

НАЦІОНАЛЬНИЙ ТЕХНІЧНИЙ УНІВЕРСИТЕТ УКРАЇНИ

«КІЇВСЬКИЙ ПОЛІТЕХНІЧНИЙ ІНСТИТУТ ім. Ігоря

СІКОРСЬКОГО»

НАВЧАЛЬНО-НАУКОВИЙ ФІЗИКО-ТЕХНІЧНИЙ ІНСТИТУТ

ЗВІТ З ЛАБОРАТОРНОЇ РОБОТИ №4

З дисципліни «Методи реалізації криптографічних механізмів»

**«Дослідження особливостей реалізації існуючих програмних систем, які використовують
криптографічні механізми захисту інформації.»**

Виконав:

студент групи ФБ-41МН

Білик Д. М.

1 Мета роботи

Отримання практичних навичок побудови гібридних криптосистем.

2 Хід роботи

Надійність криптовайдера визначається не лише криптостійкістю еліптичних кривих, а й комплексною безпекою системних механізмів зберігання та обробки даних.

Класифікація загроз та системних вразливостей:

1. Прямий доступ до ключової інформації:

Основна загроза полягає у фізичному або логічному викраденні приватного ключа з файлової системи. Відсутність жорстких прав доступу (наприклад, chmod 600) до файлів формату .key дозволяє стороннім процесам або користувачам з високими привілеями скомпрометувати систему.

2. Детермінізм генератора випадкових чисел (RNG):

Унікальність параметра k є критичною для ECDSA. Якщо зловмисник маніпулює джерелами ентропії ОС або передбачає стан ГВЧ, це призводить до повторного використання k. У такому разі приватний ключ обчислюється за допомогою простої арифметики.

3. Витоки через сторонні канали (Side-channel attacks):

Навіть високорівневі бібліотеки на кшталт PyCryptodome використовують скомпільовані С-модулі для обчислень. Це створює ризики аналізу часу виконання (timing attacks) або поведінки процесорного кешу, що дозволяє відновити секретні біти ключа під час операцій підпису.

4. Ін'єкції та підміна коду (Runtime Interception):

Використання механізму LD_PRELOAD у Linux дозволяє зловмиснику перехоплювати виклики стандартних функцій. Це дає змогу підмінити легітимну бібліотеку шкідливою, яка буде дублювати ключі або підписи на сервер зловмисника ще до моменту їх легітимного використання.

5. Інспекція адресного простору пам'яті:

Якщо ОС не блокує доступ до пам'яті процесів (наприклад, через інтерфейс /proc/[pid]/mem або системний виклик ptrace), атакуючий може «витягнути» приватний ключ d або проміжні параметри безпосередньо з RAM у момент виконання криптографічних перетворень.

3 Хід роботи

Було обрано атаку за допомогою механізму ptrace

Було реалізовано програму, яка генерує ключову пару ECDSA та зупиняється утримуючи ключ в пам'яті

```
from Crypto.PublicKey import ECC
from Crypto.Hash import SHA256
from Crypto.Signature import DSS
from base64 import b64encode, b64decode

def generate_keys(curve_name: str = "P-256"):
    private_key = ECC.generate(curve=curve_name)
    public_key = private_key.public_key()
    return private_key, public_key

    print("Status: FAILED – integrity violation detected.")

def hold_sigstop(private_key):
    pid = os.getpid()
    d_value = int(private_key.d)

    print(f"\nPID = {pid}")
    print(f"d = {hex(d_value)}")
    print(f"Stopped\n", flush=True)
    os.kill(pid, signal.SIGSTOP)

def main():
    message = b"Lab: ECDSA signing example (Linux, Python)."
```

```
private_key, public_key = generate_keys(curve_name="P-256")

hold_sigstop(private_key)

❸ (.venv) friedreich@friedreich:~/Documents/Labs$ /home/friedreich/Documents/Labs/
PID = 43016
d = 0x2abb920479c6b82691d7548e6059c0bfc514155e7a07ec09c4dc81330ebb88af
Stopped
```

При спробі під'єднання до процесу спрацьовує політика безпеки, що забороняє під'єднуватись до процесів

```
Could not attach to process. If your uid matches the uid of the target
process, check the setting of /proc/sys/kernel/yama/ptrace_scope, or try
again as the root user. For more details, see /etc/sysctl.d/10-ptrace.conf
ptrace: Operation not permitted.
```

Тому для демонстрації вразливості тимчасово вимикаю захист

```
friedreich@friedreich:~$ cat /proc/sys/kernel/yama/ptrace_scope
1
friedreich@friedreich:~$ sudo sysctl -w kernel.yama.ptrace_scope=0
[sudo] password for friedreich:
kernel.yama.ptrace_scope = 0
```

І маю можливість під'єнатись до процесу, перевірити адресний простір Python, провести пошук у купі або створити дамп пам'яті, що містить повний знімок оперативної пам'яті, включаючи потенційні секретні дані.

```
(gdb) generate-core-file /home/friedreich/Documents/Labs/MPKM/Lab4/dump.core
warning: Memory read failed for corefile section, 4096 bytes at 0xffffffffffff600000.
Saved corefile /home/friedreich/Documents/Labs/MPKM/Lab4/dump.core
```

Аналіз такого дампу дозволяє відновити внутрішній стан програми та продемонструвати ризики витоку криптографічних секретів.

4 Висновок

Реальна безпека асиметричних криптосистем визначається не тільки їх математичною моделлю, але й специфікою реалізації, зокрема механізмами керування пам'яттю на відповідній програмно-апаратній платформі.