

Электронная цифровая подпись

- Понятие электронной цифровой подписи.
- Однонаправленные хэш-функции.
- Алгоритмы электронной цифровой подписи

Особенности электронной цифровой подписи

- 0 ЭЦП имеет логическую природу – это последовательность символов (кодов), которая однозначно позволяет связать автора документа, содержание документа и владельца ЭЦП.
- 0 Логический характер цифровой подписи делает ее независимой от материальной природы документа.
- 0 С ее помощью можно помечать, а затем и аутентифицировать документы, имеющие электронную природу.

Особенности электронной цифровой подписи

- 0 **Сопоставимость защитных свойств.** При использовании защитных свойств ЭЦП защитные свойства электронной подписи выше, чем ручной.
- 0 **Масштабируемость.** В гражданском документообороте возможно применение простейших средств ЭЦП, в служебном документообороте – применение сертифицированных средств ЭЦП, для классифицированной информации необходимо применение специальных средств ЭЦП.
- 0 **Дематериализация документации.** При использовании ЭЦП возможны договорные отношения между удаленными юридическими и физическими лицами.
- 0 **Равнозначность копий.** Снимается естественное различие между оригиналом и копиями документа.
- 0 **Дополнительная функциональность.** В электронный документ, подписанный ЭЦП, нельзя внести изменения, не нарушив подпись, т.е. в отличие от ручной подписи, ЭЦП является не только средством идентификации, но и средством аутентификации.
- 0 **Автоматизация.** Все стадии обслуживания ЭЦП (создание, применение, удостоверение и проверка) автоматизированы, что значительно повышает эффективность документооборота.

Техническое обеспечение цифровой подписи

Потребность в криптографии

- 0 Будем рассматривать *документ (сообщение)*, как уникальную последовательность символов.
- 0 Любые способы транспортировки сообщения будем называть *каналом связи*.
- 0 Чтобы последовательность символов, могла однозначно идентифицировать *ее автора, она должна обладать уникальными признаками, известными только отправителю и получателю сообщения*.
- 0 В этом случае можно говорить о *защищенном канале связи*, который обеспечивает:
 - 0 *Идентификацию партнера*
 - 0 *Аутентификацию сообщения*.Достигается это с помощью шифрования (криптографии).

Метод и ключ шифрования

- 0 **Метод шифрования** – это формальный алгоритм, описывающий порядок преобразования исходного сообщения в результирующее.
- 0 **Ключ шифрования** – это набор параметров, необходимых для шифрования.
- 0 **Ключевое слово** (например, 3-5-7).
- 0 **Ключевая фраза** – несколько ключевых слов.
- 0 **Статический** (используется многократно) и **динамический** (содержит в сообщении новый ключ) ключи.

Симметричный и несимметричный методы шифрования

- 0 При *симметричном шифровании* информация зашифровывается и расшифровывается одним и тем же ключом,
- 0 Поэтому необходимо передать ключ, т.е. проблема передачи информации возникает на новом уровне.
- 0 Симметричное шифрование не годится для электронной коммерции!
- 0 Однако оно получило применение в **гибридных системах**, сочетающих симметричное и несимметричное шифрование.

Симметричный и несимметричный методы шифрования

- 0 *Несимметричное шифрование* использует два ключа – *public* (открытый ключ) и *private* (закрытый ключ).
- 0 Они устроены таким образом, что сообщение, зашифрованное одним ключом можно расшифровать только другим ключом, и наоборот.
- 0 Владелец пары ключей может оставить один себе, а другой опубликовать (рассылка с помощью электронной почты или выставить открытый ключ на WEB-сервере).

Симметричный и несимметричный методы шифрования

- 0 1. Использование закрытого ключа позволяет идентифицировать отправителя.
- 0 2. Использование открытого ключа позволяет аутентифицировать сообщение.
- 0 3. Обмен открытыми ключами позволяет создать защищенный канал связи.
- 0 4. Двойное последовательное шифрование сначала своим личным ключом, а затем открытым ключом другой стороны, позволяет создать защищенный направленный канал связи.

Понятие о компрометации ЭЦП

- 0 Чтобы фальсифицировать ЭЦП, злоумышленник должен получить доступ к закрытому ключу.
- 0 Закрытый ключ может быть скомпрометирован разными способами, которые классифицируют на *традиционные и нетрадиционные*.
- 0 Если для *традиционных* методов существует законодательная база, то для *нетрадиционных методов*, основанных на реконструкции закрытого ключа, дело обстоит не так.

Традиционные методы:

- 0 Хищение ключа путем копирования в результате прямого физического или удаленного сетевого доступа к оборудованию;
- 0 Получение ключа в результате запроса , исполненного с признаками мошенничества и подлога;
- 0 Хищение ключа, вытекающее из хищения оборудования;
- 0 Хищение ключа в результате сговора с лицами, имеющими право на его использование.

Нетрадиционные методы компрометации закрытого ключа (реконструкция) основаны на следующем:

- 0 Имеется легальный доступ к открытому ключу, а он связан с закрытым ключом некоторыми математическими соотношениями;
- 0 Можно экспериментировать не со случайными, а специально подобранными сообщениями;
- 0 Методы шифрования и дешифрования также известны, поскольку они широко публикуются для всеобщего тестирования.

