## Отчет по заданию №2

# по курсу «Теория информации и кодирования» студента 3 курса

Направления подготовки 09.03.01«Информатика и вычислительная техника»

## Вариант 4.

#### Постановка задачи:

На вход информационной системы с помехами поступает совокупность дискретных сообщений  $\{x_i\}$ ,  $i=1\div N$ . Вероятность дискретных сообщений на входе задается в виде счетчика случайных чисел. Вероятности безошибочной передачи сообщений составляют не менее 70 % и задаются случайно. Вероятность ошибочной передачи генерируется случайным образом. Разработать программное обеспечение и определить количество информации, получаемое при неполной достоверности сообщений.

## Описание вычислений и работы программы:

Точно также, как и в первом задании, я сделал так, чтобы можно было вводить любое число сообщений на входе. Таким образом, эта программа подходит для любого варианта.

Для удобства список индексов сообщений range(N) вынесен в глобальную переменную R.

```
20 def main():
21 global R
22 print("\n" + "-"*70 + "\nТИК. Лабораторная работа №2 (вар.4). Выполнил:

N = int(input('Введите количество элементов: '))

R = tuple(range(N))
```

Рис. 1 Ввод числа элементов

```
# TUK. Лабораторная работа №2. Вариант 4 (но можно любой вариант выполнить)
# Выполнил: Мазлов Иван. ИВТ-201
import random, math

def form_P(j=None, prob=(0.7, 1.0)): # random.uniform(0.7, 1.0)

p = [random.randint(1, 10000) for i in R]

if j!=None:

p[j]= random.uniform(*prob)

k= (1.0-p[j]) / (sum(p)-p[j])

else:

k= 1.0/sum(p)

p = [ p[i] if i==j else p[i]*k for i in R]

p[-1] += 1.0 - sum(p)

p[-1] += 1.0 - sum(p) # python bug fix

return p
```

Рис. 2 Формирование одномерного массива (обычного и с установленной для определенного индекса массива вероятности безошибочной передачи)

Функция получилась достаточно универсальной благодаря ключевому элементу j, которое по умолчанию равен None. Его наличие или отсутствие определяет тип генерируемого одномерного массива.

Сначала генерируется массив произвольных чисел в интервале [1;10000]. Если указан индекс ключевого элемента j, то элемент с индексом j заменится на случайную вероятность [0.7, 1.0], а коэффициент умножения k

рассчитывается как остаточный процент после вычитания ключевого элемента, деленная на сумму элементов без ключевого элемента. В противном случае, коэффициент умножения к примет значение величины, обратной сумме элементов. Дальше идет обновление (вычисление процентной доли каждого элемента) массива в зависимости от того, совпадает ли текущий индекс с индексом ключевого элемента или нет. Все элементы, кроме ключевого, умножаются на коэффициент к. Затем идет коррекция суммы, путем прибавления разности единицы и суммы элементов к последнему элементу массива. (Примечание: Python без применения точных библиотек (типа питру) производит вычисления достаточно неточно и из-за этого сумма элементов массива не всегда получается равной 1.0. Для верности коррекция производится дважды).

```
PX = form_P() #P(X)

22 print("\nМассив вероятностей появления совокупности дискретных сообщений" + \
23 " на входе информационного устройства (P(X)):\n", PX, "sum=", sum(PX))
```

Рис. 3 Массив вероятностей появления совокупности дискретных сообщений на входе информационного устройства

$$\sum_{i=1}^{N} p(x_i) = 1$$

Рис. 4 Условие вероятностей

```
HX = - sum(el*math.log2(el) for el in PX)

print("\nθητροπия на входе информационного устройства, на которое поступает" + \
"совокупность дискретных сообщений {Xi} с вероятностями {p(Xi)}\n","H(X):", HX)
```

Рис. 5 Энтропия на входе информационного устройства, на которое поступает

```
PXY = [form_P(i, (0.7, 1.0)) for i in R] #(P(X/Y))
print("\nMaccuB(2d) вероятностей перехода совокупности входных дискретных сообщений {Xi}" + \
"в совокупность выходных дискретных сообщений {Yj} ( P(X/Y) ):")
[print(row, "sum=", sum(row)) for row in PXY]
```

Рис. 6 Массив(2d) вероятностей перехода совокупности входных дискретных сообщений {Xi} в совокупность выходных дискретных сообщений {Yj}

$$H(X) = -\sum_{i=1}^{N} p(x_i) \log_2 p(x_i),$$

Рис. 7 Энтропия на входе Н(X)

Вероятность безошибочной передачи сообщения по условию Т3:

$$p(x_i / y_i) \ge 0.7$$

Рис. 8 Вероятность безошибочной передачи сообщений

```
PY = [ sum(PX[i]*PXY[j][i] for i in R) for j in R] #P(Y)

print("\nMaccum(1d) вероятностей появления совокупности дискретных сообщений" + \

на выходе информационного устройства (P(Y)):\n", PY)
```

