

РОССИЙСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ДРУЖБЫ НАРОДОВ

Факультет физико-математических и естественных наук

Кафедра прикладной информатики и теории вероятностей

РЕФЕРАТ

ПО ТЕМЕ “Установление подлинности запрос-ответ”

дисциплина: Математические основы защиты информации и информационной безопасности

Студент: Пиняева Анна Андреевна

Группа: НПИмд-01-24

МОСКВА

2025

---

## Актуальность

- Рост киберугроз: фишинг, MITM-атаки, утечки паролей.
- Модель Zero Trust требует строгой проверки подлинности.
- Проблема: Как доказать право на доступ, не раскрывая секрет?

Решение: Метод «Вызов-Ответ» (Challenge-Response).

---

## Понятие аутентификации и её факторы

Аутентификация — подтверждение того, что субъект является тем, за кого себя выдает.

Три фактора аутентификации:

- Фактор знания — “что пользователь знает”
  - Фактор владения — “что у пользователя есть”
  - Биометрический фактор — “кем является пользователь”
-

## Метод «вызов–ответ». Историческая справка

**1970-е – первые идеи**

**1980-е – стандартизация и первые реализации**

**1990-е – переход к публичным ключам**

**2000-е – борьба с фишингом и массовое внедрение**

**2010-е – рождение современных безпарольных стандартов**

**2020-е – глобальный переход на Passkeys**

---

## Метод «вызов–ответ». Базовый принцип



Рис. 1 Общая схема метода “вызов-ответ”

## Метод «вызов–ответ». Использование шифра с симметричным ключом

Секретность здесь - открытый ключ засекречивания, известный и претенденту и верификатору. Функция - алгоритм шифрования, с помощью которого обрабатывается вызов перед посылкой ответа.

Подход 1.

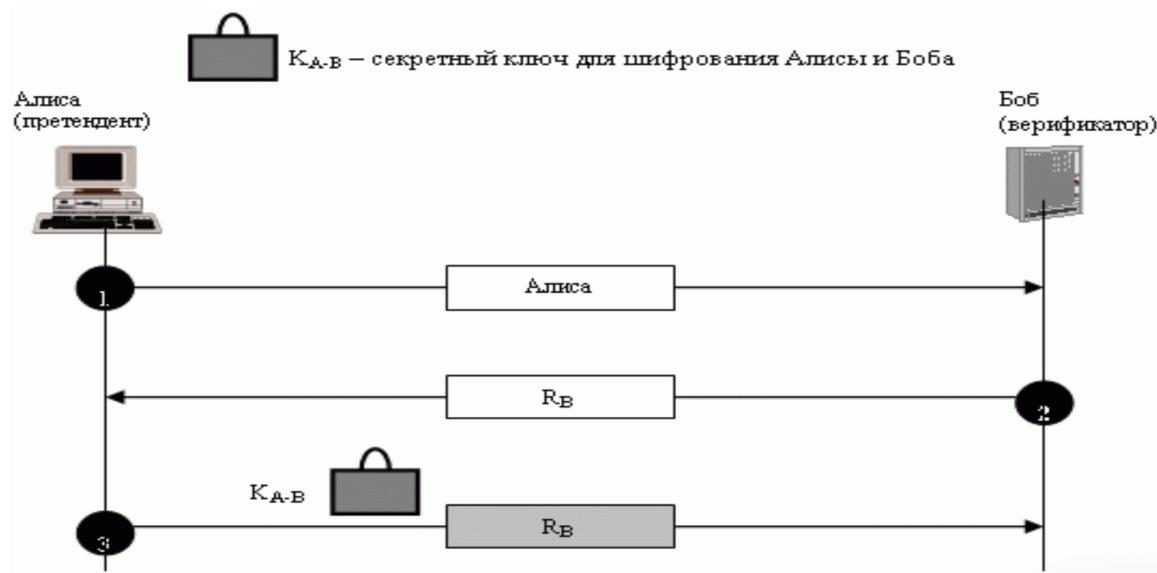


Рис.2 Принцип первого подхода

Подход 2.