Криптостойкость средств ЭЦП

- 0 На криптостойкость ЭЦП влияют свойства пары ключей. Ключи создаются в результате применения средств ЭЦП. *Средство ЭЦП* – это аппаратное или программное обеспечение, генерирующее пару ключей по запросу пользователя. В основе этого средства лежит алгоритм.
- 0 Существует несколько разновидностей алгоритмов для создания пары ключей. Некоторые безупречные на первый взгляд алгоритмы могут не всегда генерировать полностью криптостойкие ключи, причем пользователь никогда не узнает о дефектах, пока не потерпит ущерб в результате незаконного использования ключа.

Влияние размеров ключей на их криптостойкость

- 0 Для симметричных ключей криптостойкость оценивается очень просто.
- 0 Для симметричного ключа в 40 бит (слабое шифрование) надо перебрать всего 2^{40} комбинаций, т.е. задача решается быстрее чем за сутки.
- 0 При длине ключа в 64 бита необходима сеть из нескольких десятков специализированных компьютеров, и задача решается в течение нескольких недель.
- 0 Это крайне дорого, но возможно технически.
- 0 Сильным считается шифрование с длиной симметричного ключа 128 бит. На любом современном оборудовании эта задача решается за время, в миллиарды раз превышающее возраст Вселенной.

Влияние размеров ключей на их криптостойкость

- 0 Для ключей *несимметричного шифрования* не удастся получить столь простую формулу, как для симметричных ключей.
- 0 Алгоритмы несимметричного шифрования еще не до конца изучены, поэтому при использовании несимметричного шифрования говорят об относительной криптоустойчивости ключей.
- 0 Ее оценивают по эмпирическим данным.

Длина симметричного и несимметричного ключа при одинаковом уровне безопасности

Симметричный ключ	Несимметричный ключ
56 бит	384 бит
64 бит	512 бит
128 бит	2304 бит

Электронная печать

- 0 Электронная печать несет в себе информацию об ее авторе, зашифрованную с помощью закрытого ключа.
- 0 Кроме того имеется возможность включить в состав ЭЦП и данные, характеризующие само сообщение, чтобы исключить возможность внесения в него изменений в канале связи.
- 0 Для этого используется понятие, называемое дайджестом сообщения.

Понятие о дайджесте сообщения

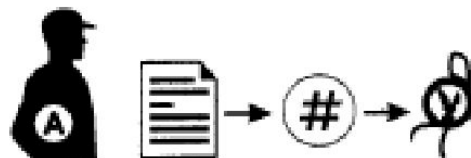
- 0 *Дайджест сообщения* – это уникальная последовательность символов, однозначно соответствующая содержанию сообщения.
 - 0 Обычно дайджест имеет фиксированный размер, например, 128 или 168 бит и не зависит от длины самого сообщения.
 - 0 Дайджест вставляется в состав ЭЦП вместе со сведениями об авторе и шифруется вместе с ними.
 - 0 Простейший прием создания дайджеста можно рассмотреть на примере контрольной суммы:
 - 0 Каждый символ сообщения представляется числовым кодом, то можно просуммировать все коды, и этот числовой параметр назовем контрольной суммой.
 - 0 При изменении сообщения в канале связи изменится и контрольная сумма, что будет обнаружено принимающей стороной. Истинную контрольную сумму она узнает из подписи и обнаружит постороннее вмешательство.
- Однако, можно подобрать такой алгоритм, который позволит по известной контрольной сумме создать новое сообщение, отличное от исходного.

Хэш-функция

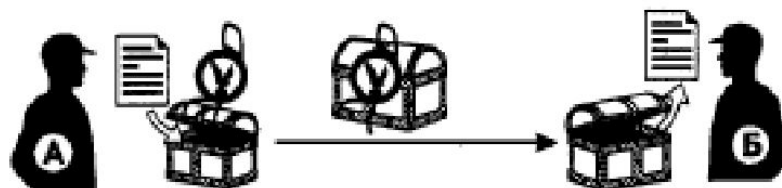
- 0 В современной математике известны функции, не обладающие свойством обратимости.
- 0 Они позволяют из одного сообщения получить другое сообщение таким образом, что обратное преобразование невозможно.
- 0 Этот метод используется для аутентификации документов средствами ЭЦП.
- 0 Исходное сообщение обрабатывается хэш-функцией, после чего образуется хэш-код, он является уникальным для данного сообщения. Это и есть дайджест сообщения.
- 0 Дайджест (электронная печать) присоединяется к электронной подписи и далее является ее составной частью.

Дайджест сообщения

- 0 Принимающая сторона расшифровывает сообщение, проверяет электронную подпись с помощью своей половины ключа, затем обрабатывает сообщение той же хэш-функцией, что и отправитель, после чего сличает полученный дайджест с тем, который содержался в подписи.
- 0 Если дайджесты совпали, значит, сообщение не подверглось изменениям в канале связи.

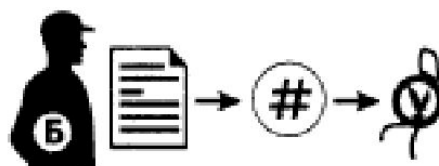


партнер **A** обрабатывает сообщение хэш-функцией и получает число, которое называют электронной печатью

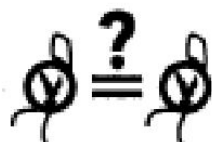


партнер **A** закрывает сообщение своим закрытым ключом и присоединяет к электронной подписи электронную печать

партнер **B** раскрывает сообщение открытым ключом



партнер **B** обрабатывает сообщение хэш-функцией и получает его электронную печать



если принятая и рассчитанная печати равны, сообщение не было изменено в канале связи

Рис. 9.3. Аутентификация сообщения с помощью электронной печати