Sprawozdanie

Cel zadania

- Zadanie 1: Zmierzyć czasy szyfrowania/deszyfrowania dla 3 rozmiarów plików (ok. 100KB, 1MB, 10MB) w 5 trybach AES (ECB, CBC, OFB, CFB, CTR) i zinterpretować wyniki.
- **Zadanie 2:** Zanalizować propagację błędów w szyfrogramach sprawdzić, czy pojedynczy błąd skutkuje utratą całej wiadomości czy jedynie fragmentu.
- Zadanie 3: Zaimplementować tryb CBC przy użyciu trybu ECB.

Implementacja i wyniki

1. Pomiar czasów

- Generacja plików: Dla zadanych rozmiarów generowane są pliki z losowymi danymi.
- **Funkcja pomiaru:** zmierzCzasSzyfrowaniaIDeszyfrowania odczytuje plik, szyfruje (z paddingiem tam, gdzie wymagane) i mierzy czas operacji.

• Wyniki:

- CTR i ECB najkrótsze czasy operacji (CTR jeszcze szybszy, dzięki możliwości równoległego przetwarzania).
- CBC, OFB, CFB dłuższe czasy, przy czym CFB najwolniejszy, ze względu na zależności między blokami.
 Interpretacja: Szybkość operacji rośnie wraz z rozmiarem pliku; wybór trybu zależy od kompromisu między wydajnością a bezpieczeństwem (ECB szybko, ale niebezpiecznie).

2. Propagacja błędów

- **Procedura:** Po szyfrowaniu wprowadzany jest błąd (zmiana jednego bajtu w środku szyfrogramu) i wykonywane jest deszyfrowanie.
- Obserwacje:

- ECB, CTR, OFB: Błąd wpływa tylko na dany blok, reszta pozostaje poprawna.
- CBC i CFB: Błąd propaguje się na kolejny blok (a w CFB nawet na więcej),
 co może skutkować utratą części wiadomości.

Wnioski: Tryby lokalizujące błąd (np. CTR, OFB) są bardziej odporne na pojedyncze błędy transmisji.

3. Implementacja trybu CBC przy użyciu ECB

Metoda:

- Szyfrowanie: Pierwszy blok jest XOR-owany z IV, kolejne bloki z poprzednim szyfrogramem, a następnie szyfrowane trybem ECB.
- Deszyfrowanie: Odszyfrowane bloki są XOR-owane z IV lub poprzednim blokiem szyfrogramu.
- Weryfikacja: Implementacja została sprawdzona asercją, która potwierdza, że odszyfrowany tekst odpowiada tekstowi oryginalnemu.

4. Wykres

