

Министерство образования Республики Беларусь

Учреждение образования  
БЕЛОРУССКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ  
ИНФОРМАТИКИ И РАДИОЭЛЕКТРОНИКИ

Факультет компьютерных систем и сетей  
Кафедра информатики  
Дисциплина: Информационные сети. Основы безопасности

ОТЧЕТ  
к лабораторной работе №3  
на тему

**ИДЕНТИФИКАЦИЯ И АУТЕНТИФИКАЦИЯ  
ПОЛЬЗОВАТЕЛЕЙ. ПРОТОКОЛ KERBEROS**

Выполнил:  
студент гр. 253504  
Носкович П.Н.

Проверил:  
Герчик А.В.

Минск 2025

## СОДЕРЖАНИЕ

Введение .....	3
1 Краткие теоретические сведения.....	4
2 Результат выполнения программы .....	7
Приложение А.....	10

## ВВЕДЕНИЕ

Цель данной лабораторной работы заключается в изучении теоретических сведений по работе протокола *Kerberos* и алгоритма *DES* и разработки программы, реализующее протокол распределения ключей *Kerberos*, включая процедуру, реализующую алгоритм *DES*.

# 1 КРАТКИЕ ТЕОРЕТИЧЕСКИЕ СВЕДЕНИЯ

Протокол *Kerberos* является одной из реализаций протокола аутентификации с использованием третьей стороны, призванной уменьшить количество сообщений, которыми обмениваются стороны.

Протокол *Kerberos*, достаточно гибкий и имеющий возможности тонкой настройки под конкретные применения, существует в нескольких версиях. Мы рассмотрим упрощенный механизм аутентификации, реализованный с помощью протокола *Kerberos* версии 5.

В начале имеются три участника протокола *Kerberos*: клиент, сервис, центр распределения ключей.

Каждый из участников обладает своим долговременным секретом (ключом). Кроме того, центр распределения ключей обладает секретами всех участников.

Клиент отправляет серверу аутентификации запрос, содержащий: принципал клиента и срок жизни билета.

Сервер аутентификации по полученному принципалу находит в базе *Kerberos* секрет клиента. Кроме того, для дальнейшего общения с *KDC* сервер аутентификации случайным образом генерирует сессионный ключ. В итоге в ответ клиенту отправляются два сообщения. Первое сообщение зашифровано с использованием секрета клиента и содержит: сессионный ключ для *KDC*, метка времени, срок жизни *TGT*. Второе сообщение (*TGT*) зашифровано уже с использованием секрета *KDC* и включает в себя те же самые данные, что и первое сообщение, но вместе с принципалом клиента.

Клиент, приняв ответ, может расшифровать только первое сообщение. Таким образом он получает сессионный ключ для дальнейшего общения с *KDC*. *TGT* также сохраняется у клиента в зашифрованном виде.

Теперь, пройдя аутентификацию, клиент желает получить доступ к какому-то сервису. Для этого он отправляет серверу выдачи разрешений запрос, содержащий: принципал сервиса, аутентификатор, состоящий из принципала клиента и метки времени, зашифрованных с использованием извлеченного ранее сессионного ключа для общения с *KDC*, сохраненный *TGT*.

Приняв запрос, сервер выдачи разрешений прежде всего выполняет проверку полученных данных. Сначала с использованием секрета *KDC* сервер расшифровывает *TGT* и по метке времени со сроком действия убеждается, что *TGT* не протух.

Далее сервер извлекает сессионный ключ для *KDC*. Несмотря на то, что указанный ключ был создан в *KDC*, нужды хранить его в базе *Kerberos* нет. Действительно, *TGT* не может быть изменен кем-либо кроме *KDC*, поэтому полученным из него данным можно доверять.

В случае успешного завершения проверок сервер выдачи разрешений отправляет клиенту ответ, содержащий два сообщения. Первое сообщение зашифровано с использованием сессионного ключа для *KDC* и содержит: сессионный ключ для общения с сервисом, метка времени, срок жизни *TGS* билета, принципал сервиса. Второе сообщение (*TGS* билет) зашифровано с

использованием секрета сервиса и включает в себя те же самые данные, что и первое сообщение, а также принципал клиента. Клиент, приняв ответ, может расшифровать только первое сообщение. Таким образом он получает сессионный ключ для дальнейшего общения с сервисом. *TGS* билет сохраняется у клиента в зашифрованном виде.

