом длины 512 бит:

- ключ ЭП получателя с ключом длины 512 бит:

A50315981F0A7C7FC05B4EB9591A62B1F84BD6FD518ACFCEDF0A7C9CF388D1F18757 C056ADA5B38CBF24CDD0F1519EF72DB1712CEF1920952E94AF1F9C575DC₁₆

- идентификатор кривой получателя с ключом длины 512 бит:

1.2.643.7.1.2.1.2.1

- сертификат получателя с ключом длины 512 бит, представленный в кодировке BASE64:

MIICNTCCAeKgAwIBAgIEAYy6hTAKBggqhqMHAQEEDAJA4MQ0wCwYDVQQKEwRUSzI2 MScwJQYDVQQDEx5DQSBUSzI2OibHT1NUIDM0LjEwLTEyIDI1Ni1iaXQwHhcNMDEw MTAxMDAwMDAwWhcNNDkxMjMxMDAwMDAwWjA6MQ0wCwYDVQQKEwRUSzI2MSkwJwYD VQQDEyBSRUNJUE1FTlQ6IEedPU1QgMzQuMTAtMTIgmjU2LWJpdDCBqjAhBggqhqMH AQEBAjAVBgkqhQMHAQIBAgEGCCqFAwCBAQIDA4GEAASBgKauwGYvUkzz19g0LP/p zeRdmwylm+QSY9W5ZrL/AGUJofm2ARjz40ozNbW6bp9hkHu8x66LX7u5zz+QeS2+ X5om18UXriComg00+qhZbc+Hzu0eQ8FjOd8LpLk3TzzfBltfLOX5IiPLjeum+pSP 0QjoxAVcrop//B4yvZiukvRo04GFMI GCMGEGA1UdaQRaMfiAFIDZDPeZ+GZNk1OJ jsCecS2npzESoTowODENMASGA1UEChMEVESyNjEnMCUGA1UEAxMEQ0EgVESyNjog R09TVCAzNC4xMC0xMiAyNTYtYml0ggQBJLqBMB0GA1UdDgQWBBSrXT5VKhm/5uff kwW0XpG19k6AajAKBggqhqMHAQEEDAgNBAAJBpsHRrQKZGb22LOzaReEB8rl2MbIR ja64Nam5h+cAFoHm6t/k+ziLh2A1lrTakR+5of4NQ3EjEhuPtomP2tc=

A.6 Примеры содержимого типа «подписанные данные»

A.6.1 Содержимое типа «подписанные данные» с атрибутами

В примере ниже использованы данные получателя и отправителя с ключами длины 512 бит.

A.6.1.1 Содержимое типа «подписанные данные» с атрибутами в кодировке BASE64

MIIEWYJKoZiHvcNAQcCoIEKDCBCQCAQEEDAKBggqhqMHAQECAzA7BgkqhkiG 9w0BBWgGlgQsyu7t8vDu6/zt++kg7/Do7OXwIOTr/yDx8vDz6vLz8PsgU2lnbmVk RGF0YS6gggI6MIICNjCCAEogAwIBAgIEAYy6hDAKBggqhqMHAQEEDAJA4MQ0wCwYD VQQKEwRUSzI2MScwJQYDVQQDEx5DQSBUSzI2OibHT1NUIDM0LjEwLTEyIDI1Ni1ia XQwHhcNMDEwMTAxMDAwMDAwWhcNNDkxMjMxMDAwMDAwWjA7MQ0wCwYDVQQKEwRU SzI2MSowKAYDVQQDEyFPUklHSU5BVE9SOibHT1NUIDM0LjEwLTEyIDUxMi1iaXQw gaowIQYIKoUDBwEBAQIwFQYJKoUDBwECAQIBBggqhqMHAQECAAwOBhAAEgYCOi7da vCkOGGVcYqFPtS1fUIROzB0fYARIE0tclTRpare/qzRuVRapqzZo+K21LDpYVfDP s2Sqa13ZN+Ts/JULv59qCFB2cYpFyB/0kh4+K79yVz7r8+4WE0EmZf8T3ae/J1Jo 6xGunecH1/G4hMts9HYLnxbwJDMNVGuIHV6gzqOBhTCBgjBhBgNVHQEEWjBYgBSA

2Qz3mfhmTZNTiY7AnnEtp6cxEqE6MDgxDTALBgNVBAoTBFRMLjYxJzAlBgNVBAMT
HkNBIFRMLjY6IEedPU1QgMzQuMTAtMTIgmjU2LWJpdIEAYy6gTAdBgNVHQ4EFgQU
K+l9HAscONGxzCcRpxRAMFHv1XowCgYIKoUDBwEBAwIDQQAbjA0Q41/rIKOOvjHK
sAsOEJM+WJf6/PKXg2JaStthmw99bdtwwkU/qDbcje2tF6mt+XWYQBxwvfeES1GF
Y9fJMYIBLDCCA ZACAQEwQDA4MQ0wCwYDVQKKEwRUSzI2MScwJQYDVQQDEx5DQSBU
SzI2OiBHTlNUI DM0LjEwL TEyIDI1Ni1iaXQC BAGMuoQwCgYIKoUDBwEBAgOgga0w
GAYJKoZIhvcNAQkDMQsGCSqGSIb3DQEHATAcBgkqhkiG9w0BCQUxDxcnMTkwMzIw
MTk1NTIyWjAiBgkqhkiG9w0BCWIXFQQTU2lnbmVkiGF0dHIncyB2YWxlZTBpBgkq
hkiG9w0BCQQxQgRAUdPHEukF5Bifo9DoQIMdnB0ZLkzq0RueEUZSNv07A7C+GKWi
G62fueArg8uPCHPTUN6d/42p33fgMkEwH7f7cDAKBggqhQMHAQEBAgSBgGUNvka8
FvTlC1mOtj/FUUacBde/nEBemLOO/535VDYrXlftPE6zQf/4ghS7TQG2VRGQ3GWD
+L3+W09A7d5uyyTEbvgtdllUG0OyqFwKJEAySMin87SFVs0cn1PGV1fOKeLluZa
bLx5whxd+mzlpekL5i6ImRX+TpERxrA/xSe5

