

ФЕДЕРАЛЬНОЕ АГЕНТСТВО СВЯЗИ
ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ БЮДЖЕТНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ
УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ
«САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ
ТЕЛЕКОММУНИКАЦИЙ ИМ. ПРОФ. М.А. БОНЧ-БРУЕВИЧА»
(СПбГУТ)

Факультет Инфокоммуникационных сетей и систем

Кафедра Защищенных систем связи

Лабораторная работа №3

Анализ системы шифрования по ее графовой модели

Выполнил студент группы ИКТЗ-83:

Громов А.А. Вариант: 4

(Ф.И.О., № группы)

(подпись)

Проверил:

Яковлев В.А.

(уч. степень, уч. звание, Ф.И.О.)

(подпись)

Санкт-Петербург

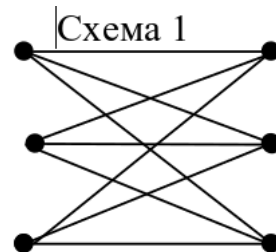
2021

Цель лабораторной работы: Научиться оценивать стойкость системы шифрования по графовой модели.

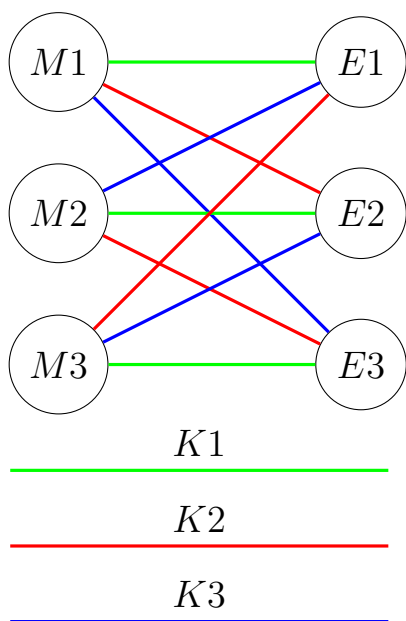
Исходные данные

Априорные вероятности сообщений			Вероятности ключей		
P(M1)	P(M2)	P(M3)	P(K1)	P(K2)	P(K3)
0.4	0.5	0.1	равновероятны		

Граф системы шифрования



Расчеты



Расчет сумм вероятностей ключей:

$$P(E_1|M_1) = \sum_s P(K)_s = \frac{1}{3}$$

$$P(E_1|M_2) = \sum_s P(K)_s = \frac{1}{3}$$

$$P(E_1|M_3) = \sum_s P(K)_s = \frac{1}{3}$$

$$P(E_2|M_1) = \sum_s P(K)_s = \frac{1}{3}$$

$$P(E_2|M_2) = \sum_s P(K)_s = \frac{1}{3}$$

$$P(E_2|M_3) = \sum_s P(K)_s = \frac{1}{3}$$

$$P(E_3|M_1) = \sum_s P(K)_s = \frac{1}{3}$$

$$P(E_3|M_2) = \sum_s P(K)_s = \frac{1}{3}$$

$$P(E_3|M_3) = \sum_s P(K)_s = \frac{1}{3}$$

Расчет вероятностей криптограмм:

$$P(E_1) = P(M_1)P(E_1|M_1) + P(M_2)P(E_1|M_2) + P(M_3)P(E_1|M_3) = 0.4 \cdot \frac{1}{3} + 0.5 \cdot \frac{1}{3} + 0.1 \cdot \frac{1}{3} = \frac{1}{3}$$

$$P(E_2) = P(M_1)P(E_2|M_1) + P(M_2)P(E_2|M_2) + P(M_3)P(E_2|M_3) = 0.4 \cdot \frac{1}{3} + 0.5 \cdot \frac{1}{3} + 0.1 \cdot \frac{1}{3} = \frac{1}{3}$$

$$P(E_3) = P(M_1)P(E_3|M_1) + P(M_2)P(E_3|M_2) + P(M_3)P(E_3|M_3) = 0.4 \cdot \frac{1}{3} + 0.5 \cdot \frac{1}{3} + 0.1 \cdot \frac{1}{3} = \frac{1}{3}$$

Расчет апостериорных вероятностей всех сообщений:

$$P(M_1|E_1) = \frac{P(E_1|M_1)P(M_1)}{P(E_1)} = \frac{\frac{1}{3} \cdot 0.4}{\frac{1}{3}} = 0.4$$

$$P(M_1|E_2) = \frac{P(E_2|M_1)P(M_1)}{P(E_2)} = \frac{\frac{1}{3} \cdot 0.4}{\frac{1}{3}} = 0.4$$

$$P(M_1|E_3) = \frac{P(E_3|M_1)P(M_1)}{P(E_3)} = \frac{\frac{1}{3} \cdot 0.4}{\frac{1}{3}} = 0.4$$

$$P(M_2|E_1) = \frac{P(E_1|M_2)P(M_2)}{P(E_1)} = \frac{\frac{1}{3} \cdot 0.5}{\frac{1}{3}} = 0.5$$

$$P(M_2|E_2) = \frac{P(E_2|M_2)P(M_2)}{P(E_2)} = \frac{\frac{1}{3} \cdot 0.5}{\frac{1}{3}} = 0.5$$

$$P(M_2|E_3) = \frac{P(E_3|M_2)P(M_2)}{P(E_3)} = \frac{\frac{1}{3} \cdot 0.5}{\frac{1}{3}} = 0.5$$

$$P(M_3|E_1) = \frac{P(E_1|M_3)P(M_3)}{P(E_1)} = \frac{\frac{1}{3} \cdot 0.1}{\frac{1}{3}} = 0.1$$

$$P(M_3|E_2) = \frac{P(E_2|M_3)P(M_3)}{P(E_2)} = \frac{\frac{1}{3} \cdot 0.1}{\frac{1}{3}} = 0.1$$

$$P(M_3|E_3) = \frac{P(E_3|M_3)P(M_3)}{P(E_3)} = \frac{\frac{1}{3} \cdot 0.1}{\frac{1}{3}} = 0.1$$

Выводы

Т.к. $P(M_1|E_j) = P(M_1)$, $P(M_2|E_j) = P(M_2)$, $P(M_3|E_j) = P(M_3)$, то система шифрования является безусловно стойкой из условия АССШ $P(M|E) = P(M)$.