

Министерство образования Республики Беларусь

Учреждение образования
БЕЛОРУССКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ
ИНФОРМАТИКИ И РАДИОЭЛЕКТРОНИКИ

Факультет компьютерных систем и сетей
Кафедра информатики
Дисциплина: Методы защиты информации

ОТЧЁТ
к лабораторной работе №6
на тему

ЦИФРОВАЯ ПОДПИСЬ

БГУИР КП 1-40 04 01 025 ПЗ

Выполнил: студент гр.253504
Фроленко К.Ю.

Проверил: ассистент кафедры информатики
Герчик А.В.

Минск 2025

СОДЕРЖАНИЕ

1 Формулировка задачи	3
2 Теоретические сведения	4
3 Ход работы.....	6
Заключение	7
Приложение А (обязательное) Листинг программного кода	8

1 ФОРМУЛИРОВКА ЗАДАЧИ

Современное развитие информационных технологий и повсеместное использование компьютерных сетей привели к увеличению объёмов передаваемой и хранимой информации, что требует обеспечения её целостности, подлинности и неотказуемости. Электронная цифровая подпись (ЭЦП) является важным инструментом, обеспечивающим данные свойства.

В данной лабораторной работе ставится задача изучить один из отечественных стандартов формирования и проверки ЭЦП – ГОСТ 34.102012, и на его основе разработать программное средство, позволяющее выполнять генерацию пары ключей, формирование подписи и её проверку. Особенность лабораторной работы заключается в том, что реализация должна быть выполнена на языке Python без использования внешних библиотек, с возможностью чтения и записи данных из/в файлы. Таким образом, цель работы: изучить теоретические основы работы ГОСТ 34.10-2012, реализовать программный алгоритм формирования и проверки ЭЦП, протестировать его на примерах и убедиться в корректности работы.

Для достижения поставленной цели необходимо:

1. Рассмотреть структуру алгоритма цифровой подписи, основанного на проблеме дискретного логарифма.
2. Описать процесс генерации ключей (закрытого и открытого).
3. Изучить этапы формирования и проверки подписи.
4. Реализовать все стадии алгоритма (хеширование, подпись, проверка).
5. Организовать процедуру чтения и записи данных в файлы.
6. Разработать интерфейс командной строки, позволяющий запускать программу в режимах `keygen`, `sign`, `verify`.

2 ТЕОРЕТИЧЕСКИЕ СВЕДЕНИЯ

ГОСТ 34.10-2012 – это стандарт Российской Федерации, описывающий алгоритмы формирования и проверки электронной цифровой подписи. Алгоритм основан на вычислительной сложности решения задачи дискретного логарифмирования в конечном поле. В упрощённой версии, реализуемой в данной работе, используется модульное арифметическое представление, а не эллиптические кривые. Тем не менее, структура остаётся схожей с оригинальным стандартом.

Основные этапы работы:

1. Генерация параметров и ключей:

- Выбираются параметры p , q , a , где q – простой делитель $p - 1$, a – первообразный корень.
- Закрытый ключ x – случайное число в диапазоне $[1, q - 1]$.
- Открытый ключ $y = a^x \bmod p$.

2. Формирование подписи:

- Сообщение M хешируется: $h = \text{SHA-256}(M) \bmod q$.
- Если $h = 0$, то $h = 1$.
- Случайное k выбирается в диапазоне $[1, q - 1]$.
- Вычисляем первую компоненту подписи: $r = (a^k \bmod p) \bmod q$.
- Вычисляем вторую компоненту подписи: $s = (k * h + x * r) \bmod q$.
- Подпись – пара (r, s) .

3. Проверка подписи:

- Проверяется, что $0 < r < q$ и $0 < s < q$.
- Вычисляем обратный элемент от хеша: $e = h^{(-1)} \bmod q$.
- Вычисляем вспомогательные значения: $z1 = (s * e) \bmod q$,
 $z2 = ((q - r) * e) \bmod q$.
- Вычисляем результат проверки: $u = ((a^{z1} * y^{z2}) \bmod p) \bmod q$.
- Подпись считается валидной, если $u == r$.

Этапы обеспечивают неотказуемость, целостность и аутентичность подписываемого сообщения.

