

## Особенности реализации алгоритма шифрования данных Диффи-Хеллмана в среде программирования Delphi

*Прохорова Наталья Юрьевна*

*Приамурский государственный университет имени Шолом-Алейхема  
Студент*

*Глаголев Владимир Александрович*

*Приамурский государственный университет имени Шолом-Алейхема  
к.г.н. доцент кафедры информационных систем, математики и методик  
обучения*

### Аннотация

Данная статья посвящена разработке клиентского приложения, позволяющего обмениваться текстовыми сообщениями по защищенному каналу. Безопасность передачи данных строится на алгоритме Диффи-Хеллмана, который позволяет двум сторонам получить общий секретный ключ, используя незащищенный от прослушивания, но защищенный от подмены канала связи. Этот ключ может быть использован для шифрования дальнейшего обмена с помощью алгоритма симметричного шифрования.

**Ключевые слова:** Криптография, алгоритм Диффи-Хеллмана, секретный ключ, шифрование сообщений, защищенный канал.

## The particular implementation of the encryption algorithm Diffie-Hellman data in the programming environment Delphi

*Prokhorova Natalya Yurievna*

*Sholom-Aleichem Priamursky State University  
Student*

*Glagolev Vladimir Alexandrovich*

*Sholom-Aleichem Priamursky State University  
Candidate of Geographical Sciences, Assistant Professor of the Department of  
Information Systems, Mathematics and teaching methods*

### Abstract

This article is devoted to the development of a client application that allows you to exchange text messages over a secure channel. The security of data transmission is based on the Diffie-Hellman algorithm, which allows two parties to obtain a common secret key, using unprotected from listening, but protected from the substitution of the communication channel. This key can be used to encrypt further exchange using the symmetric encryption algorithm.

**Keywords:** Cryptography, Diffie-Hellman algorithm, secret key, message encryption, secure channel.

Криптография - это наука о том, как обеспечить секретность сообщения. Она покрывает все практические аспекты секретного обмена сообщениями, становится одним из основных инструментов, обеспечивающих конфиденциальность, доверие, авторизацию, электронные платежи, корпоративную безопасность и бесчисленное множество других важных вещей.

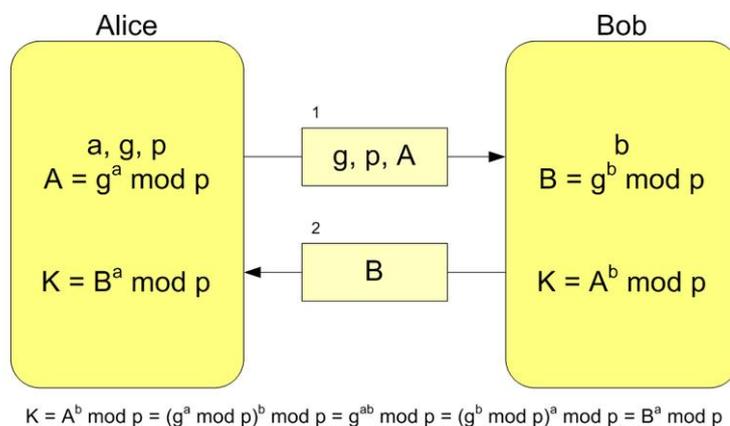
Цель исследования заключается в создании программы с помощью инструментария среды Delphi, реализующей алгоритм шифрования данных Диффи-Хеллмана.

Задачей является разработка приложения, соответствующих интерфейсных форм для указания различных вариантов шифрования указанным методом.

Для разработки информационной системы была использована объектно-визуальная среда программирования RAD Studio Delphi 2010, предназначенная для быстрой разработки приложений под платформу Microsoft Windows. С её помощью можно создавать высокопроизводительные приложения для самой популярной платформы в мире, используя быстрое компилирование и высокоэффективную интегрированную среду разработки (IDE), и не прибегая к runtime-модулям для созданных приложений.

Сетевое взаимодействие обеспечивается двумя компонентами: TClientSocket и TServerSocket. Первый используется для подключения к удаленному приложению и передачи данных, а второй контролирует прием данных.

