

Zadanie 1

Aby pokazać, że odległość Hamminga jest metryką sprawdź wszystkie warunki.

1. $D_{(x,y)} = 0 \Leftrightarrow x = y$
2. $D_{(x,y)} = D_{(y,x)}$
3. $D_{(x,z)} \leq D_{(x,y)} + D_{(y,z)}$

1.1 \Leftarrow

$$\begin{aligned}x &= (x_1, x_2, \dots, x_n) = (y_1, y_2, \dots, y_n) = y \\ D_{(x,y)} &= D_{(x_1,y_1)} + D_{(x_2,y_2)} + \dots + D_{(x_n,y_n)} \\ x_i = y_i &\Rightarrow D_{(x_i,y_i)} = 0 \Rightarrow D_{(x,y)} = 0\end{aligned}$$

1.2 \Rightarrow

$$D_{(x,y)} = D_{(x_1,y_1)} + D_{(x_2,y_2)} + \dots + D_{(x_n,y_n)} = 0$$

Zatem:

$$D_{(x_1,y_1)} = 0, D_{(x_2,y_2)} = 0, \dots, D_{(x_n,y_n)} = 0 \Rightarrow x_i = y_i \Rightarrow x = y$$

$$2. D_{(x,y)} = D_{(x,y)}$$

Porównujemy zawsze dwa elementy z wektorów x i y o tym samym indeksie. Nie ma znaczenia, czy porównujemy x do y , czy y do x , ponieważ indeksacja w wektorach się nie zmienia.

$$3. D_{(x,z)} \leq D_{(x,y)} + D_{(y,z)}$$

$$zal : a, b, c \in N$$

3.1 Niech $x=z \neq y$

$$Wtedy : D_{(x,z)} = 0, D_{(x,y)} \geq 0, D_{(y,z)} \geq 0 \Rightarrow$$

$$D_{(x,z)} \leq D_{(x,y)} + D_{(y,z)} \text{ Prawda}$$

3.2 $x \neq z$

$$a) \text{ Niech : } x = y, D_{(x,z)} = a$$

$$D_{(x,z)} \leq D_{(x,y)} + D_{(y,z)}$$

$$a \leq 0 + a \text{ Prawda}$$

b) Niech $x \neq y$

$$D_{(x,z)} = a$$

$$D_{(x,y)} = b$$

$$D_{(y,z)} = c$$

Jeżeli x i z różnią się na "a" pozycjach, x i y na "b" pozycjach, to:

- minimalnie z i y różnią się na $|a - b|$ pozycjach

$$|a - b| \leq c \Rightarrow a \leq b + c$$

- maksymalnie z i y różnią się na $a+b$ pozycjach

$$a + b \leq c \Rightarrow a + 2b \leq b + c \Rightarrow a \leq b + c$$

Zatem $D_{(x,z)} \leq D_{(x,y)} + D_{(y,z)}$ jest spełnione. Odległość Hamminga jest metryką.

Zadanie 2

C - dowolny (n, k) kod liniowy, $B = (e_1, e_2, \dots, e_k)$ - baza przestrzeni C . G - macierz generująca kod C . Wtedy:

$$G = \begin{bmatrix} e_1^T \\ e_2^T \\ \dots \\ e_k^T \end{bmatrix}$$

Kodowanie wyraża się wzorem $w = (v^T G)^T \Leftrightarrow w^T = G^T v$, gdzie G składa się ze skonkatynowanych kolumnowo wektorów bazy B , $v \in V$, w - wynik kodowania.

Chcemy pokazać, że $w \in C$. Ponadto $w^T = G^T v$ równoważny jest z obliczeniem kombinacji liniowej wektorów z B o współczynnikach odpowiadających kolejnym wartościom z wektora v . w jest kombinacją wektorów z bazy $C \Leftrightarrow$ należy do C , tzn. w jest słowem kodowym C .