Рис. 9 Массив(1d) вероятностей появления совокупности дискретных сообщений на выходе информационного устройства

$$p(y_j) = \sum_{i=1}^{N} p(x_i / y_j) \cdot p(x_i)$$

Рис. 10 Вероятность на выходе

```
      34
      PX_Y = [ [PY[j]*PXY[j][i] for i in R] for j in R]
      #P(X,Y)

      35
      print("\nMaccuB(2d) совместных вероятностей P(X,Y):")

      36
      [print(row) for row in PX_Y]
```

Рис. 11 Массив(2d) совместных вероятностей P(X,Y)

$$p(x_i, y_j) = p(y_j)p(x_i/y_j)$$

Рис. 12 Совместная вероятность р(хі, уј)

```
HXY= -sum(PX_Y[i][j]*math.log2(PXY[i][j]) for j in R for i in R) #H(X/Y)

print("\nУсловная энтропия (H(X/Y)), характеризующая остаточную неопределенность" + \

принятого сообщения относительной переданного:\n", HXY)
```

Рис. 13 Расчет условной энтропии (H(X/Y)), характеризующей остаточную неопределенность принятого сообщения относительной переданного

$$H(X/Y) = -\sum_{i=1}^{N} \sum_{j=1}^{N} p(x_i, y_j) \log_2 p(x_i/y_j).$$

Рис. 14 Условная энтропия (единица измерения - бит) Н(X/Y)

```
    IX_Y = HX - HXY
    print("\nСреднее количество информации, получаемое" + \
    "при неполной достоверности сообщений I(X,Y):\n", IX_Y,"\n") #I(X,Y)
```

Рис. 15 Расчет среднего количества информации (единица измерения - бит) I(X,Y)

$$I(Y, X) = -H(X/Y) - \sum_{i=1}^{N} p(x_i) \log_2 p(x_i) = H(X) - H(X/Y)$$

Рис. 16 Количество информации (единица измерения - бит) при неполной достоверности сообщений

При расчете количества информации и условной энтропии был использован логарифм по основанию 2. Значит единицы измерения получились — **бит**. Если бы использовался десятичный логарифм или натуральный, то единицы измерения были бы **дит** и **нит**, соответственно.

Под условной вероятностью подразумевают PA(B)=P(B|A) (два обозначения) вероятность события B, вычисленную в предположении, что событие A уже наступило. B случае с передачей информационных сообщений условная вероятность получения правильного Y сигнала, вычисленная на основании вероятностей p(X) — входящих сигналов, т.е. посылаемых пользователю B системе, где возможно наступление ошибок передачи вследствие помех.

### Результат работы программы:

Рис. 7 Результат работы с пятью элементами #1

```
ТИК. Лабораторная работа W2 (вар.4). Выполнил

Введите количество элементов: 5

Массив вероятностей появления совокупности дискретных сообщений на входе информационного устройства (P(X)):
[0.31147719834169757, 0.3472255274565424, 0.03691177540184741, 0.2541275729143938, 0.05025820059640701] sum = 1.0

Энтролия на входе информационного устройства, на которое поступаетсовокупность дискретных сообщений (Xi) с вероятностями {p(Xi)}

Н(X): 1.9488216052000935

Массив(2d) вероятностей перехода совокупности входных дискретных сообщений (Xi)в совокупность выходных дискретных сообщений (Yi) ( P(X/V) ):
[0.8075917607524201, 0.042450934175605804, 0.032153209561702445, 0.11557838075230009, 0.004217235254091623] sum = 1.0
[0.019180238157978852, 0.01743040267449391, 0.9469393371976221, 0.0017051559138091866, 0.01260678609500903] sum = 1.0
[0.019198174115470503, 0.03665352310837231, 0.10625418462239769, 0.08222413434716274, 0.0150710408213214] sum = 1.0
[0.03699280839383, 0.050820383, 0.0508207510941387, 0.0210201808502378, 0.0548930193394565, 0.0150710408213214] sum = 1.0

Массив(1d) вероятностей появления совокупности дискретных сообщений на выходе информационного устройства (P(Y)):
[0.2965515527486738, 0.3276346233654966, 0.04871258249727132, 0.23252103597715895, 0.09074577303442496]

Массив(2d) совместных вероятностей Р(X,Y):
[0.2065315527486738, 0.3276346233654966, 0.04871258249727132, 0.23252103597715895, 0.09074577303442496]

Массив(2d) совместных вероятностей Р(X,Y):
[0.2065315527486738, 0.3276346233654966, 0.04871258650313969589, 0.0363838450224989, 0.00125062766314456]
[0.0068885620254862, 0.001250173651384538596, 0.006973813995189, 0.00125062766314456]
[0.0068885620254862, 0.00004309412155, 0.00870813995189, 0.00976409048140933, 0.07422874919010972]

Условная энтролия (Н(X/Y)), характеризующая остаточную неопределенность принятого сообщения относительной переданного:
0.86597848977409742

Среднее количество информации, получаемоепри неполной достоверности сообщений I(X,Y):
1.0828431154751192
```