Клиент отправляет сервису запрос на получение доступа, содержащий: аутентификатор, состоящий из принципала клиента и метки времени, зашифрованных с использованием извлеченного ранее сессионного ключа для общения с сервисом, сохраненный *TGS* билет, флаг взаимной аутентификации. Приняв запрос, сервис прежде всего выполняет проверку полученных данных. Сначала с использованием своего секрета сервис расшифровывает *TGS* и по метке времени со сроком действия убеждается, что *TGS* не протух. Далее сервис извлекает сессионный ключ.

*TGS* билет не может быть изменен кем-либо кроме того, кто знает секрет сервиса, а это *KDC* и сам сервис. Сервис доверяет *KDC*, таким образом извлеченным из *TGS* билета данным сервис также может доверять.

Одной из наиболее известных криптографических систем с закрытым ключом является *DES* – *Data Encryption Standard*. Эта система первой получила статус государственного стандарта в области шифрования данных. Она разработана специалистами фирмы *IBM* и вступила в действие в США 1977 году. Алгоритм *DES* по-прежнему широко применяется и заслуживает внимания при изучении блочных шифров с закрытым ключом.

Стандарт *DES* построен на комбинированном использовании перестановки, замены и гаммирования. Шифруемые данные должны быть представлены в двоичном виде.

*DES* является классической сетью Фейстеля с двумя ветвями. Данные шифруются 64-битными блоками, используя 56-битный ключ. Алгоритм преобразует за несколько раундов 64-битный вход в 64-битный выход. Длина ключа равна 56 битам. Процесс шифрования состоит из четырех этапов. На первом из них выполняется начальная перестановка (*IP*) 64-битного исходного текста (забеливание), во время которой биты переупорядочиваются в соответствии со стандартной таблицей. Следующий этап состоит из 16 раундов одной и той же функции, которая использует операции сдвига и подстановки. На третьем этапе левая и правая половины выхода последней (16-й) итерации меняются местами. Наконец, на четвертом этапе выполняется перестановка  $IP^{-1}$  результата, полученного на третьем этапе. Перестановка  $IP^{-1}$  инверсна начальной перестановке.

Начальная перестановка и ее инверсия определяются стандартной таблицей. Если  $M$  – это произвольные 64 бита, то  $X = IP(M)$  – переставленные 64 бита. Если применить обратную функцию перестановки  $Y = IP^{-1}(X) = IP^{-1}(IP(M))$ , то получится первоначальная последовательность бит.

Затем 64-битный входной блок проходит через 16 раундов, при этом на каждой итерации получается промежуточное 64-битное значение. Левая и правая части каждого промежуточного значения трактуются как отдельные 32-битные значения, обозначенные  $L$  и  $R$ . Таким образом, выход левой половины

$L_i$  равен входу правой половины  $R_{i-1}$ . Выход правой половины  $R_i$  является результатом применения операции  $XOR$  к  $L_{i-1}$  и функции  $F$ , зависящей от  $R_{i-1}$  и  $K_i$ .

Процесс дешифрования аналогичен процессу шифрования. На входе алгоритма используется зашифрованный текст, но ключи  $K_i$  используются в обратной последовательности.  $K_{16}$  используется на первом раунде,  $K_1$  используется на последнем раунде.

## 2 РЕЗУЛЬТАТ ВЫПОЛНЕНИЯ ПРОГРАММЫ

В результате разработки программы было создано консольное приложение, реализующее протокол распределения ключей *Kerberos*, включая процедуру, реализующую Алгоритм *DES*.

На рисунке 2.1 представлена схема работы протокола *Kerberos*.