Опишем алгоритм Диффи-Хеллмана. Предположим, что обоим абонентам известны некоторые два числа  $g$  и  $p$ , которые не являются секретными и могут быть известны также другим заинтересованным лицам. Для того, чтобы создать неизвестный никому секретный ключ, оба пользователя генерируют большие случайные числа: первый абонент — число  $a$ , второй абонент — число  $b$ . Затем первый пользователь вычисляет значение  $A = g^a \bmod p$  и пересылает его второму, а второй вычисляет  $B = g^b \bmod p$  и передаёт первому (рис. 1).



$$K = A^b \bmod p = (g^a \bmod p)^b \bmod p = g^{ab} \bmod p = (g^b \bmod p)^a \bmod p = B^a \bmod p$$

Рисунок. 1. – Схема алгоритма

Предполагается, что злоумышленник может получить оба этих значения, но не модифицировать их (то есть у него нет возможности вмешаться в процесс передачи). На втором этапе, первый пользователь на основе имеющегося у него числа  $a$  и полученного по сети числа  $B$  вычисляет значение  $B^a \bmod p = g^{ab} \bmod p$ , а второй пользователь на основе имеющегося у него числа  $b$  и полученного по сети числа  $A$  вычисляет значение  $A^b \bmod p = g^{ab} \bmod p$ . Тем самым, у обоих пользователей получилось одно и то же число:  $K = g^{ab} \bmod p$ . Его они и могут использовать в качестве секретного ключа, поскольку здесь злоумышленник встретится с практически неразрешимой (в течение некоторого времени) проблемой вычисления  $g^{ab} \bmod p$  по перехваченным  $g^a \bmod p$  и  $g^b \bmod p$ , если числа  $p, a, b$  выбраны достаточно большими.

При запуске программы появляется главное окно приложения (рис. 2). Состоящее из меню, двух диалоговых окон для отображение обычного и зашифрованного текста, поля ввода сообщения и четырех кнопок.

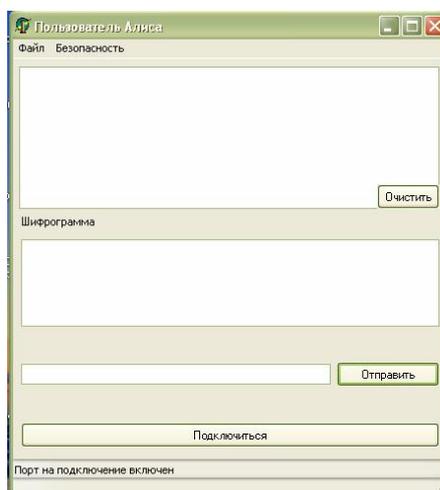


Рисунок 2 – Главная форма приложения

Команда меню главного окна «Файл-Настройка» вызывает окно (рис. 3), в котором указываются параметры подключения и защиты передачи данных. Вводятся имя пользователя, порт прослушивания и подключения, адреса подключения и ключи сеанса.



Рисунок 3 – Окно «Настройка»

Команда меню «Безопасность – Шифровать канал» отправляет открытый ключ другому пользователю и производит шифрование сообщений. Ниже представлен пример шифрования, вверху зашифрованный текст, а внизу расшифрованный (рис. 4).