A.6.1.2 ACH.1 представление содержимого типа «подписанные данные» с атрибутами

```

0 1079: SEQUENCE:
4 9: OBJECT IDENTIFIER: signedData [1.2.840.113549.1.7.2]
15 1064: CONTEXT SPECIFIC (0):
19 1060: SEQUENCE:
23 1: INTEGER: 1
26 12: SET:
28 10: SEQUENCE:
30 8: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.2.3]
40 59: SEQUENCE:
42 9: OBJECT IDENTIFIER: data [1.2.840.113549.1.7.1]
53 46: CONTEXT SPECIFIC (0):
55 44: OCTET STRING:
: CAEEEDF2F0EEEBFCEDFBE920EFF0E8EC
: E5F020E4EBFF20F1F2F0F3EAF2F3F0FB
: 205369676E6564446174612E
101 570: CONTEXT SPECIFIC (0):
105 566: SEQUENCE:
109 483: SEQUENCE:
113 3: CONTEXT SPECIFIC (0): INTEGER: 2
118 4: INTEGER: 26000004
124 10: SEQUENCE:
126 8: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.3.2]
136 56: SEQUENCE:
138 13: SET:
140 11: SEQUENCE:
142 3: OBJECT IDENTIFIER: organizationName [2.5.4.10]
147 4: PRINTABLE STRING: 'TK26'
153 39: SET:
155 37: SEQUENCE:
157 3: OBJECT IDENTIFIER: commonName [2.5.4.3]
162 30: PRINTABLE STRING:
: 'CA TK26: GOST 34.10-12 256-bit'
194 30: SEQUENCE:
196 13: UTC TIME: '010101000000Z'
211 13: UTC TIME: '491231000000Z'
226 59: SEQUENCE:
228 13: SET:
230 11: SEQUENCE:
232 3: OBJECT IDENTIFIER: organizationName [2.5.4.10]
237 4: PRINTABLE STRING: 'TK26'
243 42: SET:
245 40: SEQUENCE:
247 3: OBJECT IDENTIFIER: commonName [2.5.4.3]
252 33: PRINTABLE STRING:

```

```

      :
      'ORIGINATOR: GOST 34.10-12 512-bit'
287 170: SEQUENCE:
290 33: SEQUENCE:
292 8: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.1.2]
302 21: SEQUENCE:
304 9: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.2.1.2.1]
315 8: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.2.3]
325 132: BIT STRING UnusedBits:0:
329 128: OCTET STRING:
      : B48BB75ABC290E18655C62A14FB52D5F
      : 50844ECC1D1F6004487B4B5C9534696A
      : B7BFAB346E5516A9AB3CCEF8ADB52C3A
      : 5855F0CFB364AA6B5DD937E4ECFC9525
      : BF9F6A085076718A45C81FF4921E3E2B
      : BF72BF3EEBF3EE1613412665FF13DDA7
      : BF275268EB11AE9DE707D7F1B884CB6C
      : F4760B9F16F024330D546B881D5EA0CE
460 133: CONTEXT SPECIFIC (3):
463 130: SEQUENCE:
466 97: SEQUENCE:
468 3: OBJECT IDENTIFIER: authorityKeyIdentifier
[2.5.29.1]
473 90: OCTET STRING:
475 88: SEQUENCE:
477 20: CONTEXT SPECIFIC (0):
      : 80D90CF799F8664D9353898EC09E712D
      : A7A73112
499 58: CONTEXT SPECIFIC (1):
501 56: SEQUENCE:
503 13: SET:
505 11: SEQUENCE:
507 3: OBJECT IDENTIFIER:
      : organizationName [2.5.4.10]
512 4: PRINTABLE STRING: 'TK26'
518 39: SET:
520 37: SEQUENCE:
522 3: OBJECT IDENTIFIER:
      : commonName [2.5.4.3]
527 30: PRINTABLE STRING:
      : 'CA TK26: GOST 34.10-12 256-bit'
559 4: CONTEXT SPECIFIC (2):
      : 018CBA81
565 29: SEQUENCE:
567 3: OBJECT IDENTIFIER: subjectKeyIdentifier [2.5.29.14]
572 22: OCTET STRING:
574 20: OCTET STRING:
      : 2BE97D1C0B1C38D1B1CC2711A7144098
      : 51EF957A
596 10: SEQUENCE:
598 8: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.3.2]
608 65: BIT STRING UnusedBits:0:
      : 1B8C0D10E35FEB20A38EBE31CAB00B28
      : 10933E5897FAFCF29783625A4ADB619B
      : 0F7D6DDB70C2453FA836DC8DEDAD17A9
      : ADF975B24015F0BDF7844B518563D7C9
675 404: SET:
679 400: SEQUENCE:
683 1: INTEGER: 1

```

```

686 64: SEQUENCE:
688 56: SEQUENCE:
690 13: SET:
692 11: SEQUENCE:
694 3: OBJECT IDENTIFIER: organizationName [2.5.4.10]
699 4: PRINTABLE STRING: 'TK26'
705 39: SET:
707 37: SEQUENCE:
709 3: OBJECT IDENTIFIER: commonName [2.5.4.3]
714 30: PRINTABLE STRING:
: 'CA TK26: GOST 34.10-12 256-bit'
746 4: INTEGER: 26000004
752 10: SEQUENCE:
754 8: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.2.3]
764 173: CONTEXT SPECIFIC (0):
767 24: SEQUENCE:
769 9: OBJECT IDENTIFIER: contentType [1.2.840.113549.1.9.3]
780 11: SET:
782 9: OBJECT IDENTIFIER: data [1.2.840.113549.1.7.1]
793 28: SEQUENCE:
795 9: OBJECT IDENTIFIER: signingTime [1.2.840.113549.1.9.5]
806 15: SET:
808 13: UTC TIME: '190320195522Z'
823 34: SEQUENCE:
825 9: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.840.113549.1.9.98]
836 21: SET:
838 19: OCTET STRING:
: 5369676E6564206174747227732076616
: C7565
859 79: SEQUENCE:
861 9: OBJECT IDENTIFIER: messageDigest [1.2.840.113549.1.9.4]
872 66: SET:
874 64: OCTET STRING:
: 51D3C712E905E4121FA3D0E840831D9C
: 1D192E4CEAD11B9E11465236FD3B03B0
: BE18A5A21BAD9FB9E02B83CB8F0873D3
: 50DE9DFF8DA9DF77E03241301FB7FB70
940 10: SEQUENCE:
942 8: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.1.2]
952 128: OCTET STRING:
: 65275646BC16F4E50A598EB63FC55146
: 9C05D13F9C405E30B38EFF9DF954362B
: 5E57ED3C4EB341FFF88214BB4D01B655
: 1190DC6583F8BDFE5B4F40EDDE6ECB24
: C46EF82D7659541B43B2A85C0A98911A
: 62C3229FCED2155B34727D4F195D5F38
: A78B96E65A6CBC79C21C5DFA6CE5A5E9
: 0BE62E889915FE4E9111C6B03FC527B9

```

A.6.2 Содержимое типа «подписанные данные» без атрибутов

В примере ниже использованы данные получателя и отправителя с ключами длины 256 бит.

