НАЦІОНАЛЬНИЙ ТЕХНІЧНИЙ УНІВЕРСИТЕТ УКРАЇНИ «КИЇВСЬКИЙ ПОЛІТЕХНІЧНИЙ ІНСТИТУТ імені Ігоря СІКОРСЬКОГО»

Навчально-науковий фізико-технічний інститут Кафедра математичних методів захисту інформації

Звіт до комп'ютерного практикуму №1

Оформлення звіту:

Дигас Богдан, ФІ-52мн Юрчук Олексій, ФІ-52мн

Комп'ютерний практикум № 1

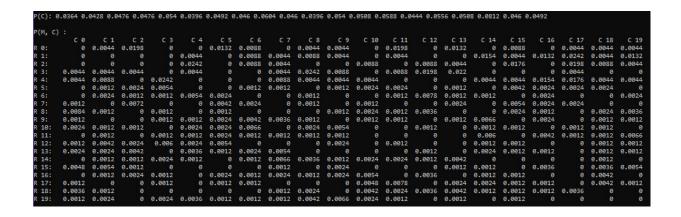
1.1 Вступні відомості

Мета роботи: Ознайомлення з принципами баєсівського підходу в криптоаналізі, побудова детерміністичної та стохастичної вирішуючих функцій для моделей схем шифрування та криптоаналіз моделей шифрів за допомогою програмної реалізації, зокрема здійснення порвіняльного аналізу вирішуючих функцій.

Постановка задачі:

- 1. Створіть репозиторій у системі контролю версій Git/GitHub;
- 2. Реалізуйте алгоритми програмно та представите результати побудови детермінованих та стохастичних вирішальних функцій у вигляді таблиць. Для цього необхідно:
 - (a) обчислити розподіли P(C) та P(M,C);
 - (б) на основі цих розподілів обчислити P(M|C);
 - (в) побудова оптимальних детермінованих та стохастичних вирішальних функцій зводиться до максимізації P(M|C).
- 3. Розрахуйте середні втрати, проведіть порівняльний аналіз функцій прийняття рішень.
- 4. Підготувати звіт для комп'ютерного практикуму.

1.2 Результати виконання роботи. Варіант 15





Побудова вирішуючих функцій 1.3

Означення 1.

Оптимальна (баєсівська) детерміністична функція [в межах лабораторної роботи] визначається наступним чином:

$$\delta_B = \left\{ \delta_B^{(n)} : \mathcal{M} \to \mathcal{C} \right\},$$

$$\partial e P\left(\delta_B^{(optim)}|C\right) = \max_{m \in M} P(M_i|C).$$

де $P\left(\delta_B^{(optim)}|C\right)=\max_{m\in M}P(M_i|C).$ Тобто фактично детерміністична функція дорівнює довільному шифротексту, який дорівнює максимальному значенню в і-тому рядку таблиці.

Означення 2.

Стохастична розв'язувальна функція δ_D є оптимальною тоді і тільки тоді, коли orall n з нерівності $\delta_c^{(n)}\left(C,M
ight)>0$ випливає, що $P(M|C)=\max\limits_{n\in\mathbb{N}}P(M'|C).$ Тобто

$$\delta_{D}^{optim}\left(C,m\right) = \begin{cases} \frac{1}{G}, \text{ if } P(M|C) = \max_{M'} P(M'|C) \\ 0, \text{ otherwise} \end{cases},$$

 $de\ G$ – максимальна кількість відкритих текстів M, які мають найбільшу [odhakoey]ймовірність для обраного шифротексту C.

Avarage deterministic decision loss is : 0.361895 Avarage stochastic decision loss is : 0.361895

1.4 Висновки:

Подивившись на отримані результати середніх втрат можна впасти в ступор, оскільки вони виявилися однаковими. На нашу думку це може бути бути пов'язано з недостатньою точністю обрахунків. Маємо припущення, що стохастична (а.k.а. випадкова) вирішуюча функція мала б відповідати більшій кількості потенційних ВТ до відповідно обраного ШТ, порівняно зі строго детерміністичною. Вона також могла показувати як зашкально добрий результат, так і навпаки (жартуємо, будь-яку випадковість можна передбачити). Варто зазначити, що при збільшенні кількості вхідних даних, стохастична вирішуюча функція (яка являє собою багаторозмірну матрицю) буде займати багатенько пам'яті, що може сповільнити процес виконання програми.