МИНИСТЕРСТВО ОБРАЗОВАНИЯ РЕСПУБЛИКИ БЕЛАРУСЬ

Учреждения образования «БЕЛОРУССКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ

ТЕХНОЛОГИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ»

**Практическая работа №7**

по дисциплине «Основы защиты информации»

на тему: Криптографическая защита информации

Выполнила студентка I курса 5 группы специальность ПОИТ Буранко В.Д.

(Ф.И.О.)

Преподаватель ассистент Берников Владислав Олегович

(Ф.И.О.)

Цель: **изучить и закрепить умение реализации ЭЦП на примере RSA.**

# **Теоретическое введение**

Протоколы ЭЦП с одной стороны относят к протоколам аутентификации, т.к. гарантируют, что сообщение поступило от достоверного отправителя, а с другой стороны к протоколам контроля целостности, т.к. гарантируют, что сообщение пришло в неискаженном виде. Более того, получатель в дальнейшем может использовать ЭЦП как доказательство достоверности сообщения третьим лицам (арбитру) в том случае, если отправитель впоследствии попытается отказаться от него.

Говоря о схеме цифровой подписи, обычно имеют в виду следующую классическую ситуацию:

* отправитель знает содержание сообщения, которое он подписывает;
* получатель, зная открытый ключ проверки подписи, может проверить правильность подписи полученного сообщения в любое время без какого-либо разрешения и участия отправителя;
* безопасность схемы подписи гарантируется.

**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").

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.

**Разновидности ЭЦП**

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.

**Этап 1.** Выработка ключей (выполняет отправитель **А**) - см. практическую работу 6  "Шифрование методом RSA".

**Этап 2.** Отправка сообщения и электронной подписи (выполняет отправитель **А**).

Отправка сообщения и ЭЦП на базе алгоритма RSA



**Этап 3.** Получение сообщения и проверка электронной подписи (выполняет получатель **B**).

Получение сообщения и проверка ЭЦП на базе алгоритма RSA

* 