A.6.2.1 Содержимое типа «подписанные данные» без атрибутов в кодировке BASE64

```

MIIDAQYJKoZIhvcNAQcCoIIC8jCCAu4CAQEExDDAKBgqghQMHAQECAjA7BgkqhkiG
9w0BBwGgLgQsyu7t8vDu6/zt++kg7/Do7OXwIOTr/yDx8vDz6vLz8PsgU2lnbmVk
RGF0YS6gggH3MIIB8zCCAaCgAwIBAgIEAYy6gjAKBgqghQMHAQEDAjA4MQ0wCwYD
VQQKEwRUSzI2MScwJQYDVQQDEx5DQSBUSzI2OibHT1NUIDM0LjEwLjE1NiIi
aXQwHhcNMDEwMTAxMDAwMDAwWhcNNDkxMjMxMDAwMDAwWjA7MQ0wCwYDVQQKEwRU
SzI2MSowKAYDVQQDEyFPUklHSU5BVE9SOibHT1NUIDM0LjEwLjE1NiIiaXQw
aDAhBgqghQMHAQEBATAVBgkqhQMHAQIBAQEGCCqFAwCBAQICA0MABECWKQ0TY1lq

```

g4GmY3tBJiyzpXUN+aOV9WbmTUinqrmEHP7KCNzoAzFg+04SSQpNNSHpQnm+jLAZ
 huJaJfQz6VbTo4GFMIGCMGEGAlUdAQRaMFiAFIDZDPeZ+GZNk1OJjsCecS2npzES
 oTowODENMASGa1UEChMEVEsyNjEnMCUGAlUEAxMeQ0EgVEsyNjogR09TVCAzNC4x
 MC0xMiAyNTYtYml0ggQBjLqBMB0GAlUdDgQWBBTRnChHSWbQYwnJC62n2zu5Njd0
 3zAKBggqhQMHAQEDAgNBAB4loiJaXSEn58178y2rhxY35/lKEq4XWZ70FtsNlVxW
 ATyzgO5Wliwnt1O4GoZsxx8r6T/i7VG65UNmQlwdOKQxgaIwgZ8CAQEwQDA4MQ0w
 CwYDVQQKEwRUSzI2MScwJQYDVQQDEx5DQSBUSzI2OiBHT1NUI DM0LjEwL TEyIDI1
 NiliaXQCBAGMuoIwCgYIKoUDBwEBAgIwCgYIKoUDBwEBAQEEOQC6jZPA59szL9FiA
 0wC71EBE42ap6gKxklT800cu2FvbLu972GJYNSI7+UeanVU37OVWYenEXi2E5Hku
 94kBe8Q=

A.6.2.2 ACH.1 представление содержимого типа «подписанные данные» без атрибутов

```

0 769: SEQUENCE:
4 9: OBJECT IDENTIFIER: signedData [1.2.840.113549.1.7.2]
15 754: CONTEXT SPECIFIC (0):
19 750: SEQUENCE:
23 1: INTEGER: 1
26 12: SET:
28 10: SEQUENCE:
30 8: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.2.2]
40 59: SEQUENCE:
42 9: OBJECT IDENTIFIER: data [1.2.840.113549.1.7.1]
53 46: CONTEXT SPECIFIC (0):
55 44: OCTET STRING:
: CAEEEDF2F0EEEBFCEDFBE920EFF0E8EC
: E5F020E4EBFF20F1F2F0F3EAF2F3F0FB
: 205369676E6564446174612E
101 503: CONTEXT SPECIFIC (0):
105 499: SEQUENCE:
109 416: SEQUENCE:
113 3: CONTEXT SPECIFIC (0):
115 1: INTEGER: 2
118 4: INTEGER: 26000002
124 10: SEQUENCE:
126 8: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.3.2]
136 56: SEQUENCE:
138 13: SET:
140 11: SEQUENCE:
142 3: OBJECT IDENTIFIER: organizationName [2.5.4.10]
147 4: PRINTABLE STRING: 'TK26'
153 39: SET:
155 37: SEQUENCE:
157 3: OBJECT IDENTIFIER: commonName [2.5.4.3]
162 30: PRINTABLE STRING:
: 'CA TK26: GOST 34.10-12 256-bit'
194 30: SEQUENCE:
196 13: UTC TIME: '010101000000Z'
211 13: UTC TIME: '491231000000Z'
226 59: SEQUENCE:
228 13: SET:
230 11: SEQUENCE:
232 3: OBJECT IDENTIFIER: organizationName [2.5.4.10]
237 4: PRINTABLE STRING: 'TK26'
243 42: SET:
245 40: SEQUENCE:
247 3: OBJECT IDENTIFIER: commonName [2.5.4.3]
252 33: PRINTABLE STRING:
: 'ORIGINATOR: GOST 34.10-12 256-bit'
287 104: SEQUENCE:

