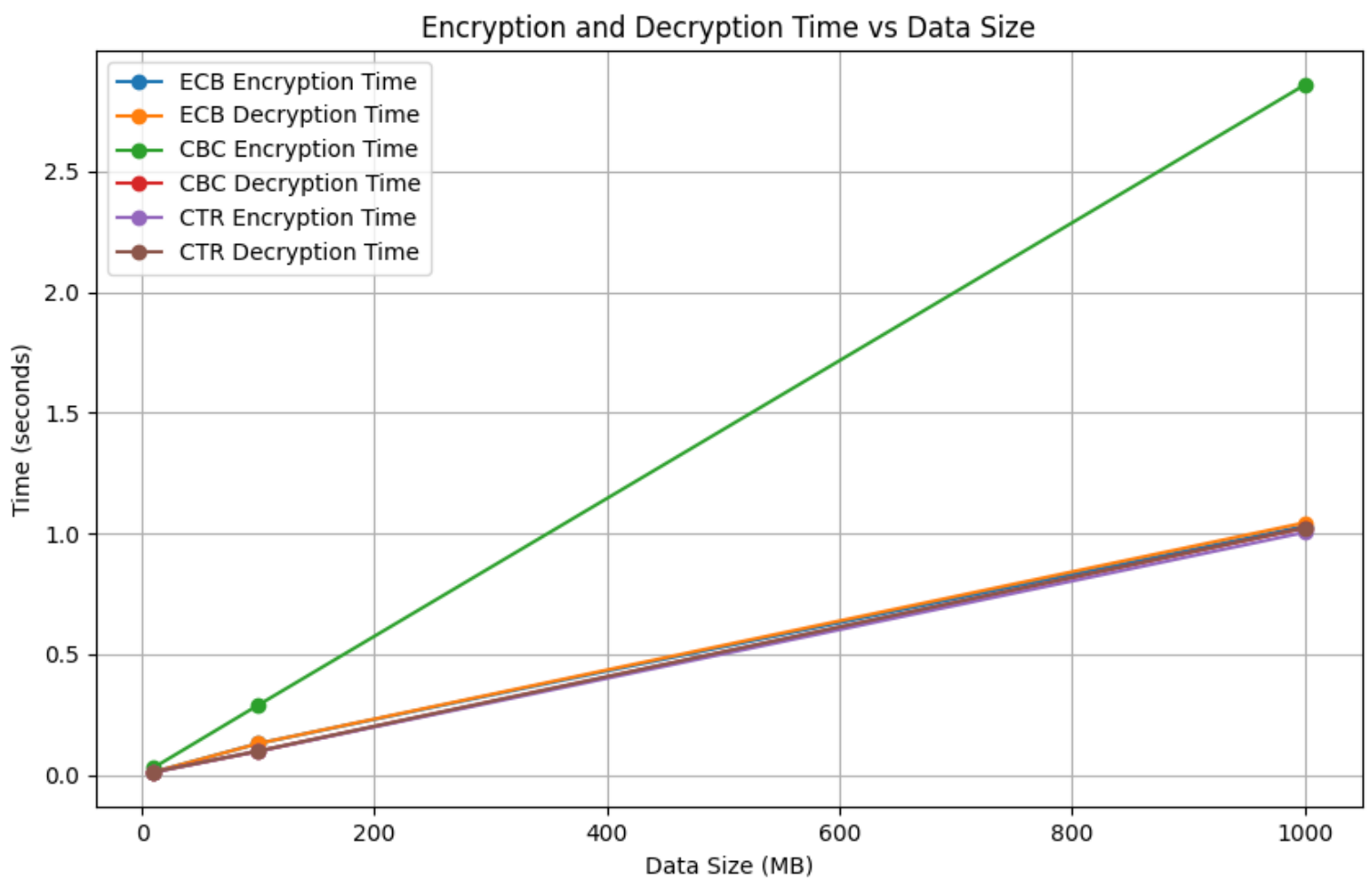


# Sprawozdanie

## Szyfry Blokowe

Mikołaj Pluta 151827

### 1. Pomiar czasów:



Na podstawie wyników pomiarów czasów szyfrowania i deszyfrowania dla różnych trybów szyfrowania AES (ECB, CBC, CTR) dla danych o rozmiarach 10 MB, 100 MB i 1000 MB, można zauważyć, że tryb CBC (Cipher Block Chaining) zazwyczaj wymaga więcej czasu na szyfrowanie, szczególnie dla większych danych, niż pozostałe tryby.