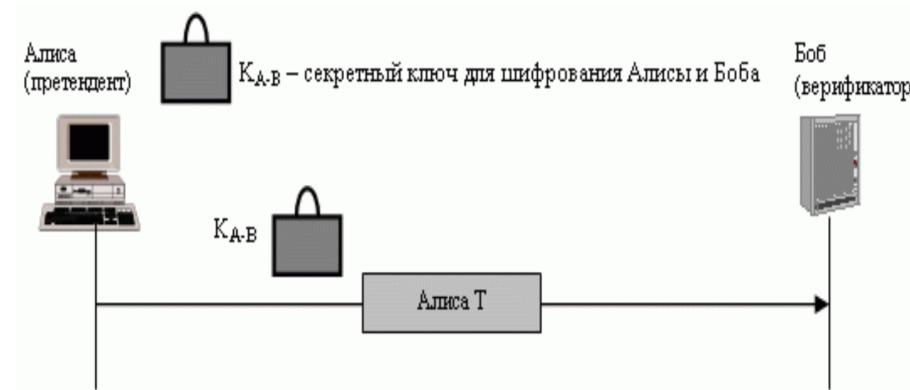


Рис.3 Принцип второго подхода

Подход 3.

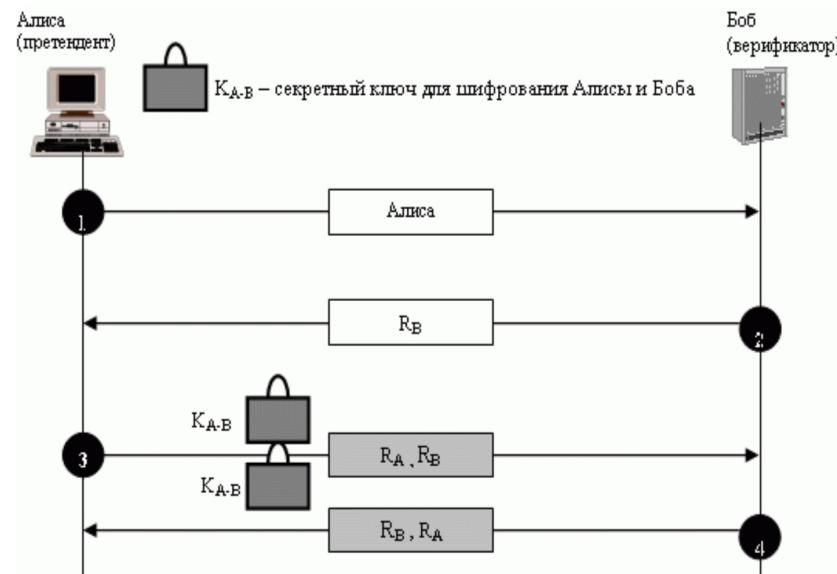


Рис.4 Принцип третьего подхода

## Метод «вызов–ответ». Использование функций ключевого хэширования

Такой подход обладает важным преимуществом: он обеспечивает не только проверку подлинности, но и контроль целостности сообщений, поскольку результат вычисления MAC зависит как от данных, так и от секретного ключа.