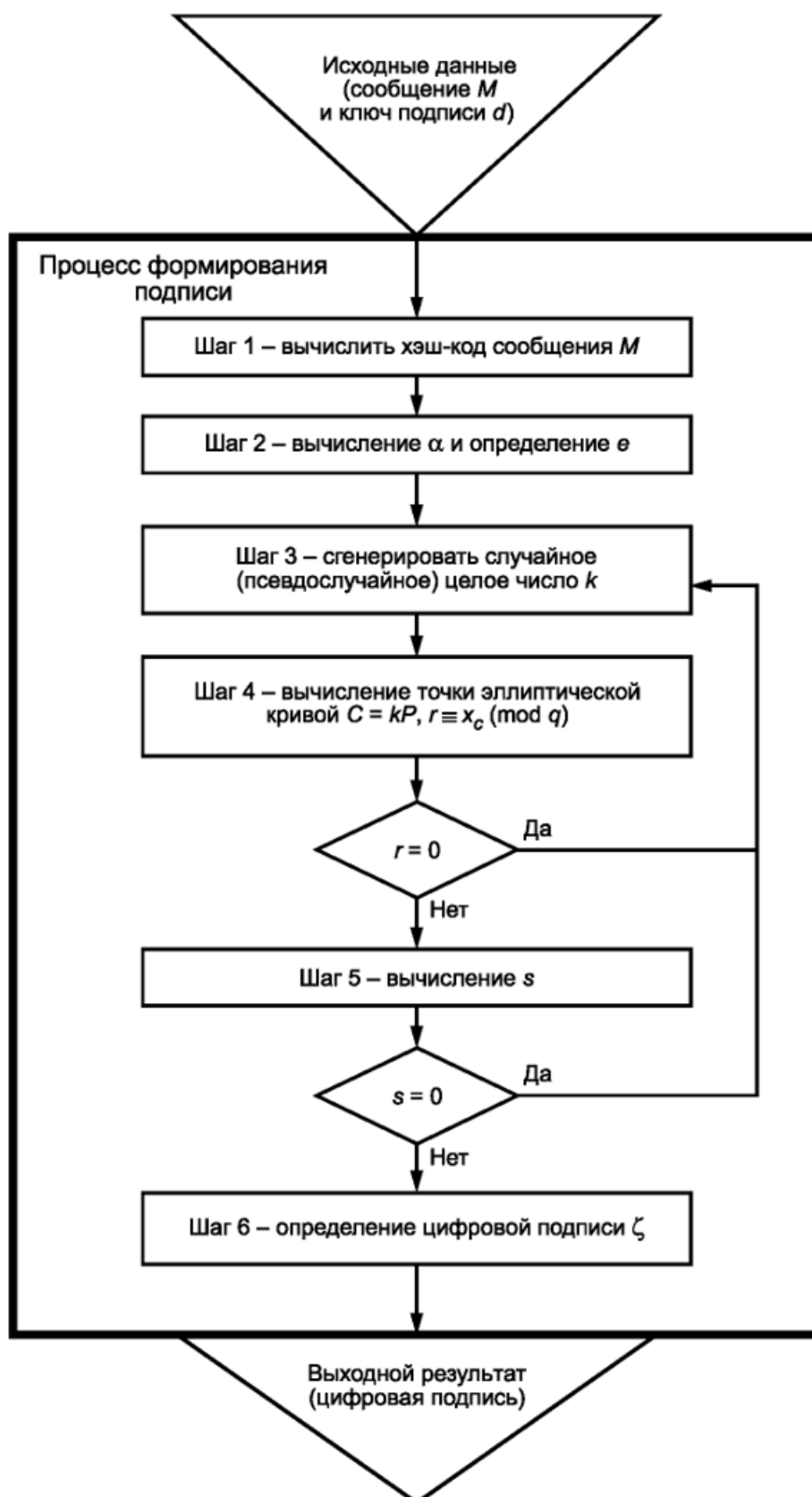


Рисунок 1 – Схема процесса формирования цифровой подписи

3 ХОД РАБОТЫ

Для выполнения лабораторной работы был реализован программный комплекс на языке Python, воспроизводящий работу ГОСТ 34.10-2012 в упрощённой версии.

Алгоритм был реализован строго в соответствии с описанием стандарта:

- Генерация ключей: x – случайное, $y = a^x \bmod p$.
- Формирование подписи: хеширование, вычисление r и s .
- Проверка подписи: вычисление u и сравнение с r .

