Sprawozdanie z Laboratorium 2 – DH

1. Screenshot z aplikacji

```
def main(): 1usage new*
   prime_list = find_primes()
   n = random.choice(prime_list)
   g = find_primitive_root(n)

   Y = 0
   X = 0

   print(f"Liczba n: {n}")
   print(f"liczba g: {g}")

   x,   X = A(g,n)
   y,   Y = B(g,n)

   kA = A_k(x,Y,n)
   kB = B_k(x,Y,n)

   print(f"Klucz k: {kA} oraz {kB}")
```

```
def find_primes(): lusage new*
    primes = [p for p in range(1001, 10000, 2) if isprime(p)]
    return primes

def find_primitive_root(n): lusage new*
    factors = list(primerange(a: 2, n-1))
    for g in range(2, n):
        if all(pow(g, (n-1)//factor, n) != 1 for factor in factors):
            return g
    return None

def A(g,n): lusage new*
        x = random.randint(a: 1, b: 9999)
        X = pow(g, x, n)
        return x, X

def A_k(x,Y,n): lusage new*
        k = pow(Y, x, n)
        return k

def B(g,n): lusage new*
        y = random.randint(a: 1, b: 9999)
        Y = pow(g, y, n)
        return y, Y

def B_k(x,Y,n): lusage new*
        k = pow(Y, x, n)
        return y, Y

def B_k(x,Y,n): lusage new*
        k = pow(Y, x, n)
        return y
```

2. Przeanalizuj, czy są jakieś ograniczenia dla użytych parametrów?

Liczba n powinna być wystarczająco duża, liczba g musi być większa od 1 i mniejsza od n

3. Jakie dane można podsłuchać i czy możesz zaproponować jakiś schemat ataku?

Algorytm DH jest podatny na ataki pośrodku (ang. intruder-in-the-middle/man-in-the-middle attack). Atakujący ma możliwość przechwytywania komunikatów przesyłanych pomiędzy A i B. Schemat ataku wyglądałby następująco:

- 1. A wysyła B wiadomość X
- 2. Atakujący przechwytuje komunikat i przesyła do B wartość Xi (wartość obliczona przez atakującego według wzoru Xi=g^{xi}mod n)
- 3. B wysyła do A wiadomość Y
- 4. Atakujący przechwytuje komunikat i przesyła do B wartość Yi (wyliczoną tak samo jak Xi)
- 5. A i B obliczają tajny klucz otrzymując różne wyniki. Te same wyniki mogą być wyliczone przez atakującego