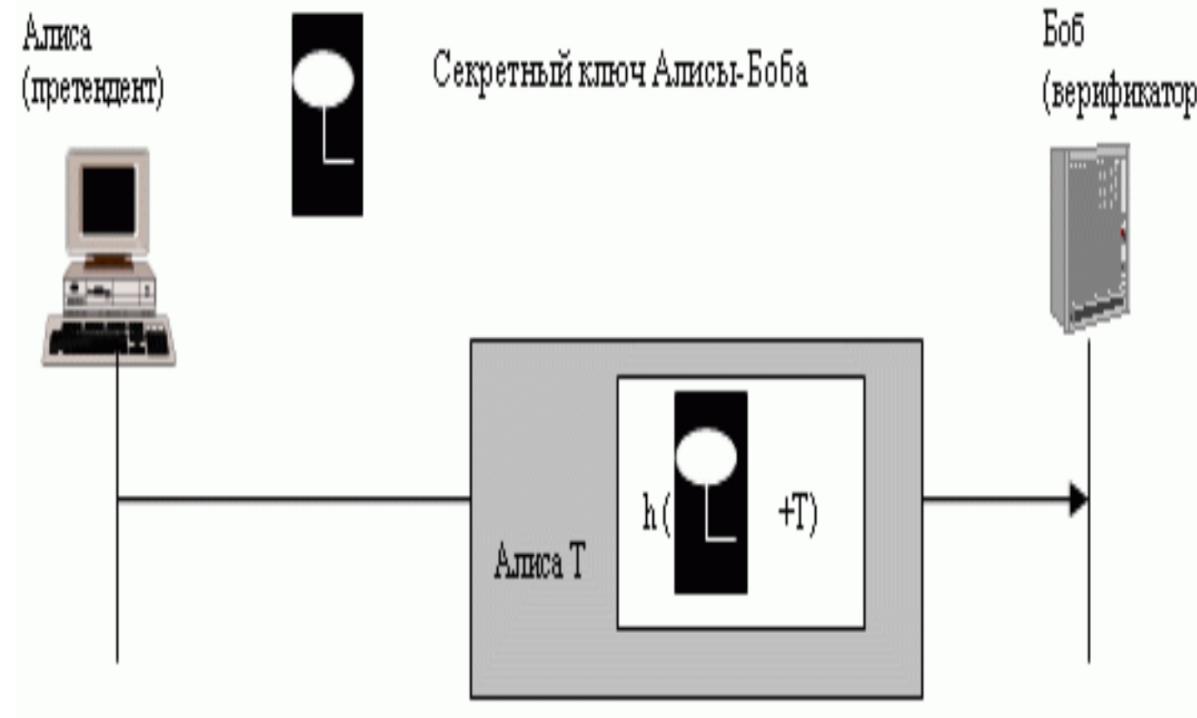


Рис.5 Схема формирования ответа на вызов

## Метод «вызов–ответ». Использование цифровой подписи

В этом случае секретом является закрытый ключ претендента, а его открытый ключ доступен верификатору и может быть опубликован. Задача претендента — доказать владение закрытым ключом, соответствующим известному открытому ключу.

Подход 1.