```

```

289 33: SEQUENCE:
291 8: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.1.1]
301 21: SEQUENCE:
303 9: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.2.1.1.1]
314 8: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.2.2]
324 67: BIT STRING UnusedBits:0:
327 64: OCTET STRING:
: 96290D1362596A8381A6637B41262CB3
: A5750DF9A395F566E64D48A7AAB9841C
: FECA08DCE8033160FB4E12490A4D3521
: E94279BE8CB01986E25A25FA99E956D3
393 133: CONTEXT SPECIFIC (3):
396 130: SEQUENCE:
399 97: SEQUENCE:
401 3: OBJECT IDENTIFIER: authorityKeyIdentifier
[2.5.29.1]
406 90: OCTET STRING:
408 88: SEQUENCE:
410 20: CONTEXT SPECIFIC (0):
: 80D90CF799F8664D9353898EC09E712D
: A7A73112
432 58: CONTEXT SPECIFIC (1):
434 56: SEQUENCE:
436 13: SET:
438 11: SEQUENCE:
440 3: OBJECT IDENTIFIER:
: organizationName [2.5.4.10]
445 4: PRINTABLE STRING: 'TK26'
451 39: SET:
453 37: SEQUENCE:
455 3: OBJECT IDENTIFIER: commonName
[2.5.4.3]
460 30: PRINTABLE STRING:
: 'CA TK26: GOST 34.10-12 256-bit'
492 4: CONTEXT SPECIFIC (2):
: 018CBA81
498 29: SEQUENCE:
500 3: OBJECT IDENTIFIER: subjectKeyIdentifier
[2.5.29.14]
505 22: OCTET STRING:
507 20: OCTET STRING:
: D19C28474966D06309C90BADA7DB3BB9
: 363774DF
529 10: SEQUENCE:
531 8: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.3.2]
541 65: BIT STRING UnusedBits:0:
: 1E35A228DA5D2127E7C97BF32DAB8716
: 37E7F94A12AE17599EF416DB0D955C56
: 013CB380EE56962C27B753B81A866CC7
: 1F2BE93FE2ED51BAE54366425C1D38A4
608 162: SET:
611 159: SEQUENCE:
614 1: INTEGER: 1
617 64: SEQUENCE:
619 56: SEQUENCE:
621 13: SET:
623 11: SEQUENCE:
625 3: OBJECT IDENTIFIER: organizationName [2.5.4.10]

```

```

630 4: PRINTABLE STRING: 'TK26'
636 39: SET:
638 37: SEQUENCE:
640 3: OBJECT IDENTIFIER: commonName [2.5.4.3]
645 30: PRINTABLE STRING:
: 'CA TK26: GOST 34.10-12 256-bit'
677 4: INTEGER: 26000002
683 10: SEQUENCE:
685 8: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.2.2]
695 10: SEQUENCE:
697 8: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.1.1]
707 64: OCTET STRING:
: 2EA364F039F6CCCBF45880D300BBD440
: 44E366A9EA02B19254FCD3472ED85BDB
: 2EEF7BD8625835223BF9479A9D5537EC
: E556C9E9C45E2D84E47914F789017BC4

```

A.7 Примеры содержимого типа «конверт данных»

A.7.1 Содержимое типа «конверт данных» с использованием эфемерного алгоритма согласования ключей KeyAgreeRecipientInfo

В примере ниже использованы данные получателя и отправителя с ключами длины 512 бит:

- идентификатор алгоритма шифрования содержимого 1.2.643.7.1.1.5.2.2;
- идентификатор алгоритма шифрования ключа 1.2.643.7.1.1.7.2.1.

A.7.1.1 Содержимое типа «конверт данных» с использованием эфемерного алгоритма согласования ключей KeyAgreeRecipientInfo в кодировке BASE64

```

MIIB/gYJKoZIhvcNAQcDoIIB7zCCAesCAQIxxggFioYIBXgIBA6CBo6GB0DAXBggq
hQMHAQEBAjALBgkqhQMHAQIBAgEDgYQABIGAE+itJVNbHM35RHfzuwFJPYdPXqtW
8hNEF7Z/XFEE2T71SRkhFX7ozYKQNh/TkVY9D4vG0LnD9Znr/pJyOjpsNb+dPcKX
Kbk/0JQx0PGHxFzASVAFq0ov/yBe2XGFWMeKUqtaAr7SvoYS0oEhT5EuT8BXmecd
nRe7NqOzESpb15ahIgQgsqHxOcdOp03111S7k3OH1k1HNa5F8m9ctrOzH2846FMw
FwYJKoUDBwEBBwIBMAoGCCqFAwcbAQYCMHYwdDBAMDgxDTALBgNVBAoTBFRLMjYx
JzAlBgNVBAMThkNBIFRLMjY6IEdPU1QgMzQuMTAtMTIgmjU2LWJpdAIEAYy6hQQw
SxLc18zMwzLwXbcKqYhV/VzsdBgVArOHsSBIBaThJWE7zi37VGPMQJM5VXJ7GVcL
MF0GCSqSIB3DQEHATAfBgkqhQMHAQEFAgIwEgQQ6EeVlADDCz2cdEWKy+tM94Av
yIFl/Ie4VeFFuczTsMsIaOUEe3Jn9GeVp8hZSj3O2q4hslQ/u/+Gj4QkSHm/M0ih
ITAfBgkqhQMHAQAGAQEExEgQQs1t6D3J3WCEvxxunEE15NQ==

```

A.7.1.2 АСН.1 представление содержимого типа «конверт данных» с использованием эфемерного алгоритма согласования ключей KeyAgreeRecipientInfo

```

0 510: SEQUENCE:
4 9: OBJECT IDENTIFIER: envelopedData [1.2.840.113549.1.7.3]
15 495: CONTEXT SPECIFIC (0):
19 491: SEQUENCE:
23 1: INTEGER: 2
26 354: SET:
30 350: CONTEXT SPECIFIC (1):
34 1: INTEGER: 3
37 163: CONTEXT SPECIFIC (0):
40 160: CONTEXT SPECIFIC (1):
43 23: SEQUENCE:
45 8: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.1.2]
55 11: SEQUENCE:
57 9: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.2.1.2.1]
68 132: BIT STRING UnusedBits:0:
72 128: OCTET STRING:
: 7BE8AD25535B1CCDF94477F3BB01493D
: 874F5EAB56F2134417B67F5C5104D93E
: F5491921157EE8CD8290361FD391563D
: 0F8BC6D0B9C3F599EBFE92723A3A6C35

