**1) Электронная цифровая подпись** – реквизит электронного документа, предназначенный для защиты данного документа от подделки, полученный в результате криптографического преобразования информации с использованием закрытого ключа ЭЦП и позволяющий идентифицировать владельца сертификата ключа подписи, а также установить отсутствие искажения информации в электронном документе (Федеральный закон "Об электронной цифровой подписи").

**2)** При создании цифровой подписи по классической схеме отправитель:

* применяет к исходному сообщению **T** хеш-функцию **h(T)** и получает хеш-образ r сообщения;
* вычисляет цифровую подпись **s по хеш-образу r с использованием своего закрытого ключа**;
* посылает сообщение **T** вместе с цифровой подписью s получателю.

Получатель, отделив цифровую подпись от сообщения, выполняет следующие действия:

* применяет к полученному сообщению **T** хеш-функцию **h(T)** и получает хеш-образ r сообщения;
* расшифровывает хеш-образ **r’** из цифровой подписи s с использованием открытого ключа отправителя;
* проверяет соответствие хеш-образов r и r’ и если они совпадают, то отправитель действительно является тем, за кого себя выдает, и сообщение при передаче не подверглось искажению.

Как видно из этой схемы, порядок использования ключей обратный тому, который используется при передаче секретных сообщений. Вначале отправитель использует свой закрытый ключ, а затем получатель применяет открытый ключ отправителя.

**3)** Кроме классической схемы ЭЦП различают еще несколько специальных:

* схема "конфиденциальной" (неотвергаемой) подписи – подпись не может быть проверена без участия сгенерировавшего ее лица;
* схема подписи "вслепую" ("затемненной" подписи) - отправитель не знает подписанного им сообщения;
* схема "мультиподписи" - вместо одного отправителя сообщение подписывает группа из нескольких участников;
* схема "групповой" подписи - получатель может проверить, что подписанное сообщение пришло от члена некоторой группы отправителей, но не знает, кем именно из членов группы оно подписано. В тоже время, в случае необходимости, отправитель может быть определен;
* и др.

**4)** Можно повторно использовать подписанный документ, так как копирование файлов в ЭВМ очень простая задача.

Отправитель сообщения может подписать сообщение, а затем отказаться от подписи, заявив, что его секретный ключ был скомпрометирован.

Стойкость протоколов подписи RSA основана на сложности факторизации большого натурального числа N. Степень данного числа значительно изменилась за последние годы.

При вычислении модуля N, ключей E и D для системы цифровой подписи RSA необходимо проверять большое количество дополнительных условий, что сделать практически невозможно.

Затраты на вычисление данным алгоритмом на 20-30% больше, чем у современных.

Цифровая подпись RSA уязвима к так называемой мультипликативной атаке. Иначе говоря, алгоритм цифровой подписи RSA позволяет злоумышленнику без знания секретного ключа D сформировать подписи под теми документами, у которых результат хэширования можно вычислить как произведение результатов хэширования уже подписанных документов.