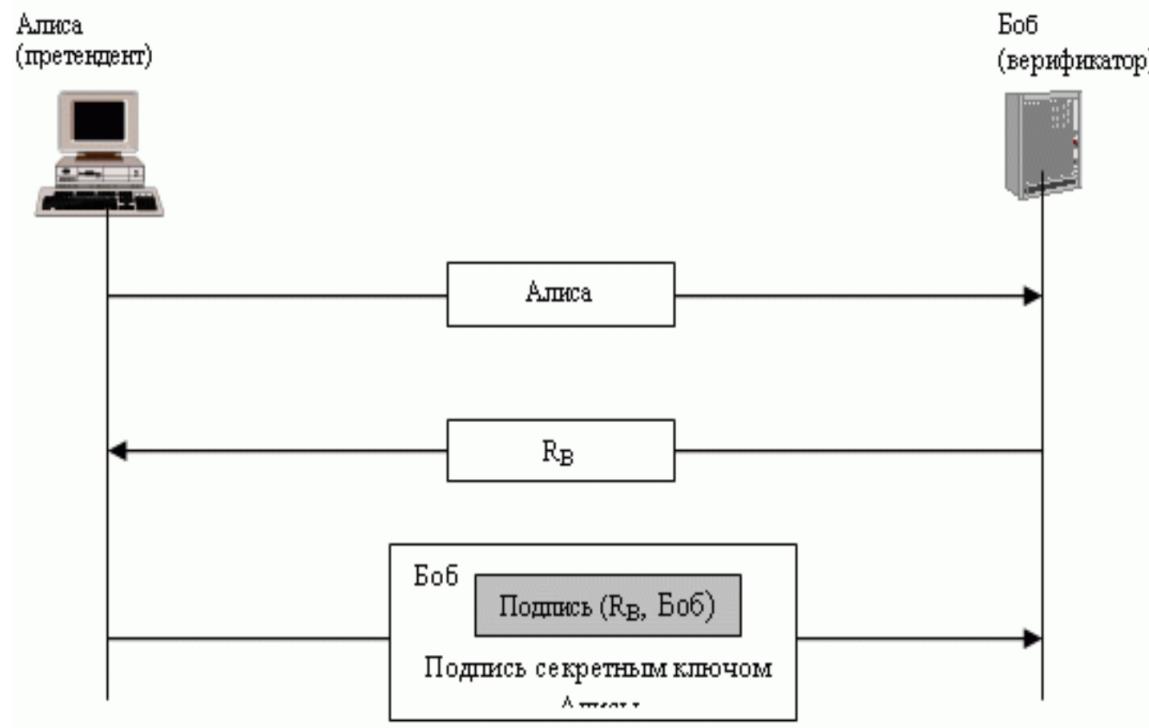


Рис.2.8 Схема первого подхода

Подход 2.

