

Zad.1

Zadanie 1.

(Chcemy udowodnić, że odległość Hamminga jest metryką.)

Wykażmy najpierw, że gdy: $d(u, v) = 0 \Leftrightarrow u = v$.

Dowód:

 (\Rightarrow) . Skoro $d(u, v) = 0$, to macz zbiór $\{i \in [n] : u_i \neq v_i\}$ jest równy \emptyset . Mamy więc $\forall i \in [n] \ u_i = v_i$. Czyli $u = v$. (\Leftarrow) Niech $u = v$. To mamy, że $\forall i \in [n] \ u_i = v_i$. Czyli $\{i \in [n] : u_i \neq v_i\} = \emptyset$. Zatem $d(u, v) = 0$.Wykażmy, że skoro $d(u, v) = d(v, u)$

~~$d(u, v) = |\{i \in [n] : u_i \neq v_i\}|$~~

$$d(v, u) = |\{i \in [n] : v_i \neq u_i\}|.$$

$$\text{Zatem } d(u, v) = d(v, u) \text{ oczywiście.}$$

Wykażmy, że $d(x, z) \leq d(x, y) + d(y, z)$.Ustalmy dane $n \in \mathbb{N}$. Rozważmy dane $x, y, z \in K^n$.Dla ustalonego $i \in [n]$.

Zapisać $x = (x_1, x_2, \dots, x_n)^T$

$y = (y_1, y_2, \dots, y_n)^T$

$z = (z_1, z_2, \dots, z_n)^T$

Zauważmy, że $\forall i \in [n]$ mogą wystąpić następujące sytuacje:

$$(1) \ x_i = y_i \wedge y_i \neq z_i \Rightarrow x_i \neq z_i$$

$$(2) \ x_i = y_i \wedge y_i = z_i \Rightarrow x_i = z_i$$

$$(3) \ x_i \neq y_i \wedge y_i = z_i \Rightarrow x_i \neq z_i$$

$$(4) \ x_i \neq y_i \wedge y_i \neq z_i \Rightarrow (x_i = z_i \vee x_i \neq z_i)$$

Rozważmy trzy zbiory $XZ = \{i \in [n] : x_i \neq z_i\}$ $YZ = \{i \in [n] : y_i \neq z_i\}$

$$XY = \{i \in [n] : x_i \neq y_i\}$$

~~Wskazywać~~ ~~na~~ ~~elementy~~ $i \in XZ$

Rozważmy sytuację gdy $XZ = \emptyset$, nie ma co dowodzić, bo

$d(x, z) = 0$, zatem $0 \leq d(x, y) + d(y, z)$, oraz

skł. $\forall u, v \in X^r, d(u, v) \geq 0$ \square

Rozważmy zatem gdy $XZ \neq \emptyset$. Wskazywać

$i \in XZ$ gdzie $i \in [n]$. Z (1), (2), (3), (4) wynika, że

wtedy $i \in XY \vee i \in YZ$. Zatem możemy założyć, że:

skł. $|XZ| \leq |XY| + |YZ|$, czyli mamy, że:

$$d(x, z) \leq d(x, y) + d(y, z) \quad \square$$

Zadanie 2

Aby móc pokazać, że wynikiem kolumnowania dowolnego wektora $v \in \mathbb{R}^k$ jest słowo kolumnowe kodu C , wystarczy, że zakolumnujemy wektor v (będący od teraz oznaczony jako w) jest kombinacją liniową wierszy z macierzy G . Oznaczmy normowany kod (n, k) . Oznaczmy jako B bazę kodu C , mamy $B = (e_1, e_2, \dots, e_k)$.
 Zatem $G = \begin{pmatrix} e_1^T \\ e_2^T \\ \vdots \\ e_k^T \end{pmatrix}$. Dodatkowo $\alpha_i \in \mathbb{R}^n$ dla $i \in [n]$.

Chcemy mieć, że: $w = \alpha_1 e_1 + \alpha_2 e_2 + \dots + \alpha_k e_k$.