Zadanie 3

(n,k) - kod liniowy C , v - słowo kodowe kodu C

Podczas odkodowywania w należy zauważyć, że:

$w \in C$, więc stosując algorytm MinimizeHammingDistance otrzymujemy $\min\{d(v, w) : w \in C\} = 0$, zatem $L = \{w\}$.

r - wektor ten będzie miał wymiar k , posiada tyle współrzędnych ile wektorów bazy kodu C , tym samym ile wierszy w macierzy generującej G . Jego kolejne współrzędne mówią "ile" jakich wektorów potrzebujemy z bazy C .

Przy ponownym kodowaniu r mnożymy przez G . W pierwszej kolumnie G znajdują się pierwsze współrzędne z kolejnych wektorów bazy C . Zatem na mnożenie $r \cdot G$ można spojrzeć, że pierwsza współrzędna z r mówi jaką część wektora pierwszego z bazy należy wziąć do sumy. Druga współrzędna mówi jaką część drugiego wektora należy wziąć, itd. do k . Gdy zsumujemy te wektory to otrzymamy początkowy wektor w . Widać, że jest to proces odwrotny do wyznaczania r .

Zadanie 4

d - odległość Hamminga $d(u, v) = \sum_{i=1}^n u_i v_i$, tzn liczba miejsc, na których wektory u i v są różne. Niech $a, b, c \in C$ $a = [a_1, a_2, \dots, a_n]$ $b = [b_1, b_2, \dots, b_n]$ $c = [c_1, c_2, \dots, c_n]$

Chcemy pokazać, że $d(a, b) = d(a + x, b + x)$, czyli jeśli a i b mają różne wartości na x miejscach, to $a + c$ i $b + c$ też. Oczywiście tak jest, ponieważ $a_i = b_i \Leftrightarrow a_i + x_i = b_i + x_i$, dla $i \in [n]$.

Zadania 5-8 w języku python.

Zadanie 5

Obliczamy odległość Hamminga dla wektorów $(1, 2, 0, 1)^T$ i $(0, 0, 0, 1)^T$:

```
v_1=(1,2,0,1)
v_2=(0,0,0,1)
licznik_1=0
for indeks in range(4):
    if v_1[indeks]!=v_2[indeks]: licznik_1+=1
print(licznik_1)
```

Dostajemy: 2.

Obliczamy odległości Hamminga każdego wektora z każdym, znajdujemy te, które mają względem siebie najmniejsze odległości:

```
V=((1,2,1,2,0),(1,1,1,1,1),(0,0,2,1,1),(2,2,2,1,0))
licznik_2=0
min=5
wynik=[]
for i in range(len(V)):
    for j in range(i+1,len(V)):
        licznik_2=0
        for k in range(5):
            if V[i][k]!=V[j][k]:
                licznik_2+=1
        if licznik_2 < min:
            min=licznik_2
            wynik.clear
        if licznik_2 == min:
            wynik.append((i,j))

print(wynik)
```

Dostajemy: (0, 1), (0, 3), (1, 2), (2, 3), gdzie 0 - pierwszy wektor, 3 - wektor czwarty ze zbioru.

Zadanie 6

Aby otrzymać wszystkie możliwe słowa generujemy wszystkie kombinacje liniowe wektorów z bazy (kod jest nad ciałem Z_7 , więc skalary będą liczbami całkowitymi 0-6).

```
import numpy as np
import random as rand

all_coded_words = []

e1 = np.array([1, 0, 0, 2, 4])
e2 = np.array([0, 1, 0, 1, 0])
e3 = np.array([0, 0, 1, 5, 6])

for a in range(7):
    for b in range(7):
        for c in range(7):
            arr = a*e1 + b*e2 + c*e3
            arr = arr%7
            all_coded_words.append(arr.tolist())

for x in all_coded_words:
    print(x)

print(len(all_coded_words))
```

Wychodzą 343 słowa kodowe. Oto one:

[0, 0, 0, 0, 0]	[0, 0, 1, 5, 6]	[0, 0, 2, 3, 5]	[0, 0, 3, 1, 4]	[0, 0, 4, 6, 3]	[0, 0, 5, 4, 2]	[0, 0, 6, 2, 1]
[0, 1, 0, 1, 0]	[0, 1, 1, 6, 6]	[0, 1, 2, 4, 5]	[0, 1, 3, 2, 4]	[0, 1, 4, 0, 3]	[0, 1, 5, 5, 2]	[0, 1, 6, 3, 1]
[0, 2, 0, 2, 0]	[0, 2, 1, 0, 6]	[0, 2, 2, 5, 5]	[0, 2, 3, 3, 4]	[0, 2, 4, 1, 3]	[0, 2, 5, 6, 2]	[0, 2, 6, 4, 1]
[0, 3, 0, 3, 0]	[0, 3, 1, 1, 6]	[0, 3, 2, 6, 5]	[0, 3, 3, 4, 4]	[0, 3, 4, 2, 3]	[0, 3, 5, 0, 2]	[0, 3, 6, 5, 1]
[0, 4, 0, 4, 0]	[0, 4, 1, 2, 6]	[0, 4, 2, 0, 5]	[0, 4, 3, 5, 4]	[0, 4, 4, 3, 3]	[0, 4, 5, 1, 2]	[0, 4, 6, 6, 1]
[0, 5, 0, 5, 0]	[0, 5, 1, 3, 6]	[0, 5, 2, 1, 5]	[0, 5, 3, 6, 4]	[0, 5, 4, 4, 3]	[0, 5, 5, 2, 2]	[0, 5, 6, 0, 1]
[0, 6, 0, 6, 0]	[0, 6, 1, 4, 6]	[0, 6, 2, 2, 5]	[0, 6, 3, 0, 4]	[0, 6, 4, 5, 3]	[0, 6, 5, 3, 2]	[0, 6, 6, 1, 1]
[1, 0, 0, 2, 4]	[1, 0, 1, 0, 3]	[1, 0, 2, 5, 2]	[1, 0, 3, 3, 1]	[1, 0, 4, 1, 0]	[1, 0, 5, 6, 6]	[1, 0, 6, 4, 5]
[1, 1, 0, 3, 4]	[1, 1, 1, 1, 3]	[1, 1, 2, 6, 2]	[1, 1, 3, 4, 1]	[1, 1, 4, 2, 0]	[1, 1, 5, 0, 6]	[1, 1, 6, 5, 5]
[1, 2, 0, 4, 4]	[1, 2, 1, 2, 3]	[1, 2, 2, 0, 2]	[1, 2, 3, 5, 1]	[1, 2, 4, 3, 0]	[1, 2, 5, 1, 6]	[1, 2, 6, 6, 5]
[1, 3, 0, 5, 4]	[1, 3, 1, 3, 3]	[1, 3, 2, 1, 2]	[1, 3, 3, 6, 1]	[1, 3, 4, 4, 0]	[1, 3, 5, 2, 6]	[1, 3, 6, 0, 5]
[1, 4, 0, 6, 4]	[1, 4, 1, 4, 3]	[1, 4, 2, 2, 2]	[1, 4, 3, 0, 1]	[1, 4, 4, 5, 0]	[1, 4, 5, 3, 6]	[1, 4, 6, 1, 5]
[1, 5, 0, 0, 4]	[1, 5, 1, 5, 3]	[1, 5, 2, 3, 2]	[1, 5, 3, 1, 1]	[1, 5, 4, 6, 0]	[1, 5, 5, 4, 6]	[1, 5, 6, 2, 5]
