

Задание

Тут должна быть картинка с заданием. Если она не отобразится, то у меня 3 вариант

Решение

Задание 1: определить, какую информацию можно получить по криптограмме.

Для красивого вывода подключаем tabulate. Далее нам еще понадобятся модуль numpy.

```
from tabulate import tabulate
import numpy as np
tfmt = 'github'
ffmt = '.3f'
```

Вводим исходные данные.

```
# пространство сообщений
```

```
m = ['x', 'y', 'z']
mSize = len(m)
pM = [1/2, 1/4, 1/4]
```

```
print("Пространство сообщений (открытых текстов) M:")
print(tabulate([m], tablefmt='plain'))
```

```
print("Вероятности выбора сообщений:")
print(tabulate([pM], headers=m, tablefmt=tfmt))
```

```
# пространство ключей
```

```
k = ['k1', 'k2']
kSize = len(k)
pK = [2/3, 1/3]
```

```
print()
print("Пространство ключей K:")
print(tabulate([k], tablefmt='plain'))
```

```
print("Вероятности выбора ключей:")
print(tabulate([pK], headers=m[:2], tablefmt=tfmt))
```

```
# пространство криптограмм
```

```
c = ['a', 'b', 'c']
cSize = len(c)
func = [['a', 'b', 'a'],
        ['c', 'c', 'b'],]
```

```
print()
print("Пространство криптограмм C:")
```

```
print(tabulate([c], tablefmt='plain'))
```

```
print("Функция шифрования E(k):")
```

```
print(tabulate(func, headers=m, showindex=k, tablefmt=tfmt))
```

Пространство сообщений (открытых текстов) M:

x y z

Вероятности выбора сообщений:

	x		y		z	
	----		-----		-----	
	0.5		0.25		0.25	

Пространство ключей K:

k1 k2

Вероятности выбора ключей:

	x		y	
	-----		-----	
	0.666667		0.333333	

Пространство криптограмм C:

a b c

Функция шифрования E(k):

	x		y		z	
	----		-----		-----	
	k1		a		b	
	k2		c		c	

Далее находим нужные вероятности по методичке.

```
pC = [0] * cSize
```

```
for i in range(0, kSize):
```

```
    for j in range(0, mSize):
```

```
        pC[c.index(func[i][j])] += pK[i] * pM[j]
```

```
print()
```

```
print("Распределение вероятностей на C:")
```

```
print(tabulate([pC], headers=c, tablefmt=tfmt, floatfmt=ffmt))
```

```
pCM = list() # помогите, я не умею нормально задавать пустые матрицы
```

```
for i in range(0, mSize):
```

```
    pCM.append(list())
```

```
    for j in range(0, cSize):
```

```
        pCM[i].append(0)
```

```
for i in range(0, kSize):
```

```
    for j in range(0, mSize):
```

```
        pCM[j][c.index(func[i][j])] += pK[i]
```

```
print()
```

```
print("Вероятность выбора шифротекста C при известном открытом тексте
```

```

M:")
print(tabulate(pCM, headers=c, showindex=m, tablefmt=tfmt,
floatfmt=ffmt))

pMC = list()
for i in range(0, cSize):
    pMC.append(list())
    for j in range(0, mSize):
        pMC[i].append(0)
        pMC[i][j] = pM[j] * pCM[j][i] / pC[i]

print()
print("Вероятность открытых текстов M при данных шифртекстах C:")
print(tabulate(pMC, headers=m, showindex=c, tablefmt=tfmt,
floatfmt=ffmt))

```

Распределение вероятностей на C:

	a	b	c
-----	-----	-----	-----
0.500	0.250	0.250	

Вероятность выбора шифртекста C при известном открытом тексте M:

	a	b	c
----	-----	-----	-----
x	0.667	0.000	0.333
y	0.000	0.667	0.333
z	0.667	0.333	0.000

Вероятность открытых текстов M при данных шифртекстах C:

	x	y	z
----	-----	-----	-----
a	0.667	0.000	0.333
b	0.000	0.667	0.333
c	0.667	0.333	0.000

Анализируя полученные результаты, приходим к следующим выводам:

- если мы получаем шифртекст *a*, то более вероятно, что соответствующий открытый текст - *x*, чем *z* и точно не *y*
- по полученному шифртексту *b* можно сказать, что исходное сообщение - точно не *x*, а вероятнее *y*, реже - *z*
- шифртекст *c* позволяет сделать вывод, что сообщение не являлось *z*, а было скорее всего *x*, реже - *y*

Задание 2: найти энтропии для каждого из пространств.

Легко находим энтропию по данной в методичке формуле.

```
spacesNames = ['H(M)', 'H(K)', 'H(C)']
spaces = [np.array(s) for s in [pM, pK, pC]]
entropy = [(-1) * np.sum(s * np.log2(s)) for s in spaces]
print(tabulate([entropy], headers=spacesNames, tablefmt=tfmt,
floatfmt=ffmt))
```

H(M)	H(K)	H(C)
1.500	0.918	1.500

Энтропия каждого из пространств примерно равна 1.3. Следовательно, "утекает" примерно 1.3 бита информации о ключе и соответствующем открытом тексте.

Задание 3: найти неопределенность ключа и сделать вывод.

Неопределенность ключа - величина $H(K|C)$. Находится она по формуле $H(K|C) = H(M) + H(K) - H(C)$.

```
print(f"H(K|C) = {entropy[0] + entropy[1] - entropy[2]}")
```

$H(K|C) = 0.9182958340544896$

$H(C) > H(K|C)$ $H(C) = 1.500$ $H(K|C) = 0.918$

Таким образом, после просмотра отдельного шифртекста нам остается найти около полутора бит информации об истинном ключе шифровки. Этот пример объясняет, как криптосистема допускает утечку информации, и показывает, почему ее нельзя считать стойкой. Как-никак, вначале у нас есть 1.500 бита неопределенности относительно ключа, а знание одной шифровки уменьшает неопределенность до 0.918 бита. То есть отдельный шифртекст сообщает о ключе $1.500 - 0.918 = 0.582$ – бита информации.