Miemy jednak, że: $w = (v^T G)^T$, co możemy też zapisać jako $v = (\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_k)^T$.

$$w = G^T \cdot v = (e_1, e_2, \dots, e_k) \cdot \begin{pmatrix} \beta_1 \\ \beta_2 \\ \vdots \\ \beta_k \end{pmatrix}.$$

Ale wiemy też, że dowolny wektor $e_i \in \mathbb{R}^n$ gdzie $i \in [n]$

Niech zatem $e_i = (e_{i1}, e_{i2}, \dots, e_{in})^T$ dla pewnych $e_{i1}, e_{i2}, \dots, e_{in} \in \mathbb{R}$.

$$\begin{aligned} \text{Możemy zatem zapisać: } w &= \begin{pmatrix} e_{11} & e_{12} & \dots & e_{1n} \\ e_{21} & e_{22} & \dots & e_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ e_{k1} & e_{k2} & \dots & e_{kn} \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} \beta_1 \\ \beta_2 \\ \vdots \\ \beta_k \end{pmatrix} = \\ &= \begin{pmatrix} e_{11}\beta_1 + e_{12}\beta_2 + \dots + e_{1n}\beta_k \\ e_{21}\beta_1 + e_{22}\beta_2 + \dots + e_{2n}\beta_k \\ \vdots \\ e_{k1}\beta_1 + e_{k2}\beta_2 + \dots + e_{kn}\beta_k \end{pmatrix} = \beta_1 e_1 + \beta_2 e_2 + \dots + \beta_k e_k. \end{aligned}$$

Wystarczy zatem, że $\alpha_1 = \beta_1, \alpha_2 = \beta_2, \dots, \alpha_k = \beta_k$.

Zatem nasz wektor powstał z kolumnami jest kombinacją

liniową wierszy z G . \square

Zadanie 3

Zakładamy, że mamy bazę $B = (e_1, e_2, e_3, \dots, e_k)$, gdziewtedy dla $\forall i \in [k]$ $e_i \in \mathbb{R}^n$. Definiujemy

$$G = \begin{pmatrix} e_1^T \\ e_2^T \\ \vdots \\ e_k^T \end{pmatrix}. \text{ Niech } C \text{ będzie kodem } (n, k) \text{ nad}$$

skanizowanym ciałem K powstałym z macierzy

generującej G . Mówimy, że dowolny wektor $w \in C$, wtedymożemy zapisać: $w = \alpha_1 e_1 + \alpha_2 e_2 + \dots + \alpha_k e_k$. Zakładamy, że

w wyniku dekodowania dostaniemy przy użyciu algorytmu

Minimum Hamming Distance dostaniemy wektor $v = (\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_k)^T$.Wychodzi stąd, że kodujący wektor v dostaniemy wektor w .możemy, że jeżeli $w' = (v^T \cdot G)^T = G^T \cdot v^T$, my też, to

$$\text{tj. } G^T = (e_1, e_2, \dots, e_k) \quad v^T = (\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_k).$$

Rozwiązanie zatem:

$$w' = (e_1, e_2, \dots, e_k) \cdot (\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_k)$$

Dla $\forall i \in [k]$ $e_i \in \mathbb{R}^n$, to można zapisać, że

$$e_i = (e_{i1}, e_{i2}, \dots, e_{in})^T, \text{ czyli możemy, że}$$

$$w' = \begin{pmatrix} e_{11} & e_{12} & \dots & e_{1n} \\ e_{21} & e_{22} & \dots & e_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ e_{k1} & e_{k2} & \dots & e_{kn} \end{pmatrix} \cdot (\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_k) =$$

$$= \begin{pmatrix} \alpha_1 e_{11} + \alpha_2 e_{12} + \dots + \alpha_k e_{1n} \\ \alpha_1 e_{21} + \alpha_2 e_{22} + \dots + \alpha_k e_{2n} \\ \vdots \\ \alpha_1 e_{k1} + \alpha_2 e_{k2} + \dots + \alpha_k e_{kn} \end{pmatrix} = \alpha_1 \begin{pmatrix} e_{11} \\ \vdots \\ e_{1n} \end{pmatrix} + \dots + \alpha_k \begin{pmatrix} e_{k1} \\ \vdots \\ e_{kn} \end{pmatrix} =$$

$$= \alpha_1 e_1 + \dots + \alpha_k e_k = w$$

Zad.4

Rozwiązanie

Chcemy udowodnić, że dla dowolnej przestrzeni liniowej V nad ciałem K odległość Minkowskiego jest normalizowana ze względu na przesunięcia.