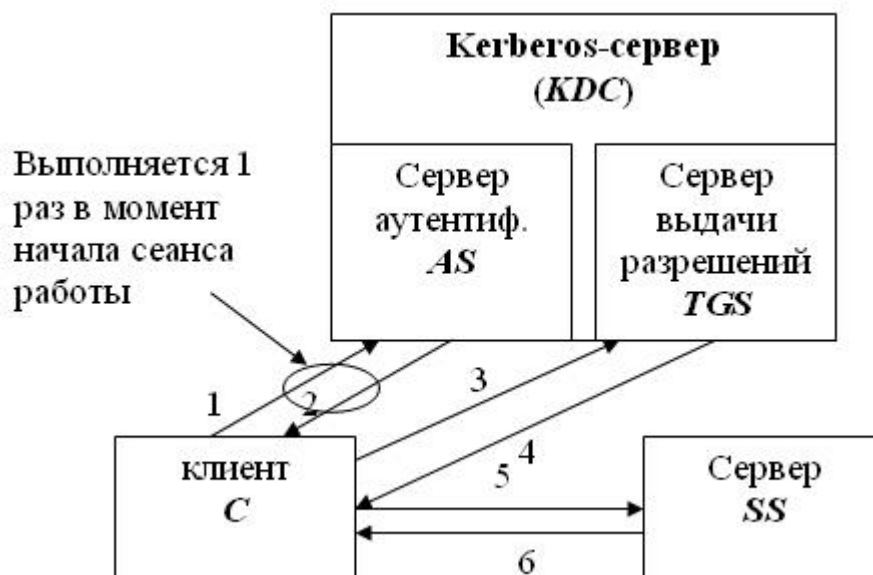


Рисунок 2.1 – Схема работы протокола *Kerberos*

На рисунке 2.2 представлена блок-схема алгоритма шифрования *DES*.

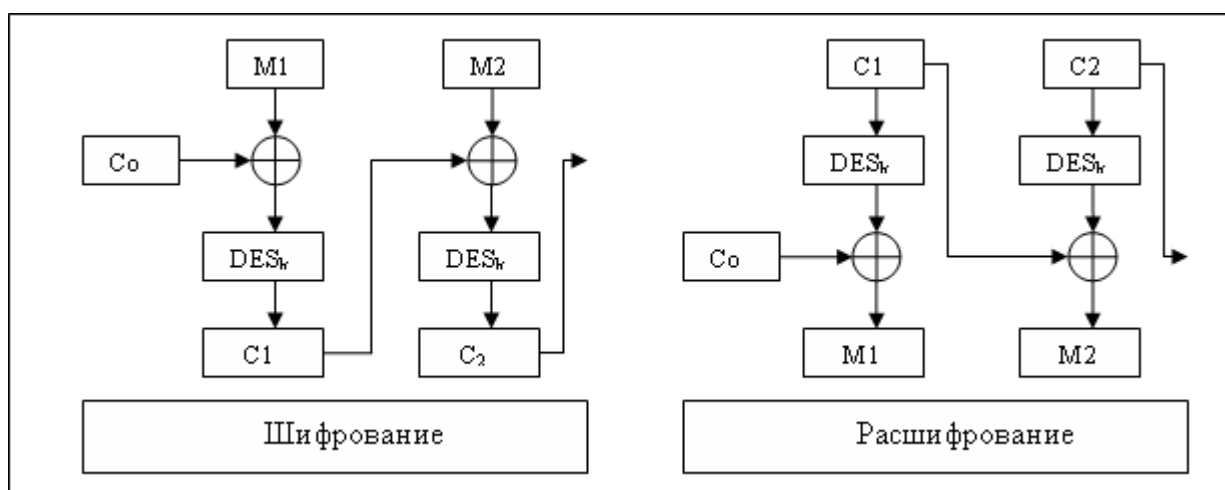


Рисунок 2.2 – Блок-схема алгоритма *DES*

Результат выполнения программы изображён на рисунке 2.3.

```
*****
Клиент отправил запрос на аутентификацию с принципом Vassya и запрашиваемым временем жизни 300 секунд (5 минут)
*****
Клиент получил ответ от сервера аутентификации.
Сессионный ключ: sessionkeysessio
-----

*****
Клиент отправляет запрос на разрешение доступа к сервису (TGS).
Принципал сервиса: Awesome service
-----

*****
Клиент получил ответ от TGS.
Сессионный ключ сервиса: servicesessionke
-----

*****
Клиент отправляет запрос на разрешение доступа к сервису (TGS).
-----

*****
Клиент получил ответ от сервиса.
Полученное сообщение: It's service response
-----
```