[1, 6, 0, 1, 4]	[1, 6, 1, 6, 3]	[1, 6, 2, 4, 2]	[1, 6, 3, 2, 1]	[1, 6, 4, 0, 0]	[1, 6, 5, 5, 6]	[1, 6, 6, 3, 5]
[2, 0, 0, 4, 1]	[2, 0, 1, 2, 0]	[2, 0, 2, 0, 6]	[2, 0, 3, 5, 5]	[2, 0, 4, 3, 4]	[2, 0, 5, 1, 3]	[2, 0, 6, 6, 2]
[2, 1, 0, 5, 1]	[2, 1, 1, 3, 0]	[2, 1, 2, 1, 6]	[2, 1, 3, 6, 5]	[2, 1, 4, 4, 4]	[2, 1, 5, 2, 3]	[2, 1, 6, 0, 2]
[2, 2, 0, 6, 1]	[2, 2, 1, 4, 0]	[2, 2, 2, 2, 6]	[2, 2, 3, 0, 5]	[2, 2, 4, 5, 4]	[2, 2, 5, 3, 3]	[2, 2, 6, 1, 2]
[2, 3, 0, 0, 1]	[2, 3, 1, 5, 0]	[2, 3, 2, 3, 6]	[2, 3, 3, 1, 5]	[2, 3, 4, 6, 4]	[2, 3, 5, 4, 3]	[2, 3, 6, 2, 2]
[2, 4, 0, 1, 1]	[2, 4, 1, 6, 0]	[2, 4, 2, 4, 6]	[2, 4, 3, 2, 5]	[2, 4, 4, 0, 4]	[2, 4, 5, 5, 3]	[2, 4, 6, 3, 2]
[2, 5, 0, 2, 1]	[2, 5, 1, 0, 0]	[2, 5, 2, 5, 6]	[2, 5, 3, 3, 5]	[2, 5, 4, 1, 4]	[2, 5, 5, 6, 3]	[2, 5, 6, 4, 2]
[2, 6, 0, 3, 1]	[2, 6, 1, 1, 0]	[2, 6, 2, 6, 6]	[2, 6, 3, 4, 5]	[2, 6, 4, 2, 4]	[2, 6, 5, 0, 3]	[2, 6, 6, 5, 2]
[3, 0, 0, 6, 5]	[3, 0, 1, 4, 4]	[3, 0, 2, 2, 3]	[3, 0, 3, 0, 2]	[3, 0, 4, 5, 1]	[3, 0, 5, 3, 0]	[3, 0, 6, 1, 6]
[3, 1, 0, 0, 5]	[3, 1, 1, 5, 4]	[3, 1, 2, 3, 3]	[3, 1, 3, 1, 2]	[3, 1, 4, 6, 1]	[3, 1, 5, 4, 0]	[3, 1, 6, 2, 6]
[3, 2, 0, 1, 5]	[3, 2, 1, 6, 4]	[3, 2, 2, 4, 3]	[3, 2, 3, 2, 2]	[3, 2, 4, 0, 1]	[3, 2, 5, 5, 0]	[3, 2, 6, 3, 6]
[3, 3, 0, 2, 5]	[3, 3, 1, 0, 4]	[3, 3, 2, 5, 3]	[3, 3, 3, 3, 2]	[3, 3, 4, 1, 1]	[3, 3, 5, 6, 0]	[3, 3, 6, 4, 6]