Dowód:

Ustalmy dowolne $u, x, v \in \mathbb{R}^n$. Chcemy wykazać, że $d(u, v) = d(u+x, v+x)$.

$$u = (u_1, u_2, \dots, u_n)^T$$

$$v = (v_1, v_2, \dots, v_n)^T$$

$$x = (x_1, x_2, \dots, x_n)^T$$

$$u+x = (u_1+x_1, u_2+x_2, \dots, u_n+x_n)^T$$

$$v+x = (v_1+x_1, v_2+x_2, \dots, v_n+x_n)^T$$

$$\text{Rozważmy } d(u+x, v+x) = |\{i \in [n] : u_i+x_i \neq v_i+x_i\}| =$$

$$= |\{i \in [n] : u_i \neq v_i\}| = d(u, v)$$

Zad.5

```
def hammingDistance(vectorA, vectorB):
    if (type(vectorA) or type(vectorB)) != list:
        raise TypeError("Podane wektory musza byc typu List")
    elif len(vectorA) != len(vectorB):
        raise ValueError("Podane wektory musza byc tej samej podprzestrzeni")
    counter = 0
    for k in range(len(vectorA)):
        if vectorA[k] != vectorB[k]:
            counter += 1
    return counter

def distanceComparator(consideringList):
    if type(consideringList) != list:
        raise TypeError("Przytrzymywane elementy musza znajdowac sie w liscie")
    minDistance = float("inf")
    lookingVectors = []
    for k in range(len(consideringList)):
        for l in range(len(consideringList)):
            if consideringList[k] != consideringList[l]:
                comparingDistance = hammingDistance(consideringList[k], consideringList[l])
                if comparingDistance <= minDistance:
                    minDistance = comparingDistance
                    if ([k, l] not in lookingVectors) and ([l, k] not in lookingVectors):
                        lookingVectors.append([k, l])
    return lookingVectors
```

```
def main():
    vectorFirst = [1, 2, 0, 1]
    vectorSecond = [0, 0, 0, 1]
    consideringDist = hammingDistance(vectorFirst, vectorSecond)
    print("Odleglosc Hamminga dla rozważanych dwóch wektorów wynosi: " + str(consideringDist))

    vectorA = [1, 2, 1, 2, 0]
    vectorB = [1, 1, 1, 1, 1]
    vectorC = [0, 0, 2, 1, 1]
    vectorD = [2, 2, 2, 1, 0]
    helpingList = [vectorA, vectorB, vectorC, vectorD]
    listOfIndexes = distanceComparator(helpingList)
    print("Wektory znajdujące się najbliżej siebie to wektory(są one zapisane w formie transponowanej):")
    for k in range(len(listOfIndexes)):
        pair = listOfIndexes[k]
        first = pair[0]
        second = pair[1]
        firstVector = helpingList[first]
        secondVector = helpingList[second]
        print(str(firstVector) + " oraz " + str(secondVector))

if __name__ == '__main__':
    main()
```

```
Odleglosc Hamminga dla rozważanych dwóch wektorów wynosi: 2
Wektory znajdujące się najbliżej siebie to wektory(są one zapisane w formie transponowanej):
[1, 2, 1, 2, 0] oraz [1, 1, 1, 1, 1]
[1, 2, 1, 2, 0] oraz [2, 2, 2, 1, 0]
[1, 1, 1, 1, 1] oraz [0, 0, 2, 1, 1]
[0, 0, 2, 1, 1] oraz [2, 2, 2, 1, 0]
```

W powyższym programie metoda `hammingDistance`, wyznacza odległość Hamminga dla danych dwóch wektorów. Metoda `distanceComparator` wyznacza na podstawie podanej listy w parametrze metody,

indeksy dwóch wektorów (indeksowanie jest od zera) rozważanej listy mających najmniejszą odległość w sensie Hamminga.