В качестве входных данных использовался текстовый файл. Результаты сохранялись в файлы в формате, удобном для проверки. Отладочный режим программы был реализован так, чтобы пользователь мог наблюдать промежуточные значения:

- Подписываемое сообщение.
- Сгенерированная подпись (r , s).
- Результат проверки (VALID / INVALID).

Для начала работы необходимо сгенерировать пару ключей – закрытый и открытый.

```
(venv) PS D:\bsuir_labs\mzi> python main.py keygen params.txt dummy
Ключи сгенерированы.
private -> private.key
public -> public.key
Параметры: p=33563, q=173, a=10918
```

Рисунок 2 – Генерация пары ключей с заданными параметрами

Для формирования подписи на сообщение test, которое содержится в файле in.txt, используется команда:

```
(venv) PS D:\bsuir_labs\mzi> python main.py sign in.txt out.txt
Подпись записана в out.txt
r=53, s=47
Файл для проверки создан: verify_input.txt
```

Рисунок 3 – Формирование цифровой подписи

Для проверки подписи используется команда:

```
(venv) PS D:\bsuir_labs\mzi> python main.py verify verify_input.txt result.txt
Проверка: VALID (результат записан в result.txt)
```

Рисунок 4 – Проверка подписи на действительность

Таким образом, при выполнении всех этапов программного обеспечения демонстрируется реализация алгоритма ГОСТ 34.10. Подпись формируется и проверяется.

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

В ходе выполнения лабораторной работы была достигнута основная цель – реализовать на практике один из отечественных стандартов формирования и проверки электронной цифровой подписи – ГОСТ 34.10-2012.

В процессе изучения были рассмотрены основные элементы алгоритма:

- Генерация ключей.
- Формирование подписи.
- Проверка подписи.

Особое внимание уделялось пониманию того, как модульная арифметика, хеширование и обратные элементы в совокупности обеспечивают криптографическую стойкость. Программа была реализована без использования внешних библиотек, что позволило глубже понять внутренние механизмы. Практическая часть продемонстрировала корректность реализации:

- Подпись формируется и проверяется.
- Все промежуточные данные соответствуют описанию ГОСТ 34.10.

Таким образом, поставленные в работе задачи были выполнены полностью. Полученное программное средство можно использовать как учебный инструмент для понимания принципов формирования и проверки ЭЦП. Лабораторная работа позволила закрепить знания о криптографических методах защиты информации, а также на практике убедиться в том, что теоретические принципы, изложенные в стандарте, корректно реализуются средствами современного программирования.