[3, 4, 0, 3, 5]	[3, 4, 1, 1, 4]	[3, 4, 2, 6, 3]	[3, 4, 3, 4, 2]	[3, 4, 4, 2, 1]	[3, 4, 5, 0, 0]	[3, 4, 6, 5, 6]
[3, 5, 0, 4, 5]	[3, 5, 1, 2, 4]	[3, 5, 2, 0, 3]	[3, 5, 3, 5, 2]	[3, 5, 4, 3, 1]	[3, 5, 5, 1, 0]	[3, 5, 6, 6, 6]
[3, 6, 0, 5, 5]	[3, 6, 1, 3, 4]	[3, 6, 2, 1, 3]	[3, 6, 3, 6, 2]	[3, 6, 4, 4, 1]	[3, 6, 5, 2, 0]	[3, 6, 6, 0, 6]
[4, 0, 0, 1, 2]	[4, 0, 1, 6, 1]	[4, 0, 2, 4, 0]	[4, 0, 3, 2, 6]	[4, 0, 4, 0, 5]	[4, 0, 5, 5, 4]	[4, 0, 6, 3, 3]
[4, 1, 0, 2, 2]	[4, 1, 1, 0, 1]	[4, 1, 2, 5, 0]	[4, 1, 3, 3, 6]	[4, 1, 4, 1, 5]	[4, 1, 5, 6, 4]	[4, 1, 6, 4, 3]
[4, 2, 0, 3, 2]	[4, 2, 1, 1, 1]	[4, 2, 2, 6, 0]	[4, 2, 3, 4, 6]	[4, 2, 4, 2, 5]	[4, 2, 5, 0, 4]	[4, 2, 6, 5, 3]
[4, 3, 0, 4, 2]	[4, 3, 1, 2, 1]	[4, 3, 2, 0, 0]	[4, 3, 3, 5, 6]	[4, 3, 4, 3, 5]	[4, 3, 5, 1, 4]	[4, 3, 6, 6, 3]
[4, 4, 0, 5, 2]	[4, 4, 1, 3, 1]	[4, 4, 2, 1, 0]	[4, 4, 3, 6, 6]	[4, 4, 4, 4, 5]	[4, 4, 5, 2, 4]	[4, 4, 6, 0, 3]
[4, 5, 0, 6, 2]	[4, 5, 1, 4, 1]	[4, 5, 2, 2, 0]	[4, 5, 3, 0, 6]	[4, 5, 4, 5, 5]	[4, 5, 5, 3, 4]	[4, 5, 6, 1, 3]
[4, 6, 0, 0, 2]	[4, 6, 1, 5, 1]	[4, 6, 2, 3, 0]	[4, 6, 3, 1, 6]	[4, 6, 4, 6, 5]	[4, 6, 5, 4, 4]	[4, 6, 6, 2, 3]
[5, 0, 0, 3, 6]	[5, 0, 1, 1, 5]	[5, 0, 2, 6, 4]	[5, 0, 3, 4, 3]	[5, 0, 4, 2, 2]	[5, 0, 5, 0, 1]	[5, 0, 6, 5, 0]
[5, 1, 0, 4, 6]	[5, 1, 1, 2, 5]	[5, 1, 2, 0, 4]	[5, 1, 3, 5, 3]	[5, 1, 4, 3, 2]	[5, 1, 5, 1, 1]	[5, 1, 6, 6, 0]
[5, 2, 0, 5, 6]	[5, 2, 1, 3, 5]	[5, 2, 2, 1, 4]	[5, 2, 3, 6, 3]	[5, 2, 4, 4, 2]	[5, 2, 5, 2, 1]	[5, 2, 6, 0, 0]
[5, 3, 0, 6, 6]	[5, 3, 1, 4, 5]	[5, 3, 2, 2, 4]	[5, 3, 3, 0, 3]	[5, 3, 4, 5, 2]	[5, 3, 5, 3, 1]	[5, 3, 6, 1, 0]
[5, 4, 0, 0, 6]	[5, 4, 1, 5, 5]	[5, 4, 2, 3, 4]	[5, 4, 3, 1, 3]	[5, 4, 4, 6, 2]	[5, 4, 5, 4, 1]	[5, 4, 6, 2, 0]
[5, 5, 0, 1, 6]	[5, 5, 1, 6, 5]	[5, 5, 2, 4, 4]	[5, 5, 3, 2, 3]	[5, 5, 4, 0, 2]	[5, 5, 5, 5, 1]	[5, 5, 6, 3, 0]
[5, 6, 0, 2, 6]	[5, 6, 1, 0, 5]	[5, 6, 2, 5, 4]	[5, 6, 3, 3, 3]	[5, 6, 4, 1, 2]	[5, 6, 5, 6, 1]	[5, 6, 6, 4, 0]
[6, 0, 0, 5, 3]	[6, 0, 1, 3, 2]	[6, 0, 2, 1, 1]	[6, 0, 3, 6, 0]	[6, 0, 4, 4, 6]	[6, 0, 5, 2, 5]	[6, 0, 6, 0, 4]
[6, 1, 0, 6, 3]	[6, 1, 1, 4, 2]	[6, 1, 2, 2, 1]	[6, 1, 3, 0, 0]	[6, 1, 4, 5, 6]	[6, 1, 5, 3, 5]	[6, 1, 6, 1, 4]
[6, 2, 0, 0, 3]	[6, 2, 1, 5, 2]	[6, 2, 2, 3, 1]	[6, 2, 3, 1, 0]	[6, 2, 4, 6, 6]	[6, 2, 5, 4, 5]	[6, 2, 6, 2, 4]
[6, 3, 0, 1, 3]	[6, 3, 1, 6, 2]	[6, 3, 2, 4, 1]	[6, 3, 3, 2, 0]	[6, 3, 4, 0, 6]	[6, 3, 5, 5, 5]	[6, 3, 6, 4, 4]
[6, 4, 0, 2, 3]	[6, 4, 1, 0, 2]	[6, 4, 2, 5, 1]	[6, 4, 3, 3, 0]	[6, 4, 4, 1, 6]	[6, 4, 5, 6, 5]	[6, 4, 6, 4, 4]
[6, 5, 0, 3, 3]	[6, 5, 1, 1, 2]	[6, 5, 2, 6, 1]	[6, 5, 3, 4, 0]	[6, 5, 4, 2, 6]	[6, 5, 5, 0, 5]	[6, 5, 6, 5, 4]
[6, 6, 0, 4, 3]	[6, 6, 1, 2, 2]	[6, 6, 2, 0, 1]	[6, 6, 3, 5, 0]	[6, 6, 4, 3, 6]	[6, 6, 5, 1, 5]	[6, 6, 6, 6, 4]