```

```

: BF9D3DC29729B93FD09431A0F187C45C
: C0495005AB4A2FFF205ED9718558C78A
: 52AB5A02BED2BE8612D281214F912E4F
: C05799E71D9D17BB36A3B3112A5BD796
203 34: CONTEXT SPECIFIC (1):
205 32: OCTET STRING:
: B2A1F139C74EA74DE5D754BB937387D6
: 4D4735AE45F26F5CB6B3B31F6F38E853
239 23: SEQUENCE:
241 9: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.7.2.1]
252 10: SEQUENCE:
254 8: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.6.2]
264 118: SEQUENCE:
266 116: SEQUENCE:
268 64: SEQUENCE:
270 56: SEQUENCE:
272 13: SET:
274 11: SEQUENCE:
276 3: OBJECT IDENTIFIER: organizationName [2.5.4.10]
281 4: PRINTABLE STRING: 'TK26'
287 39: SET:
289 37: SEQUENCE:
291 3: OBJECT IDENTIFIER: commonName [2.5.4.3]
296 30: PRINTABLE STRING:
: 'CA TK26: GOST 34.10-12 256-bit'
328 4: INTEGER: 26000005
334 48: OCTET STRING:
: 4B12DCD7CCCCC332F05DB70AA98855FD
: 5CEC74181502B387B120486DA4E12561
: 3BCC8DFB5463CC40933955727B19570B
384 93: SEQUENCE:
386 9: OBJECT IDENTIFIER: data [1.2.840.113549.1.7.1]
397 31: SEQUENCE:
399 9: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.5.2.2]
410 18: SEQUENCE:
412 16: OCTET STRING:
: E847959400C30B3D9C74458ACBEB4CF7
430 47: CONTEXT SPECIFIC (0):
: C88165FC87B855E145B9CCD3B0CB0868
: E5047B7267F46795A7C8594A3DCEDAAE
: 21B2543FBBFF868F84244879BF3348
479 33: CONTEXT SPECIFIC (1):
481 31: SEQUENCE:
483 9: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.0.6.1.1]
494 18: SET:
496 16: OCTET STRING:
: B35B7A0F727758212FC6E9E7104D7935

```

A.7.2 Содержимое типа «конверт данных» с использованием статического алгоритма согласования ключей KeyAgreeRecipientInfo

В примере ниже использованы данные получателя и отправителя с ключами длины 256 бит:

- идентификатор алгоритма шифрования содержимого 1.2.643.7.1.1.5.1.1;

- идентификатор алгоритма шифрования ключа 1.2.643.7.1.1.7.1.1.

A.7.2.1 Содержимое типа «конверт данных» с использованием статического алгоритма согласования ключей KeyAgreeRecipientInfo в кодировке BASE64

```

MIIBawYJKoZIhvcNAQcDoIIBXDCCAvgCAQIxgfefhgfQCAQOgQjBAMDgxDTALBgNV
BAoTBFRMLmJYxJzAlBgNVBAMThkNBIFRMLmJY6IEdPU1QgMzQuMTAtMTIgmjU2LWJp
dAIEAYy6gqEiBCBvcfyuSF57y8vVyaw8Z0ch3wjC4lPKTrpVRXty4Rhk5DAXBgkq
hQMNAQEHAQEwCgYIKoUDBwEBBgEwBjBsMEAwODENMAsGA1UEChMEVEsyNjEnMCUG

```

A1UEAxMeQ0EgVEsyNjogR09TVCAzNC4xMC0xMiAyNTYtYml0AgQBjLqDBChPbi6B
krXuLPexPAL2oUGCFWDGQHqINL5ExuMBG7/5XQRqriKARVa0MFkGCSqGSib3DQEH
ATAbBgkqhQMHAQEFAQEwDgQMdNdCKnYAAAAAwqTEDgC9O2bYyTGQJ8WUQGq0zHwzX
L0jFhWHTF1tcAxYmd9pX5i89UwIxhtYqyjX1QHju2g==

A.7.2.2 АСН.1 представление содержимого типа «конверт данных» с использованием статического алгоритма согласования ключей KeyAgreeRecipientInfo

```

0 363: SEQUENCE:
4 9: OBJECT IDENTIFIER: envelopedData [1.2.840.113549.1.7.3]
15 348: CONTEXT SPECIFIC (0):
19 344: SEQUENCE:
23 1: INTEGER: 2
26 247: SET:
29 244: CONTEXT SPECIFIC (1):
32 1: INTEGER: 3
35 66: CONTEXT SPECIFIC (0):
37 64: SEQUENCE:
39 56: SEQUENCE:
41 13: SET:
43 11: SEQUENCE:
45 3: OBJECT IDENTIFIER: organizationName [2.5.4.10]
50 4: PRINTABLE STRING: 'TK26'
56 39: SET:
58 37: SEQUENCE:
60 3: OBJECT IDENTIFIER: commonName [2.5.4.3]
65 30: PRINTABLE STRING:
: 'CA TK26: GOST 34.10-12 256-bit'
97 4: INTEGER: 26000002
103 34: CONTEXT SPECIFIC (1):
105 32: OCTET STRING:
: 6F71FCAE485E7BCBCBD5C9AC3C674721
: DF08C2E253CA4EBA55457B72E11864E4
139 23: SEQUENCE:
141 9: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.7.1.1]
152 10: SEQUENCE:
154 8: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.6.1]
164 110: SEQUENCE:
166 108: SEQUENCE:
168 64: SEQUENCE:
170 56: SEQUENCE:
172 13: SET:
174 11: SEQUENCE:
176 3: OBJECT IDENTIFIER: organizationName [2.5.4.10]
181 4: PRINTABLE STRING: 'TK26'
187 39: SET:
189 37: SEQUENCE:
191 3: OBJECT IDENTIFIER: commonName [2.5.4.3]
196 30: PRINTABLE STRING:
: 'CA TK26: GOST 34.10-12 256-bit'
228 4: INTEGER: 26000003
234 40: OCTET STRING:
: 4F6E2E8192B5EE2CF7B13C02F6A14182
: 1560C6407A8834BE44C6E3011BBFF95D
: 046AAE22804556B4
276 89: SEQUENCE:
278 9: OBJECT IDENTIFIER: data [1.2.840.113549.1.7.1]
289 27: SEQUENCE:
291 9: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.5.1.1]
302 14: SEQUENCE:

```

```

304 12:          OCTET STRING:
      :          74D7422A7600000030A93103
318 47:          CONTEXT SPECIFIC (0):
      :          4ED9B6324C6409F165101AAD331F0CD7
      :          2F48C58561D3175B5C03162677DA57E6
      :          2F3D53023186D62ACA35F54078EEDA
    
```

A.7.3 Содержимое типа «конверт данных» с использованием эфемерного алгоритма согласования ключей KeyTransRecipientInfo

В примере ниже использованы данные получателя и отправителя с ключами длины 256 бит:

- идентификатор алгоритма шифрования содержимого 1.2.643.7.1.1.5.2.1;
- идентификатор алгоритма шифрования ключа 1.2.643.7.1.1.7.2.1.