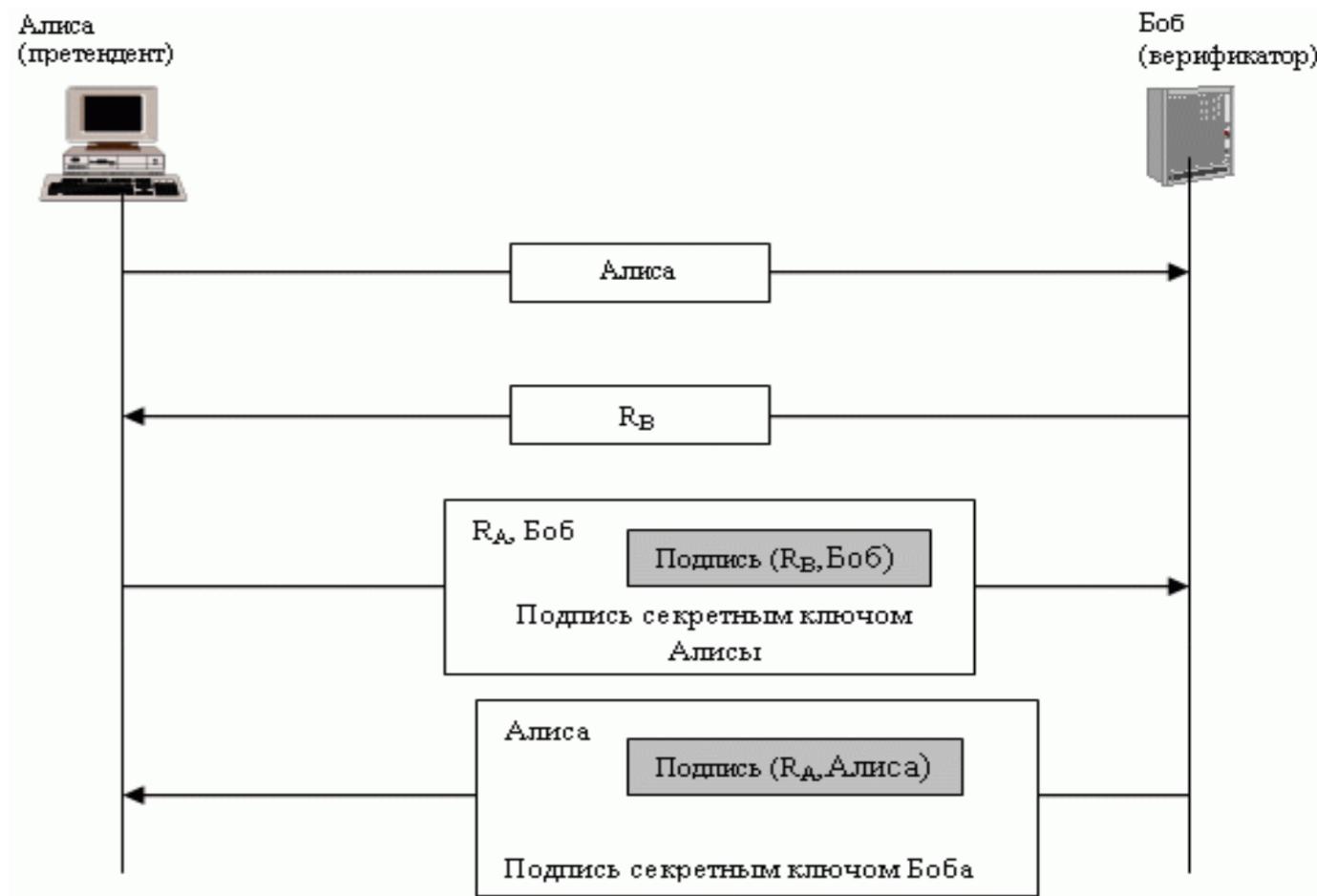


Рис.2.9 Схема второго подхода

## Метод «вызов–ответ». Проблемы и ограничения

1. Зависимость от качества генератора случайных чисел
2. Проблема хранения секретов
3. Уязвимость к MITM при отсутствии взаимной аутентификации
4. Требования к синхронизации времени
5. Зависимость от каналов и протоколов передачи
6. Уязвимости реализации (implementation flaws)
7. Проблемы масштабируемости
8. Ограничения производительности
9. Зависимость от криптографической стойкости используемых примитивов
10. Влияние человеческого и организационного фактора

## Заключение

Выводы:

- Мощный метод для доказательства владения секретом без его раскрытия.
- Гибкий: реализуем через симметричные/асимметричные схемы, подписи, хеши.
- Защищает от перехвата, повторного использования и фишинга.

Актуальность:

- Основа современных стандартов (FIDO2, WebAuthn, Passkeys).
  - Ключевой компонент архитектур Zero Trust.
-

## Список используемых источников

1. Кушниренко, А. Г. Криптографические методы защиты информации: учебное пособие. — Санкт-Петербург: Университет ИТМО, 2018. — 210 с.
2. Объектная аутентификация: лекция 15 // Материалы курса “Математические основы защиты информации”. — mathsec, 2020. (файл: mathsec\_lection15-object-authentication\_16x9.pdf)
3. Лекция «Установление подлинности объекта» // Учебные материалы по криптографии. — 2019. (файл: Установление подлинности объекта.pdf)
4. Stallings, W. Cryptography and Network Security: Principles and Practice. — 7th ed. — Pearson, 2017. — 752 p.
5. Kaufman, C., Perlman, R., Speciner, M. Network Security: Private Communication in a Public World. — 3rd ed. — Prentice Hall, 2016. — 888 p.
6. Menezes, A., van Oorschot, P., Vanstone, S. Handbook of Applied Cryptography. — CRC Press, 1996. — 816 p.
7. Wikipedia contributors. Challenge-response authentication // Wikipedia, The Free Encyclopedia. URL: [https://en.wikipedia.org/wiki/Challenge-response\\_authentication](https://en.wikipedia.org/wiki/Challenge-response_authentication)
8. NIST Special Publication 800-63-3. Digital Identity Guidelines. — NIST, 2017. URL: <https://pages.nist.gov/800-63-3>
9. RFC 4226 — OATH HOTP Algorithm: An HMAC-Based One-Time Password Algorithm. — IETF, 2005
10. RFC 6238 — TOTP: Time-Based One-Time Password Algorithm. — IETF, 2011
11. Переводная статья: Challenge-response authentication // Wikipedia (RU). URL: [https://translated.turbopages.org/...](https://translated.turbopages.org/) (дата обращения: 20.01.2025)
12. Studfile. Аутентификация. Методы и протоколы. URL: <https://studfile.net/preview/321440/page:4/>
13. Лампорта, Л. One-Time Password Authentication. — Bell Labs Technical Report, 1981
14. Dworkin, M. Recommendation for Block Cipher Modes of Operation. — NIST SP 800-38A, 2001
15. ISO/IEC 9798-4. Entity Authentication Mechanisms Using Symmetric Encryption Algorithms. — International Organization for Standardization, 1999