Структура научной презентации

Простейший шаблон

Карпачев Я. О.

Российский университет дружбы народов, Москва, Россия

Информация

Докладчик

- Карпачев Я. О.
- студент
- Российский университет дружбы народов



Освоить на практике применение режима однократного гаммирования

Выполнение лабораторной работы

Пишим скрипт

```
vokarpachev@vbox: ~/Desktop
File Actions Edit View Help
import random
from typing import List, Tuple
EXCHARS = "012345678948CDEE
def generate key(length: int) → str:
   return ''.ioin(random.choice(EXCHARS) for in range(length))
   return ''.join(chr(ord(x) ^ ord(y)) for x, y in zip(a, b))
def find possible keys(cipher: str. fragment: str) → List[Tuple[int. str]]:
   flag len = len(fragment)
   out: List[Tuple[int, str]] = []
   for pos in range(len(cipher) - flag len - 1):
       key candidate = xor strings(cipher[pos:pos + flag len], fragment)
       out.append((pos. key candidate))
                  key = generate key(len(plain))
                  cipher = xor strings(plain, key)
                  fragment = input("vvod: ")
                  cand = find_possible_keys(cipher, fragment)
                  print("Possible keys: ", ', ', ioin(keys only))
                  pos0, kev0 = candf01
                  decrypted = xor strings(cipher[pos0:pos0 + len(fragment)], key0)
                  print("6, decrypt fragment: ", decrypted)
   name =
```

проверяем работу программы

Рис. 2: Работа программы

Контрольные вопросы

- 1. Смысл однократного гаммирования сложение (XOR) текста с однократной случайной гаммой той же длины.
- 2. Недостатки: нужна истинно случайная гамма; ключ хранить/передавать так же долго, как сообщение; ключ нельзя переиспользовать.
- 3. Преимущества: абсолютная криптостойкость; простота реализации; симметричность (шифр = дешифр).
- 4. Длины равны, чтобы каждый символ текста «прикрывался» одним символом гаммы; иначе остаётся статистическая избыточность.
- 5. Операция XOR (сложение по модулю 2); даёт -- при повторном применении тем же ключом восстанавливается исходник.
- 6. Шифротекст: С_і = Р_і ॄК_і.
- 7. Ключ: К_і = С_і Р_і.
- 8. Условия абсолютной стойкости: (a) гамма истинно случайна; (b) длина ключа = длина сообщения; (c) ключ используется лишь однажды.



Я освоить на практике применение режима однократного гаммирования