Рис. 7 Результат работы с пятью элементами #2

```
ВВЕДИТЕ КОЛИЧЕСТВО ЭЛЕМЕНТОВ: 5

Массив вероятностей появления совокупности дискретных сообщений на входе информационного устройства (P(X)):
[0.41661653230658163, 0.22133317290338106, 0.19636626158103718, 0.0712308988088076, 0.09445313440019251] sum= 1.0

9 энтропия на входе информационного устройства, на которое поступаетсовокупность дискретных сообщений {Xi} с вероятностями {p(Xi)} H(X): 2.062001475732518

Массив(2d) вероятностей перехода совокупности входных дискретных сообщений {Xi}в совокупность выходных дискретных сообщений {Yj} ( P(X/Y) ): (0.7352592859714685, 0.88312492564851655, 0.09730498581377477, 0.00976456100348265, 0.097454624156276535] sum= 1.0

(0.013831998254777624, 0.021330903402195284, 0.8367375600587437, 0.06778426820422376, 0.004255232404030211] sum= 1.0

(0.013831998254777624, 0.01739093402195284, 0.8367375600587437, 0.06778426820422376, 0.06425523946030211] sum= 1.0

(0.0013831998254777624, 0.01739093402195284, 0.8367375600587437, 0.06778426820422376, 0.06425523946030211] sum= 1.0

(0.0013831998254777624, 0.01739093402195284, 0.8367375600587437, 0.06778426820422376, 0.06425523946030211] sum= 1.0

(0.0017981526077161635, 0.001764756336299942, 0.0019332391599102988, 0.0020819561223781456, 0.9933231674740622] sum= 1.0

(0.0017981526077161635, 0.001764756336299942, 0.00169332391599102988, 0.002081956123781456, 0.9933231674740622] sum= 1.0

(0.03556378731664394, 0.0292223694664059443, 0.03420888707601915, 0.003432863813929577, 0.026207741959315075]

(0.08438556088102869, 0.20142165109151003, 0.00447874613461974, 0.018175415578337191]

(0.08438556088102869, 0.20142165109151003, 0.0044787461346974, 0.01817541557833711066152]

(0.002576378731664394, 0.0095222849289086742, 0.0066703875156076526, 0.072911148339844, 0.000452580964629736]

(0.000276394656398041, 0.00952228493289804624, 0.0066703875156076526, 0.072911483194944, 0.001875457838944605541

Среднее количество информации, получаемоепри неполной достоверности сообщений I(X,Y):

1.3107690272719636

Руссесь гетигие 0 (080) ексисию тіте : 2.3
```

Рис. 8 Результат работы с пятью элементами #3

**Вывод:** в ходе выполнения задания, была изучены основные оценочные величины передачи сообщений с помехами: были рассчитаны условная энтропия и среднее количество информации, получаемое при неполной достоверности передачи данных.

Разработан программный модуль на языке программирования Python 3.2. (библиотечная версия без интерфейса с выводом на консоль).

Чем больше помехи при передаче сообщений, тем меньше условная энтропия, поскольку теряется менее существенная информация.

```
import random, math
def form_P(j=None, prob=(0.7, 1.0)): # random.uniform(0.7, 1.0)
       p[j]= random.uniform(*prob)
       k = (1.0-p[j]) / (sum(p)-p[j])
   p[-1] += 1.0 - sum(p)
p[-1] += 1.0 - sum(p) # python bug fix
   return p
   print("\n" + "-"*70 + "\nТИК. Лабораторная работа №2 (вар.4). Выполнил
                                                                                                  \n" + "-"*70, "\n")
   N = int(input('Введите количество элементов: '))
   R = tuple(range(N))
   PX = form_P()
   print("\nMaccив вероятностей появления совокупности дискретных сообщений" + \
           " на входе информационного устройства (P(X)):\n", PX, "sum=", sum(PX))
   HX = - sum(el*math.log2(el) for el in PX)
   print("\nЭнтропия на входе информационного устройства, на которое поступает" + \
    "совокупность дискретных сообщений \{Xi\} с вероятностями \{p(Xi)\}\n","H(X):", HX)
   print("\nMaccuB(2d) вероятностей перехода совокупности входных дискретных сообщений {Xi}" + \
    "в совокупность выходных дискретных сообщений {Yj} ( P(X/Y) ):")
   PY = [ sum(PX[i]*PXY[j][i] for i in R) for j in R]
   print("\nMaccuB(1d) вероятностей появления совокупности дискретных сообщений" + \
    " на выходе информационного устройства (P(Y)):\n", PY)
   PX_Y = [ [PY[j]*PXY[j][i] for i in R] for j in R]
   print("\nMaccuв(2d) совместных вероятностей Р(X,Y):")
   [print(row) for row in PX_Y]
   HXY= -sum(PX_Y[i][j]*math.log2(PXY[i][j]) for j in R for i in R)
   print("\пУсловная энтропия (H(X/Y)), характеризующая остаточную неопределенность" + \
    " принятого сообщения относительной переданного:\n", HXY)
   IX_Y = HX - HXY
   print("\nСреднее количество информации, получаемое" + \
    "при неполной достоверности сообщений I(X,Y):\n", IX_Y,"\n") #I(X,Y)
```

Рис. 9 Исходный код программы