A.7.3.1 Содержимое типа «конверт данных» с использованием эфемерного алгоритма согласования ключей KeyTransRecipientInfo в кодировке BASE64

```

MIIBlQYJKoZIhvcNAQcDoIIBhjCCAYICAQAxgggEcmIIBGAIBADBAMDGxDTALBgNV
BAoTBFRMLjYxJzAlBgNVBAMTHkNBIFRMLjY6IEedPU1QgMzQuMTAtMTIgmjU2LWJp
dAIEAYy6gzAXBgkqhQMNAQEHAgEwCgYIKoUDBwEgBgEEgbcwgbQEMFiMredFR3Mv
3g2wqyVXRnrhYEBMNFaqqgBpHwPQh3bf98tt9HZPxRDCww0OPfxeuTBemBcGCCqF
AwcBAQEBAwGCSqFAwcbAgEBAQNDAARAdFJ9ww+3ptvQiaQpizCldNYhl4DB1rl8
Fx/2FIgnwssCbYRQ+UuRsTk9dfLLTGJG3JIEKFXxWBgOrK965A5pAQg9f2/EHxG
DfetwCela6uUDCWD+wp5dYOpfkry8YRDEJgwXQYJKoZIhvcNAQcBMB8GCSqFAwcb
AQUCATASBBDUHNxmVc1O/v3OaY9P7jxOgC+sD9CHG1EMRUpfGn6yffDMExmYebY8
LzdPJelMkYV0qQgdClzI3nQ7/4taf+4zRA==
    
```

A.7.3.2 ACH.1 представление содержимого типа «конверт данных» с использованием эфемерного алгоритма согласования ключей KeyTransRecipientInfo

```

0 405: SEQUENCE:
4 9: OBJECT IDENTIFIER: envelopedData [1.2.840.113549.1.7.3]
15 390: CONTEXT SPECIFIC (0):
19 386: SEQUENCE:
23 1: INTEGER: 0
26 284: SET:
30 280: SEQUENCE:
34 1: INTEGER: 0
37 64: SEQUENCE:
39 56: SEQUENCE:
41 13: SET:
43 11: SEQUENCE:
45 3: OBJECT IDENTIFIER: organizationName [2.5.4.10]
50 4: PRINTABLE STRING: 'TK26'
56 39: SET:
58 37: SEQUENCE:
60 3: OBJECT IDENTIFIER: commonName [2.5.4.3]
65 30: PRINTABLE STRING:
: 'CA TK26: GOST 34.10-12 256-bit'
97 4: INTEGER: 26000003
103 23: SEQUENCE:
105 9: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.7.2.1]
116 10: SEQUENCE:
118 8: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.6.1]
128 183: OCTET STRING:
131 180: SEQUENCE:
134 48: OCTET STRING:
: 588CADE74547732FDE0DB0AB2557467A
: E160404C3456AAAA00691F03D08776C5
: F7CB6DF4764FC510C2C30D0E3DFC5EB9
184 94: SEQUENCE:
186 23: SEQUENCE:
188 8: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.1.1]
    
```

```

198 11: SEQUENCE:
200 9: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.2.1.1.1]
211 67: BIT STRING UnusedBits:0:
214 64: OCTET STRING:
      : 74527DC30FB7A6DBD089A4298B30A574
      : D6219780C1D6B97C171FF6148827C2CB
      : 026D8450F94B91B1393D75F2CB4C6246
      : DC92045CA1715D60603AB2BDEB9039A4
280 32: OCTET STRING:
      : F5FDBF107C460DF7ADC027B56BAB940C
      : 2583FB0A797583A97E4AF2F184431098
314 93: SEQUENCE:
316 9: OBJECT IDENTIFIER: data [1.2.840.113549.1.7.1]
327 31: SEQUENCE:
329 9: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.5.2.1]
340 18: SEQUENCE:
342 16: OCTET STRING:
      : D41CDC6655C94EFEFDCE698F4FEE3C4E
360 47: CONTEXT SPECIFIC (0):
      : AC0FD0871A510C454A5F1A7EB27C50CC
      : 13199879BCBC2F374F25ED4C918574A9
      : 081D0B5CC8DE743BFF8B5A7FEE3344

```

A.7.4 Содержимое типа «конверт данных» с использованием эфемерного алгоритма согласования ключей KeyTransRecipientInfo

В примере ниже использованы данные получателя и отправителя с ключами длины 512 бит:

- идентификатор алгоритма шифрования содержимого 1.2.643.7.1.1.5.1.2;
- идентификатор алгоритма шифрования ключа 1.2.643.7.1.1.7.1.1.

A.7.4.1 Содержимое типа «конверт данных» с использованием эфемерного алгоритма согласования ключей KeyTransRecipientInfo в кодировке BASE64

```

MIIB5wYJKoZIhvcNAQcDoIIB2DCCAdQCAQAxxggFXMIIBUwIBADBAMdgxDTALBgNV
BAoTBFRlMjYxJzAlBgNVBAMThkNBIFRlMjY6IEEdPU1QgMzQuMTAtMTIgmjU2LWJp
dAIEAYy6hTAXBgkqhQMHAQEHAQEwCgYIKoUDBwEBBgIEgfIwge8EKLgwbJFP21Qe
yKTSzdBqEqvb59bsbZ+xF5+s2Zo0vKNZTYuoIkG7Ks4wgaAwFwYIKoUDBwEBAQIw
CwYJKoUDBwECAQIBA4GEAASBgNPM7e14dXH70hCJhp3PJjBgj45ptP8DB5Cvt2jD
PCnFCOQUugmkMXcDEGoaYiPMicjSjvhZhyOQuwiTveEzRFQE2qLbK5lnUJOa0BC9
/4G1v5t79ihoLr1xB5fc4cduy29YE/tb0CU9o14ZyVJdmqzLaSwjDtqLbH+jqD54
KpVJBCBOzTnW69sZQBraqTqxzQI3j4QcPUAlmy8IYxUtxlni3pjBZBgkqhkiG9w0B
BwEwGwYJKoUDBwEBBQECMA4EDNmoGe4ZUZlF98u8x4AvoyuvFwsqPRN5DQn+obUB
gfrwMYfqmeZ34MAkb3QYcFyck7+kptHr8wxlO/6/mNGhGTAXBgkqhQMHAQAGAQEx
CgQIyyOpgBfMHxM=