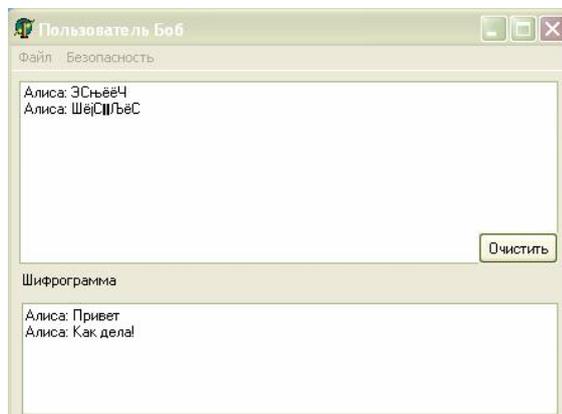
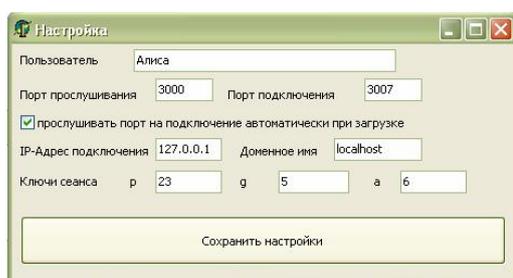
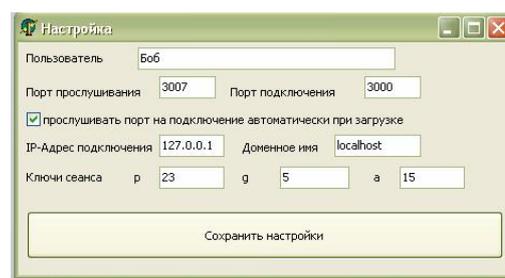


Рисунок 4 – Шифрование сообщений

Рассмотрим пример подключения двух пользователей (рис. 5). В начале необходимо сконфигурировать два клиента следующим образом.



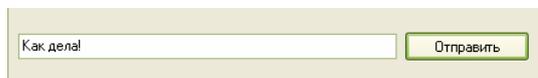
а) Настройка клиента «Алиса»



б) Настройка клиента «Боб»

Рисунок 5 – Настройка двух клиентов

Затем каждый пользователь нажимает кнопку «Подключение». После успешного подключения, можно печатать и отправлять текст (рис. 6).



а) Отправка сообщения от Алисы



б) Отправка сообщения от Боба

Рисунок 6 – Отправка сообщений двух клиентов

Пользователи могут выбрать защищенный канал нажав в меню пункт «Безопасность-Шифровать канал», тогда каждый из пользователей получает одинаковый сеансовый ключ, например, 2. В приложение в строке статуса появляется сообщение об использовании ключа (рис. 7).



Рисунок 7 – Строка состояния

После этого происходит шифрование сообщений. Пользователи в дальнейшем могут отменить защищенный канал или разорвать соединение. Выбор параметров для формирования сеансового ключа рассмотрены в техническом задании, ниже приведены примерные значения переменных  $p, g, a, b$ , которые можно использовать в программе (табл. 1).

Таблица 1 – Переменные алгоритма Диффи-Хеллмана

№	p	g	a	b
1	47	3	8	10
2	23	5	6	15

В ходе выполнения данного исследования была выполнена поставленная цель – разработано приложение, реализующее защищенный канал передачи данных. Проведен вариант эксплуатации, разработанного приложения, позволяющего организовывать защищенный канал связи на основе сеансового ключа с использованием симметричных алгоритмов.

### Библиографический список

1. Сергиенко А.Б. Цифровая обработка сигналов: Учеб. пос. для вузов. СПб.: Питер, 2002. 608 с.
2. Теория информации и кодирования/ Б.Б. Самсонов, Е.М. Плохое, А.И. Филоненко и др. Ростов н/Д: Феникс, 2002. 288 с.
3. Молдовян А.А. Криптография / А.А. Молдовян, Н.А. Молдовян, Б.Я. Советов. СПб.: Лань, 2001.
4. Архангельский А.Я. и др. Русская справка (HELP) по Delphi 5 и Object Pascal/ А.Я. Архангельский, В.Н. Ильин, М.А. Тагин: М.: БИНОМ, 2000. 32 с.
5. Мельников В.В. Безопасность информации в автоматизированных системах. М.: Финансы и статистика, 2003. 368 с.
6. Степанов Е.А., Корнеев И.К. Информационная безопасность и защита информации: Учеб. пос. М.: ИФРА, 2001. 304 с.
7. Соколов А.В., Степанюк О.М. Методы информационной защиты объектов и компьютерных сетей .М.: АСТ; СПб: Полигон, 2000. 272 с.