Zad.6

Zapisujemy wektory z bazy B, pod zmiennymi Vector1, Vector2, Vector3. Tworzymy przy okazji Macierz AllCodedWords, która będzie zawierała wszystkie możliwe słowa kodowe kodu C.

```
In[1]:= Vector1 = {1, 0, 0, 2, 4}
```

```
Out[1]= {1, 0, 0, 2, 4}
```

```
In[2]:= Vector2 = {0, 1, 0, 1, 0}
```

```
Out[2]= {0, 1, 0, 1, 0}
```

```
In[3]:= Vector3 = {0, 0, 1, 5, 6}
```

```
Out[3]= {0, 0, 1, 5, 6}
```

```
In[4]:= AllCodedWords = {}
```

```
Out[4]= {}
```

Tworzymy wszystkie możliwe kombinacje liniowe powyższych wektorów w ciele Z_7 , poprzez potrójną iterację i operacje modulo:

```
In[10]:= For[i = 0, i < 7, i++, For[j = 0, j < 7, j++, For[k = 0, k < 7, k++, AppendTo[AllCodedWords, Mod[i * Vector1 + j * Vector2 + k * Vector3, 7]]]]]
```

Tak prezentuje się pełna lista wszystkich wektorów, będących słowami kodowymi kodu liniowego C:

{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, 3, 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}

Zad.7

Tworzymy macierz G, która jest macierzą generującą dla rozważanego kodu liniowego. Następnie generujemy pseudolosowo wektor ConsideredVector, który będzie odpowiadał za dowolnie przez nas wybrany wektor.

```
In[13]:= G = Transpose[{Vector1, Vector2, Vector3}]
Out[13]:= {{1, 0, 0}, {0, 1, 0}, {0, 0, 1}, {2, 1, 5}, {4, 0, 6}}

In[20]:= ConsideredVector = {}
Out[20]:= {}

In[21]:= For[i = 1, i ≤ 5, i++, AppendTo[ConsideredVector, RandomInteger[{0, 6}]]]
In[22]:= ConsideredVector
Out[22]:= {5, 0, 1, 5, 1}
```

Tworzymy macierz MatrixOfHammingDistances, przechowującą wartości odległości Hamminga dla poszczególnych słów kodowych i rozważanego wcześniej wektora:

```
In[25]:= MatrixOfHammingDistances = {}
Out[25]:= {}

In[26]:= For[i = 1, i ≤ Length[AllCodedWords], i++, AppendTo[MatrixOfHammingDistances, HammingDistance[ConsideredVector,
AllCodedWords[[i]]]]]
In[27]:= MatrixOfHammingDistances
Out[27]:= {4, 2, 4, 4, 4, 4, 3, 5, 4, 5, 5, 5, 4, 4, 5, 4, 4, 5, 5, 5, 4, 5, 4, 5, 5, 5, 3, 5, 4, 5, 4, 5, 5, 4, 4, 4, 5, 5, 5, 4, 5, 4, 5, 5, 4,
5, 4, 4, 3, 3, 3, 4, 4, 4, 5, 4, 5, 4, 5, 5, 4, 5, 4, 5, 3, 5, 5, 5, 4, 4, 5, 4, 5, 5, 5, 4, 5, 4, 4, 5, 5, 5, 3, 5, 4, 5, 5, 5, 5, 4, 5,
4, 5, 4, 5, 3, 3, 4, 3, 4, 4, 3, 4, 5, 5, 5, 5, 5, 4, 4, 5, 5, 4, 5, 5, 5, 5, 4, 4, 5, 5, 5, 4, 5, 4, 4, 4, 5, 5, 5, 5, 4, 5, 4, 4, 4, 5,
4, 5, 5, 5, 4, 4, 3, 4, 4, 2, 4, 4, 5, 3, 5, 5, 4, 5, 5, 5, 4, 5, 5, 4, 4, 5, 5, 5, 4, 5, 5, 4, 5, 4, 5, 4, 5, 4, 5, 4, 5, 4, 4, 5, 4, 4, 5,
5, 4, 4, 5, 5, 4, 5, 5, 4, 2, 4, 4, 4, 3, 4, 5, 3, 4, 5, 5, 5, 5, 3, 5, 5, 5, 4, 5, 3, 5, 4, 5, 5, 5, 4, 3, 5, 5, 5, 5, 5, 3, 5, 5,
4, 5, 5, 5, 2, 5, 5, 5, 5, 5, 3, 2, 3, 3, 3, 2, 2, 4, 3, 4, 3, 4, 3, 3, 4, 4, 4, 3, 4, 4, 3, 4, 4, 3, 4, 4, 2, 4, 4, 4, 3, 4, 4, 3,
4, 4, 4, 2, 4, 4, 3, 3, 4, 4, 3, 4, 3, 3, 4, 4, 4, 4, 5, 4, 4, 5, 5, 3, 4, 5, 5, 5, 5, 4, 4, 5, 5, 4, 5, 5, 4, 3, 5, 5, 5, 5,
5, 4, 4, 5, 5, 5, 4, 5, 4, 4, 4, 5, 5, 5}
```