```

A.7.4.2 ASN.1 представление содержимого типа «конверт данных» с использованием эфемерного алгоритма согласования ключей KeyTransRecipientInfo

```

0 487: SEQUENCE:
4 9: OBJECT IDENTIFIER: envelopedData [1.2.840.113549.1.7.3]
15 472: CONTEXT SPECIFIC (0):
19 468: SEQUENCE:
23 1: INTEGER: 0
26 343: SET:
30 339: SEQUENCE:
34 1: INTEGER: 0
37 64: SEQUENCE:
39 56: SEQUENCE:
41 13: SET:
43 11: SEQUENCE:
45 3: OBJECT IDENTIFIER: organizationName [2.5.4.10]
50 4: PRINTABLE STRING: 'TK26'
56 39: SET:
58 37: SEQUENCE:

```

```

60 3: OBJECT IDENTIFIER: commonName [2.5.4.3]
65 30: PRINTABLE STRING:
: 'CA TK26: GOST 34.10-12 256-bit'
97 4: INTEGER: 26000005
103 23: SEQUENCE:
105 9: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.7.1.1]
116 10: SEQUENCE:
118 8: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.6.2]
128 242: OCTET STRING:
131 239: SEQUENCE:
134 40: OCTET STRING:
: B8306C914FDB541EC8A4D2CDD06A12AB
: DBE7D6EC6D9FB1179FACD99A34BCA359
: 4D8BA82241BB2ACE
176 160: SEQUENCE:
179 23: SEQUENCE:
181 8: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.1.2]
191 11: SEQUENCE:
193 9: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.2.1.2.1]
204 132: BIT STRING:
208 128: OCTET STRING:
: D3E6EDED787571FBD21089869DCF2630
: 608F8E69B4FF030790AFB768C33C29C5
: 08E414BA09A4317703106A1A6223CC89
: C8D226F859872390BB0893BDE1334454
: 04DAA2DB2B9D6750939AD010BDFF81B5
: BF9B7BF628682EBD710797DCE1C76ECB
: 6F5813FB5BD0253DA35E19C9525D9AAC
: CB692C230EDA8B061FA3A83E782A9549
339 32: OCTET STRING:
: 4ECD39D6EBDB19401AEA4EAC73408DE3
: E100A9500D66CBC218C54B719678B7A6
373 89: SEQUENCE:
375 9: OBJECT IDENTIFIER: data [1.2.840.113549.1.7.1]
386 27: SEQUENCE:
388 9: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.5.1.2]
399 14: SEQUENCE:
401 12: OCTET STRING:
: D9A819EE19519945F7CBBCC7
415 47: CONTEXT SPECIFIC (0):
: A32BAF170B2A3D13790D09FEA1B50181
: FAF03187EA99E677E0C0246F7418705C
: 9C93BFA4A6D1EBF30C653BFEBF98D1
464 25: CONTEXT SPECIFIC (1):
466 23: SEQUENCE:
468 9: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.0.6.1.1]
479 10: SET:
481 8: OCTET STRING:
: CB23A98017CC1F13

```

A.8 Примеры содержимого типа «хэшированные данные»

A.8.1 Содержимое типа «хэшированные данные» с длиной хэш-кода 256 бит

В примере ниже представлено содержимое типа «хэшированные данные» с длиной хэш-кода 256 бит.

A.8.1.1 Содержимое типа «хэшированные данные» в кодировке BASE64

```

MH0GCSqGS Ib3DQEHBaBwMG4CAQAwCgYIKoUDBwEBAgIwOwYJKoZIhvcNAQcBoC4E
LMru7fLw7uv87fvpIO/w6Oz18CDk6/8g8fLw8+ry8/D7IERpZ2VzdERhdGEuBCD/
esPQYsGkzxZV8uUMIAWt6SI8KtxBP8NyG8AGbJ8i/Q==

```

A.8.1.2 АСН.1 представление содержимого типа «хэшированные данные»

```

0 125: SEQUENCE:
2   9:   OBJECT IDENTIFIER: digestData [1.2.840.113549.1.7.5]
13 112:   CONTEXT SPECIFIC (0):
15 110:   SEQUENCE:
17   1:   INTEGER: 0
20  10:   SEQUENCE:
22   8:   OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.2.2]
32  59:   SEQUENCE:
34   9:   OBJECT IDENTIFIER: data [1.2.840.113549.1.7.1]
45  46:   CONTEXT SPECIFIC (0):
47  44:   OCTET STRING:
      :   CAEEEDF2F0EEEBFCEDFBE920EFF0E8EC
      :   E5F020E4EBFF20F1F2F0F3EAF2F3F0FB
      :   20446967657374446174612E
93  32:   OCTET STRING:
      :   FF7AC3D062C1A4CF1655F2E50C2005AD
      :   E9223C2ADC413FC3721BC0066C9F22FD

```

A.8.2 Содержимое типа «хэшированные данные» с длиной хэш-кода 512 бит

В примере ниже представлено содержимое типа «хэшированные данные» с длиной хэш-кода 512 бит.