Рисунок 2.3 – Результат программы



# ПРИЛОЖЕНИЕ А

## (обязательное)

### Исходный код программы

```
main.py
import os
import json
import base64
from Crypto.Cipher import AES
from Crypto.Util.Padding import pad, unpad
from Crypto.Random import get_random_bytes

# Упрощенная база данных для хранения пользователей и их ключей
users_db = {
    "polina": b"polina_secret_key",
    "marat": b"marat_secret_key"
}

# Сервер аутентификации (AS)
class AuthenticationServer:
    def __init__(self):
        self.tgs_key = get_random_bytes(16) # Секретный ключ TGS

    def authenticate(self, user):
        if user in users_db:
            user_key = users_db[user]
            session_key = get_random_bytes(16)
            tgt = {
                "user": user,
                "session_key": base64.b64encode(session_key).decode('utf-8') # Преобразуем байты в строку
            }
            encrypted_tgt = self.encrypt(json.dumps(tgt), self.tgs_key)
            return session_key, encrypted_tgt
        return None

    def encrypt(self, data, key):
        cipher = AES.new(key, AES.MODE_ECB)
        return cipher.encrypt(pad(data.encode(), AES.block_size))

# Сервер выдачи билетов (TGS)
class TicketGrantingServer:
    def __init__(self, tgs_key):
        self.tgs_key = tgs_key

    def grant_ticket(self, encrypted_tgt, service):
        tgt = json.loads(self.decrypt(encrypted_tgt, self.tgs_key))
        session_key = base64.b64decode(tgt["session_key"]) # Преобразуем строку обратно в байты
        service_ticket = {
            "user": tgt["user"],
            "service": service,
            "session_key":
base64.b64encode(get_random_bytes(16)).decode('utf-8') # Преобразуем байты в строку
        }
        encrypted_service_ticket = self.encrypt(json.dumps(service_ticket), session_key)
        return encrypted_service_ticket

    def decrypt(self, data, key):
        cipher = AES.new(key, AES.MODE_ECB)
```

```

        return unpad(cipher.decrypt(data), AES.block_size).decode()

    def encrypt(self, data, key):
        cipher = AES.new(key, AES.MODE_ECB)
        return cipher.encrypt(pad(data.encode(), AES.block_size))

# Клиент
class Client:
    def __init__(self, user):
        self.user = user
        self.session_key = None

    def request_tgt(self, as_server):
        self.session_key, self.encrypted_tgt =
as_server.authenticate(self.user)
        if self.session_key:
            print(f"{self.user} получил TGT.")
        else:
            print("Ошибка аутентификации.")

    def request_service_ticket(self, tgs_server, service):
        if self.session_key:
            encrypted_service_ticket =
tgs_server.grant_ticket(self.encrypted_tgt, service)
            print(f"{self.user} получил билет на сервис {service}.")
        else:
            print("Сначала получите TGT.")

# Функция для проверки ввода пользователя
def get_valid_input(prompt, validation_func):
    while True:
        user_input = input(prompt)
        if validation_func(user_input):
            return user_input
        print("Некорректный ввод. Попробуйте снова.")

# Пример использования
as_server = AuthenticationServer()
tgs_server = TicketGrantingServer(as_server.tgs_key)

# Запрос имени пользователя с проверкой
user = get_valid_input(
    "Введите имя пользователя: ",
    lambda x: x in users_db # Проверка, что пользователь существует в базе
    данных
)

client = Client(user)

# Аутентификация и запрос TGT
client.request_tgt(as_server)

# Запрос сервиса с проверкой
service = get_valid_input(
    "Введите название сервиса: ",
    lambda x: x.strip() != "" # Проверка, что сервис не пустой
)

client.request_service_ticket(tgs_server, service)

```