Zadanie 7

Zgodnie z algorytmem, najpierw znajdujemy najbliższe kodowanemu wektorowi słowo z wcześniej otrzymanej listy wszystkich możliwych. Następnie znajdujemy współrzędne najbliższego słowa w bazie B. Wektor, który dekodujemy to [6,6,0,4,3].

```
G = np.array([[1, 0, 0, 2, 4],
              [0, 1, 0, 1, 0],
              [0, 0, 1, 5, 6]])

v = [6, 6, 0, 4, 3]

hamming_distances = []

for x in all_coded_words:
    count = 0
    for i in range(5):
        if x[i] != v[i]:
            count+=1
    hamming_distances.append(count)

#w -- najbliższe s_lowo
w_indexes = [hamming_distances.index(x) for x in hamming_distances if x == min(hamming_distances)]
w = all_coded_words[rand.choice(w_indexes)]

for a in range(7):
    for b in range(7):
        for c in range(7):
            arr = a*e1 + b*e2 + c*e3
            arr = arr%7
            if arr.tolist() == w:
                r = [a, b, c]
                break
#r -- współrzędne w bazie B, czyli odkodowany wektor
print(r)
```

Odkodowany wektor wygląda następująco: [6,6,0].

Zadanie 8

a)

Kod generujący macierz A o 10 kolumnach i 4 wierszach.

```
import random
random.seed(2137)
A=[[0]*10 for _ in range(4)]
for i in range(4):
    for j in range(10):
        A[i][j]=random.randint(0,4)
```

$$A = \begin{bmatrix} 4 & 2 & 2 & 4 & 2 & 0 & 1 & 4 & 3 & 2 \\ 3 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 4 & 2 & 2 & 1 \\ 0 & 4 & 4 & 3 & 0 & 2 & 1 & 0 & 0 & 3 \\ 0 & 0 & 4 & 2 & 1 & 4 & 2 & 4 & 3 & 0 \end{bmatrix}$$

b)

Unormowanie jest robione w języku Python, natomiast generowanie obrazu w Mathematica

```
for i in range(10):
    for j in range(4):
        A[i][j]=A[i][j]/4
```

