

Министерство образования Республики Беларусь  
Учреждение образования «Белорусский государственный университет  
информатики и радиоэлектроники»

Факультет компьютерных систем и сетей

Кафедра информатики

Дисциплина: Информационные сети. Основы безопасности

ОТЧЁТ  
к лабораторной работе №3  
на тему

**ПРОТОКОЛ KERBEROS**

Выполнил: студент гр.253504  
Фроленко К.Ю.

Проверил: ассистент кафедры информатики  
Герчик А.В.

Минск 2025

## СОДЕРЖАНИЕ

1	Формулировка задачи .....	3
2	Ход работы.....	4
	Заключение .....	5

# 1 ФОРМУЛИРОВКА ЗАДАЧИ

В данной работе требуется разработать программное средство, реализующее протокол *Kerberos* для обеспечения безопасной аутентификации в клиент-серверной архитектуре. Программа должна демонстрировать ключевые этапы обмена данными между клиентом и сервером, который объединяет функции сервера аутентификации (AS), сервера выдачи билетов (TGS) и сервисного сервера. Основной целью является показ принципов работы *Kerberos*, где клиент запрашивает аутентификацию у AS, получает зашифрованный *Ticket Granting Ticket (TGT)*, затем с помощью TGT обращается к TGS для получения билета для доступа к конкретному сервису, и, наконец, представляется этот билет сервисному серверу для подтверждения своей личности.

Реализация должна включать обмен зашифрованными сообщениями, используя упрощённые алгоритмы симметричного шифрования для демонстрации процессов шифрования и дешифрования данных. Программа должна обеспечивать возможность запуска сервера как отдельного сетевого процесса, который принимает запросы от клиента через сокеты, обрабатывая их в соответствии с этапами протокола. Клиентская часть, в свою очередь, должна последовательно выполнять запросы к различным компонентам сервера, выводя полученные сеансовые ключи и подтверждение аутентификации, а также отображать отладочную информацию для контроля хода выполнения операций.

Таким образом, итоговое решение должно не только демонстрировать корректное выполнение механизма *Kerberos*, но и предоставлять удобный способ отслеживания процесса обмена зашифрованными данными между клиентом и сервером, обеспечивая понимание основных принципов аутентификации в распределённых системах.

## 2 ХОД РАБОТЫ

При запуске серверного модуля в терминале выводятся отладочные сообщения, демонстрирующие выполнение ключевых этапов протокола *Kerberos*. Сервер, объединяющий функции аутентификации (AS), выдачи билетов (TGS) и подтверждения доступа сервису, генерирует сеансовые ключи, формирует *Ticket Granting Ticket (TGT)* и сервисный билет, а также выводит информацию о каждом из этих этапов.

Запуск клиентской части инициирует последовательную обработку запросов. Вначале клиент отправляет запрос к серверу AS, указывая свой идентификатор (например, «*client1*»). Сервер AS, используя предопределённый общий секрет, генерирует сеансовый ключ для связи с TGS и формирует TGT, который шифруется и возвращается клиенту. Клиент расшифровывает полученное сообщение с помощью своего секретного ключа, извлекает сеансовый ключ для дальнейшего обмена с сервером TGS и сохраняет полученный TGT.

Затем клиент обращается к серверу TGS, передавая полученный TGT и идентификатор требуемого сервиса (например, «*fileserv*»). Сервер TGS дешифрует TGT, извлекает идентификатор клиента и исходный сеансовый ключ, генерирует новый сеансовый ключ для связи с сервисным сервером и формирует зашифрованный сервисный билет. Ответ от TGS шифруется с использованием сеансового ключа, полученного на предыдущем этапе, и возвращается клиенту. Клиент, расшифровывая сообщение, получает новый сеансовый ключ для сервиса и сервисный билет.

Заключительным этапом является отправка клиентом запроса к сервисному серверу с использованием полученного сервисного билета и нового сеансового ключа. Сервисный сервер, расшифровывая билет, проверяет подлинность клиента и возвращает подтверждение, содержащее идентификатор клиента. Этот результат свидетельствует о корректном выполнении всех этапов обмена зашифрованными сообщениями согласно протоколу *Kerberos*. На рисунке 1 представлен пример работы программы.

```
Kerberos-сервер запущен на localhost:12345
[AS] Для клиента client1:
  session_key = 8832be515bb5efad44bee27771a42897
  TGT_plain   = b'client1::\x882\xbeQ[\xb5\xef\xadD\xbe\x2wq\xa4(\x97'
[TGS] Извлечён client_id: client1
[TGS] Извлечён session_key (из TGT) = 8832be515bb5efad44bee27771a42897
[TGS] Для сервиса fileserv:
  service_session_key = 52624f23d46438696de6b8919820f339
  service_ticket_plain = b'{"client_id": "client1", "service_session_key": "UmJPI9RkOGlt5riRmCDzOQ=="}'
[SERVICE] Подтверждён client_id: client1
```

Рисунок 1 – Пример работы программы

## ЗАКЛЮЧЕНИЕ

В ходе данной работы было разработано программное средство, реализующее протокол *Kerberos* для обеспечения безопасной аутентификации в клиент-серверной архитектуре. Программа продемонстрировала ключевые этапы обмена зашифрованными сообщениями между клиентом и сервером, который объединяет функции сервера аутентификации (*AS*), сервера выдачи билетов (*TGS*) и сервисного сервера.

На начальном этапе была определена архитектура системы, выбран упрощённый алгоритм симметричного шифрования, позволяющий моделировать процессы шифрования и дешифрования данных на каждом из этапов аутентификации. Реализация обеспечила корректный обмен информацией: клиент отправляет запрос к серверу *AS*, получает зашифрованный *Ticket Granting Ticket (TGT)* и сеансовый ключ, затем с помощью *TGT* обращается к серверу *TGS* для получения сервисного билета, и, наконец, представляет билет сервисному серверу для проверки подлинности.

Представленный пример работы программы подтверждает, что система корректно формирует сеансовые ключи и билеты, а также выполняет проверку аутентификации клиента. Отладочные сообщения, выводимые сервером, позволяют наглядно проследить процесс формирования *TGT* и сервисного билета, что свидетельствует о надёжности и эффективности реализации протокола *Kerberos*.

Таким образом, поставленная задача была успешно решена. Разработанное средство демонстрирует основные принципы работы *Kerberos* и может служить основой для дальнейших исследований и развития механизмов безопасной аутентификации в распределённых системах.