A.8.2.1 Содержимое типа «хэшированные данные» в кодировке BASE64

```

MIGfBgkqhkiG9w0BBWwGgZEwgY4CAQAwCgYIKoUDBwEBAgMwOwYJKoZIhvcNAQcB
oC4ELMru7fLw7uv87fvpIO/w6Oz18CDk6/8g8fLw8+ry8/D7IERpZ2VzdERhdGEu
BEDe4VUvcKSRvU7RFVhFjaJXY+nJSUkUsoi3oOeJBnru4PErt8RusPrCJs614ciH
CM+ehrC4a+M1Nbq77F/Wsa/v

```

A.8.2.2 АСН.1 представление содержимого типа «хэшированные данные»

```

0 159: SEQUENCE:
3   9:   OBJECT IDENTIFIER: digestData [1.2.840.113549.1.7.5]
14 145:   CONTEXT SPECIFIC (0):
17 142:   SEQUENCE:
20   1:   INTEGER: 0
23  10:   SEQUENCE:
25   8:   OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.2.3]
35  59:   SEQUENCE:
37   9:   OBJECT IDENTIFIER: data [1.2.840.113549.1.7.1]
48  46:   CONTEXT SPECIFIC (0):
50  44:   OCTET STRING:
      :   CAEEEDF2F0EEEBFCEDFBE920EFF0E8EC
      :   E5F020E4EBFF20F1F2F0F3EAF2F3F0FB
      :   20446967657374446174612E
96  64:   OCTET STRING:
      :   DEE1552F70A491BD4ED11558458DA8D7
      :   63E9C9494914B288B7A0E789067AEEEE0
      :   F12BB7C46EB0FAC226CEB5E1C88708CF
      :   9E86B0B86BE33535BABBE5FD6B1AFEF

```

A.9 Примеры содержимого типа «зашифрованные данные»

В следующих примерах для шифрования содержимого использован ключ:

```
8F5EEF8814D228FB2BVC5612323730CFA33DB7263CC2C0A01A6C6953F33D61D516
```

A.9.1 Содержимое типа «зашифрованные данные» для алгоритма «Магма»

Идентификатор алгоритма шифрования содержимого: 1.2.643.7.1.1.5.1.2.

A.9.1.1 Содержимое типа «зашифрованные данные» в кодировке BASE64

```

MIGIBGkqhkiG9w0BBWwagezB5AgEAMFkGCSqGSIB3DQEHATAbBgkqhQMHAQEFAQIw
DgQMuncOu3uYPbI30vFCgC9Nsws4R09yLp6jUtadncWUPZGmCGpPKnXGgNHvEmUA
rgKJvu4FPhtLkHuLeQXZg6EZMBCGCSqFAwcbAAAYBATEKBAjCbQoH632oGA==

```

A.9.1.2 ACH.1 представление содержимого типа «зашифрованные данные»

```

0 136: SEQUENCE:
3 9: OBJECT IDENTIFIER: encryptedData [1.2.840.113549.1.7.6]
14 123: CONTEXT SPECIFIC (0):
16 121: SEQUENCE:
18 1: INTEGER: 0
21 89: SEQUENCE:
23 9: OBJECT IDENTIFIER: data [1.2.840.113549.1.7.1]
34 27: SEQUENCE:
36 9: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.5.1.2]
47 14: SEQUENCE:
49 12: OCTET STRING:
: BA770EBB7B983DB237D2F142
63 47: CONTEXT SPECIFIC (0):
: 4DB30B38474F722E9EA352D69D9DC594
: 3D91A6086A4F2A75C680D1EF126500AE
: 0289BEEE053C7B4B907B8B7905D983
112 25: CONTEXT SPECIFIC (1):
114 23: SEQUENCE:
116 9: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.0.6.1.1]
127 10: SET:
129 8: OCTET STRING:
: C26D0A07EB7DA818
    
```

A.9.2 Содержимое типа «зашифрованные данные» для алгоритма «Кузнечик»

Идентификатор алгоритма шифрования содержимого: 1.2.643.7.1.1.5.2.1.

A.9.2.1 Содержимое типа «зашифрованные данные» в кодировке BASE64

MHEGCSqGS Ib3DQEHBqBkMGICAQAwXQYJKoZIhvcNAQcBMB8GCSqFAwcbAQUcATAS
 BBBSwX+zyOEPPuGyfpsRG4AigC/P8ftTdQMStfIThVke/vpJlwaHgGv83m2bsPay
 eyuqpoTeEMOaqGcO0MxHWsC9hQ==

A.9.2.2 ACH.1 представление содержимого типа «зашифрованные данные»

```

0 113: SEQUENCE:
2 9: OBJECT IDENTIFIER: encryptedData [1.2.840.113549.1.7.6]
13 100: CONTEXT SPECIFIC (0):
15 98: SEQUENCE:
17 1: INTEGER: 0
20 93: SEQUENCE:
22 9: OBJECT IDENTIFIER: data [1.2.840.113549.1.7.1]
33 31: SEQUENCE:
35 9: OBJECT IDENTIFIER: [1.2.643.7.1.1.5.2.1]
46 18: SEQUENCE:
48 16: OCTET STRING:
: 52C17FB3C8E10F3EE1B27E9B111B8022
66 47: CONTEXT SPECIFIC (0):
: CFF1FB53750312B5F213855904FEFA49
: 970687806BFCDE6D9BB0F6B27B2BAAA6
: 84DE10C39AA8670ED0CC475AC0BD85
    
```

Библиография

- [1] RFC 5652 Р. Хаусли, Синтаксис криптографических сообщений (CMS) [Housley, R., Cryptographic Message Syntax (CMS)], RFC 5652, сентябрь 2009
- [2] Методические Информационная технология. Криптографическая защита информации. Использо-
рекомендации ТК 26 вание алгоритмов ГОСТ Р 34.10, ГОСТ Р 34.11 в профиле сертификата и списке отзыва
сертификатов (CRL) инфраструктуры открытых ключей X.509. Версия 2
- [3] Методические Информационная технология. Криптографическая защита информации. Использо-
рекомендации ТК 26 вание алгоритмов ГОСТ 2814789, ГОСТ Р 34.11 и ГОСТ Р 34.10 в криптографических
сообщениях формата CMS

БЗ 10—2019/65

Редактор *Л.С. Зимилова*
Технический редактор *В.Н. Прусакова*
Корректор *М.С. Кабашова*
Компьютерная верстка *Л.А. Круговой*

Сдано в набор 04.09.2019. Подписано в печать 17.09.2019. Формат 60×84¹/₈. Гарнитура Ариал.
Усл. печ. л. 6,05. Уч.-изд. л. 5,47.

Подготовлено на основе электронной версии, предоставленной разработчиком стандарта

Создано в единичном исполнении во ФГУП «СТАНДАРТИНФОРМ» для комплектования Федерального информационного фонда стандартов, 117418 Москва, Нахимовский пр-т, д. 31, к. 2.
www.gostinfo.ru info@gostinfo.ru