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 0.5 & 0.5 & 1 & 0.5 & 0 & 0.25 & 1 & 0.75 & 0.5 \\ 0.75 & 0.25 & 0 & 0.25 & 0.25 & 0.25 & 1 & 0.5 & 0.5 & 0.25 \\ 0 & 1 & 1 & 0.75 & 0 & 0.5 & 0.25 & 0 & 0 & 0.75 \\ 0 & 0 & 1 & 0.5 & 0.25 & 1 & 0.5 & 1 & 0.75 & 0 \end{bmatrix}$$

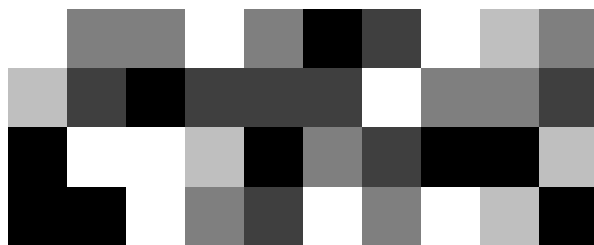


Figure 1: Przedstawienie macierzy z punktu a)

c)

Aby pokazać, że istnieje (11,4)-kod liniowy nad ciałem Z_5 , taki, że macierz G jest macierzą generującą kodu C, należy pokazać, że wektory z tej macierzy e_1, e_2, e_3, e_4 tworzą bazę kodu C, czyli są liniowo niezależne. Tym samym należy pokazać, że wiersze macierzy G są liniowo niezależne.

$$G = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 4 & 4 & 2 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 3 & 0 & 2 & 2 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 2 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 4 & 3 & 0 \end{bmatrix}$$

Widać, że w tej macierzy pierwsze 4 kolumny tworzą macierz jednostkową, więc, wektory e_1, e_2, e_3, e_4 są liniowo niezależne, co trzeba było pokazać.

d)

Od razu można zakodować całą macierz, będzie to potrzebne w kolejnym punkcie.

```
G=[[1,0,0,0,0,4,4,2,0,1,1],[0,1,0,0,0,3,0,2,2,1,0],[0,0,1,0,0,2,0,1,1,1,1],[0,0,0,1,1,0,0,0,4,3,0]]
A_transponowane = np.transpose(A)
```

```
wynik_transpozycja = np.dot(A_transponowane,G)
```

```
for i in range(wynik_transpozycja.shape[0]):
    for j in range(wynik_transpozycja.shape[1]):
        wynik_transpozycja[i][j]=wynik_transpozycja[i][j]%5
```

```
wynik=np.transpose(wynik_transpozycja)
```

$$wynik = \begin{bmatrix} 4 & 2 & 2 & 4 & 2 & 0 & 1 & 4 & 3 & 2 \\ 3 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 4 & 2 & 2 & 1 \\ 0 & 4 & 4 & 3 & 0 & 2 & 1 & 0 & 0 & 3 \\ 0 & 0 & 4 & 2 & 1 & 4 & 2 & 4 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 4 & 2 & 1 & 4 & 2 & 4 & 3 & 0 \\ 0 & 4 & 1 & 0 & 1 & 2 & 3 & 2 & 3 & 2 \\ 1 & 3 & 3 & 1 & 3 & 0 & 4 & 1 & 2 & 3 \\ 4 & 0 & 3 & 3 & 1 & 4 & 1 & 2 & 0 & 4 \\ 1 & 1 & 0 & 3 & 1 & 0 & 2 & 0 & 1 & 0 \\ 2 & 2 & 3 & 4 & 1 & 0 & 2 & 3 & 4 & 1 \\ 4 & 1 & 1 & 2 & 2 & 2 & 2 & 4 & 3 & 0 \end{bmatrix}$$

Kolumny tej macierzy to wszystkie zakodowane wektory z macierzy A.

e)