ПРИЛОЖЕНИЕ А
(обязательное)
Листинг программного кода

```
import sys
import os
import hashlib
import secrets
from typing import Tuple

PRIVATE_KEY_FILE = "private.key"
PUBLIC_KEY_FILE = "public.key"
DEFAULT_PARAMS_FILE = "params.txt"
DEFAULT_P = 33563
DEFAULT_Q = 173
DEFAULT_A = 10918

def read_params(params_path: str = DEFAULT_PARAMS_FILE) ->
Tuple[int,int,int]:
    if not os.path.exists(params_path):
        return DEFAULT_P, DEFAULT_Q, DEFAULT_A
    p=q=a=None
    with open(params_path, "r", encoding="utf-8") as f:
        for ln in f:
            ln = ln.split("#",1)[0].strip()
            if not ln:
                continue
            if "=" in ln:
                k,v = ln.split("=",1)
                k=k.strip().lower(); v=v.strip()
                if k=="p": p=int(v)
                elif k=="q": q=int(v)
                elif k=="a": a=int(v)
    if p is None or q is None or a is None:
        raise ValueError("params.txt должен содержать p, q= и a=")
    return p,q,a

def modinv(a: int, m: int) -> int:
    a %= m
    if a == 0:
        raise ZeroDivisionError("Inverse does not exist")
    lm, hm = 1, 0
    low, high = a, m
    while low > 1:
        r = high // low
        nm = hm - lm * r
        new = high - low * r
        hm, lm = lm, nm
        high, low = low, new
    return lm % m

def hash_to_int(data: bytes, q: int) -> int:
    h = hashlib.sha256(data).digest()
    hv = int.from_bytes(h, "big")
    return hv % q

def keygen(params_path: str = DEFAULT_PARAMS_FILE):
    p,q,a = read_params(params_path)
    x = secrets.randbelow(q - 1) + 1
    y = pow(a, x, p)
    with open(PRIVATE_KEY_FILE, "w", encoding="utf-8") as f:
        f.write(str(x) + "\n")
    with open(PUBLIC_KEY_FILE, "w", encoding="utf-8") as f:
```



```

        f.write(f"{p}\n{q}\n{a}\n{y}\n")
    print("Ключи сгенерированы.")
    print(f"private -> {PRIVATE_KEY_FILE}")
    print(f"public -> {PUBLIC_KEY_FILE}")
    print(f"Параметры: p={p}, q={q}, a={a}")

def sign_file(in_path: str, out_path: str, params_path: str =
DEFAULT_PARAMS_FILE):
    if not os.path.exists(PRIVATE_KEY_FILE):
        print("Ошибка: private.key не найден. Выполните keygen.")
        return
    with open(PRIVATE_KEY_FILE, "r", encoding="utf-8") as f:
        x = int(f.read().strip().splitlines()[0])
    p,q,a = read_params(params_path)
    msg = open(in_path, "rb").read()
    e = hash_to_int(msg, q)
    if e == 0:
        e = 1

    while True:
        k = secrets.randbelow(q - 1) + 1
        r = pow(a, k, p) % q
        if r == 0:
            continue
        s = (k * e + x * r) % q
        if s == 0:
            continue
        break

    with open(out_path, "w", encoding="utf-8") as f:
        f.write(f"{r} {s}\n")
    print(f"Подпись записана в {out_path}")
    print(f"r={r}, s={s}")
    verify_input = "verify_input.txt"
    with open(in_path, "r", encoding="utf-8") as fin:
        message_text = fin.read()
    with open(verify_input, "w", encoding="utf-8") as f:
        f.write(f"{r} {s}\n{message_text}")
    print(f"Файл для проверки создан: {verify_input}")

def verify_file(in_path: str, out_path: str, params_path: str =
DEFAULT_PARAMS_FILE):
    if not os.path.exists(PUBLIC_KEY_FILE):
        print("Ошибка: public.key не найден. Выполните keygen.")
        return
    with open(PUBLIC_KEY_FILE, "r", encoding="utf-8") as f:
        lines = [ln.strip() for ln in f if ln.strip()]
        if len(lines) < 4:
            print("public.key должен содержать p, q, a, y (по одной
строке).")
            return
        p = int(lines[0]); q = int(lines[1]); a = int(lines[2]); y =
int(lines[3])
        txt = open(in_path, "r", encoding="utf-8").read().splitlines()
        if not txt:
            print("in.txt пустой.")
            return
        sig_line = txt[0].strip()
        try:
            r_str, s_str = sig_line.split()
            r = int(r_str); s = int(s_str)
        except Exception:
            print("Неверный формат подписи в первой строке in.txt. Ожидается 'r
s'.")

```

```

        return
    message = ""
    if len(txt) > 1:
        message = "\n".join(txt[1:])
    msg_bytes = message.encode("utf-8")
    e = hash_to_int(msg_bytes, q)
    if e == 0:
        e = 1
    if not (0 < r < q and 0 < s < q):
        result = "INVALID"
    else:
        try:
            v = modinv(e, q)
        except Exception:
            result = "INVALID"
        else:
            z1 = (s * v) % q
            z2 = ((q - r) * v) % q
            u = (pow(a, z1, p) * pow(y, z2, p)) % p
            u = u % q
            result = "VALID" if u == r else "INVALID"
    with open(out_path, "w", encoding="utf-8") as f:
        f.write(result + "\n")
    print(f"Проверка: {result} (результат записан в {out_path})")

def usage():
    print("Использование:")
    print("  python main.py keygen params.txt dummy")
    print("  python main.py sign in.txt out.txt")
    print("  python main.py verify verify_input.txt result.txt")
    print("")
    print("Формат params.txt (опционально): p=<число> q=<число> a=<число>")
    print("Формат in.txt для verify: первая строка 'r s', начиная со 2-й — сообщение.")

def main():
    if len(sys.argv) != 4 or sys.argv[1] not in ("keygen", "sign", "verify"):
        usage()
        return
    cmd = sys.argv[1]
    in_path = sys.argv[2]
    out_path = sys.argv[3]
    if cmd == "keygen":
        params_path = in_path if os.path.exists(in_path) else
DEFAULT_PARAMS_FILE
        keygen(params_path)
    elif cmd == "sign":
        sign_file(in_path, out_path)
    else:
        verify_file(in_path, out_path)

if __name__ == "__main__":
    main()

```