## 2. Propagacja błędów.

Badany tryb ECB, rozmiar bloku: 16 bajtów.

```
tekst do zaszyfrowania:  
b'To jest przykładowy tekst, ktorego szyfrogram ma zmieniony drugi bit pierwszego bajtu'  
zaszyfrowany tekst:  
  
b'\xc3i\t\x94\x7f\xe3z\x7f"\xc4\xc3\xaa\xcfZ\xaf\x05 Km\x17\r\xc8\xc0\xb0+\xc9,\x1f\r\xa8>\xa6L\xc2\xb9\xffs\xfbj\x19?\xa9]\xc2-\x8dS\xf0o\xbd\b5\xbd\xc3\x1dyI\t?\x08\x7fb\xeab \n<\x02\x13 \xc6\xfe\xf7\xb57\xc4\xbf\xe4\xedx\xb6J\x1auW\xad_\xf30\xae\x9a\xcf\x96iB(\x83'  
  
zaszyfrowany tekst po wprowadzeniu błedu:  
  
b'\xc1i\t\x94\x7f\xe3z\x7f"\xc4\xc3\xaa\xcfZ\xaf\x05 Km\x17\r\xc8\xc0\xb0+\xc9,\x1f\r\xa8>\xa6L\xc2\xb9\xffs\xfbj\x19?\xa9]\xc2-\x8dS\xf0o\xbd\b5\xbd\xc3\x1dyI\t?\x08\x7fb\xeab \n<\x02\x13 \xc6\xfe\xf7\xb57\xc4\xbf\xe4\xedx\xb6J\x1auW\xad_\xf30\xae\x9a\xcf\x96iB(\x83'  
rozszyfrowany tekst:  
b'\xb0n\x8bPt"\xc5\xa3\x0e\x9e\t\xf1\xb3\t\xb0\xfbemwy tekst, ktorego szyfrogram ma zmieniony drugi bit pierwszego bajtu\x0b\x0b\x0b\x0b\x0b\x0b\x0b\x0b\x0b\x0b'
```

Jak widać na powyższym obrazie, pojawiające się błędy całkowicie uniemożliwiają odczytania bloku, w którym błąd się pojawił, jednakże błędy nie propagują się dalej. Nieprawidłowość w pierwszym bajcie, nie wpływa na wynik deszyfrowania reszty wiadomości.

### 3. Implementajca CBC.

Implementacja algorytmu CBC przy pomocy ECB wymaga przechowywania dodatkowego rejestru o długości bloku z którego korzysta algorytm ECB. Na jawnej informacji oraz tym rejestrze wykonywana jest operacja XOR, dopiero wynik tego działania szyfrowany jest dokładnie tak jak w ECB. Rejestr ten początkowo wypełniony jest wektorem inicjalizacyjnym IV, a następnie zastępuje go każdy kolejny wynik szyfrowania kolejnego bloku. Prosta implementacja w języku Python załączona na następnej stronie.

```

from cryptography.hazmat.primitives.ciphers import Cipher, algorithms, modes
from cryptography.hazmat.backends import default_backend
import os

def generate_random_bytes(size):
    return os.urandom(size)

def xor_bytes(a, b):
    return bytes(x ^ y for x, y in zip(a, b))

def encrypt_cbc(key, iv, plaintext):
    cipher = Cipher(algorithms.AES(key), modes.ECB(), backend=default_backend())
    encryptor = cipher.encryptor()
    ciphertext = b""
    previous_block = iv
    for i in range(0, len(plaintext), 16):
        block = plaintext[i:i+16]
        block_xor = xor_bytes(block, previous_block)
        encrypted_block = encryptor.update(block_xor)
        ciphertext += encrypted_block
        previous_block = encrypted_block
    return ciphertext + encryptor.finalize()

def decrypt_cbc(key, iv, ciphertext):
    cipher = Cipher(algorithms.AES(key), modes.ECB(), backend=default_backend())
    decryptor = cipher.decryptor()
    plaintext = b""
    previous_block = iv
    for i in range(0, len(ciphertext), 16):
        block = ciphertext[i:i+16]
        decrypted_block = decryptor.update(block)
        decrypted_block_xor = xor_bytes(decrypted_block, previous_block)
        plaintext += decrypted_block_xor
        previous_block = block
    return plaintext

key = generate_random_bytes(32)
iv = generate_random_bytes(16)
plaintext = b"Sample plaintext to be encrypted using CBC mode."

ciphertext = encrypt_cbc(key, iv, plaintext)
print("Ciphertext (CBC mode):", ciphertext)

decrypted_plaintext = decrypt_cbc(key, iv, ciphertext)
print("Decrypted plaintext (CBC mode):", decrypted_plaintext)

```