Bierzemy tu wynik transponowany, aby ładnie były wektory wierszowo, co potem ułatwi odkodowywanie.

```
for i in range(wynik_transpozycja.shape[0]):
    for j in range(wynik_transpozycja.shape[1]):
        rand=random.random()
        if rand>=0.95:
            wynik_transpozycja[i][j] += 3
            wynik_transpozycja[i][j]=wynik_transpozycja[i][j]%5
```

$$wynik = \begin{bmatrix} 4 & 2 & 2 & 4 & 2 & 0 & 1 & 2 & 3 & 2 \\ 3 & 1 & 3 & 1 & 1 & 1 & 4 & 2 & 2 & 1 \\ 0 & 4 & 2 & 3 & 0 & 2 & 1 & 0 & 0 & 3 \\ 0 & 0 & 4 & 2 & 4 & 4 & 2 & 4 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 4 & 2 & 1 & 4 & 2 & 4 & 3 & 0 \\ 3 & 4 & 1 & 0 & 1 & 2 & 1 & 2 & 3 & 2 \\ 1 & 3 & 3 & 1 & 3 & 0 & 4 & 1 & 2 & 3 \\ 4 & 0 & 3 & 3 & 1 & 4 & 1 & 2 & 0 & 4 \\ 1 & 1 & 0 & 3 & 1 & 0 & 2 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 2 & 3 & 4 & 4 & 0 & 2 & 3 & 4 & 1 \\ 4 & 1 & 1 & 2 & 0 & 2 & 2 & 4 & 3 & 0 \end{bmatrix}$$

f)

```
#znajdujemy wszystkie mozliwe zakodowane s_lowa kodu
e1 = np.array(G[0])
e2 = np.array(G[1])
e3 = np.array(G[2])
e4 = np.array(G[3])

all_coded_words = []

for a in range(5):
    for b in range(5):
        for c in range(5):
            for d in range(5):
                arr = a*e1 + b*e2 + c*e3 + d*e4
                arr = arr%5
                all_coded_words.append(arr.tolist())

#definiujemy funkcje pomocnicza do odkodowywania
def decode(v, e1, e2, e3, e4, all_coded_words):

    hamming_distances = []

    for x in all_coded_words:
        count = 0
        for i in range(11):
            if x[i] != v[i]:
                count+=1
        hamming_distances.append(count)

    w_indexes = [hamming_distances.index(x) for x in hamming_distances if x == min(hamming_distances)]
    w = all_coded_words[random.choice(w_indexes)]

    r = []

    for a in range(5):
        for b in range(5):
            for c in range(5):
                for d in range(5):
                    arr = a*e1 + b*e2 + c*e3 +d*e4
                    arr = arr%5
                    if arr.tolist() == w:
                        r = [a, b, c, d]
                        break
    return r

result = []
for v in wynik_transpozycja.tolist():
    result.append(decode(v, e1, e2, e3, e4, all_coded_words))
```

g)

Algorytm z punktu f odkodował od razu całą macierz. Po transpozycji wygląda następująco:

$$g = \begin{bmatrix} 1 & 3 & 3 & 1 & 0 & 0 & 4 & 1 & 4 & 3 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 3 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 4 & 0 \end{bmatrix}$$

h)

Porównując macierze z punktu a i z punktu g można zauważyć, że wszystkie kolumny się różnią, tym samym żaden wektor nie został prawidłowo odkodowany i)

$$g = \begin{bmatrix} 0.25 & 0.75 & 0.75 & 0.25 & 0 & 0 & 1 & 0.25 & 1 & 0.75 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0.25 & 0.75 & 0 & 0 \\ 0 & 0.25 & 0.25 & 0 & 0 & 0.25 & 0 & 0 & 0.75 & 0 \\ 0 & 0 & 0.25 & 0 & 0 & 0.25 & 0.25 & 0.25 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

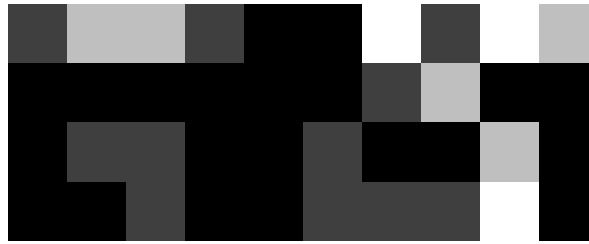


Figure 2: Odkodowana macierz