Następnie sprawdzamy, jaka jest najmniejsza odległość Hamminga w rozważanej macierzy. Tworzymy macierz VectorsWithMinimalHammingDistance, która przechowuje wszystkie wektory, o minimalnej wartości Hamminga:

```
In[31]:= MinimalHammingDistance = Min[MatrixOfHammingDistances]
Out[31]:= 2

In[30]:= VectorsWithMinimalHammingDistance = {}
Out[30]:= {}

In[32]:= For[i = 1, i ≤ Length[MatrixOfHammingDistances], i++, If[MatrixOfHammingDistances[[i]] == MinimalHammingDistance,
AppendTo[VectorsWithMinimalHammingDistance, AllCodedWords[[i]]]]]
In[34]:= VectorsWithMinimalHammingDistance
Out[34]:= {{0, 0, 1, 5, 6}, {3, 0, 4, 5, 1}, {4, 0, 1, 6, 1}, {4, 6, 1, 5, 1}, {5, 0, 1, 1, 5}, {5, 0, 5, 0, 1}, {5, 0, 6, 5, 0}, {5, 4, 1, 5, 5}, {5,
5, 5, 5, 1}}
```

Następnie pseudolosowo wybieramy jeden z rozważanych wektorów w macierzy. Dokonujemy jego dekodowania, poprzez znalezienie jego współrzędnych w bazie B, dzięki czemu otrzymujemy szukany dekodowany wektor:

```
In[40]:= FinalVector = VectorsWithMinimalHammingDistance[RandomInteger[{1, Length[VectorsWithMinimalHammingDistance]}]]]
Out[40]= {5, 0, 5, 0, 1}

In[42]:= DecodedVector = Transpose[LinearSolve[G, FinalVector, Modulus -> 7]]
Out[42]= {5, 0, 5}

In[43]:= MatrixForm[DecodedVector]
Out[43]//MatrixForm=
```

$$\begin{pmatrix} 5 \\ 0 \\ 5 \end{pmatrix}$$

Zad.8

a)

Pseudolosowo generujemy macierz o 10 kolumnach i 4 wierszach:

```
In[6]:= A = ResourceFunction["RandomMatrix"][Integer, {0, 4}, {4, 10}]
Out[6]= {{1, 4, 1, 4, 4, 2, 1, 3, 0, 4}, {2, 1, 0, 3, 1, 4, 3, 3, 4, 2}, {1, 4, 1, 3, 1, 4, 1, 0, 3, 4}, {1, 0, 3, 0, 1, 0, 3, 2, 0, 2}}
```

```
In[7]:= MatrixForm[A]
Out[7]//MatrixForm=

$$\begin{pmatrix} 1 & 4 & 1 & 4 & 4 & 2 & 1 & 3 & 0 & 4 \\ 2 & 1 & 0 & 3 & 1 & 4 & 3 & 3 & 4 & 2 \\ 1 & 4 & 1 & 3 & 1 & 4 & 1 & 0 & 3 & 4 \\ 1 & 0 & 3 & 0 & 1 & 0 & 3 & 2 & 0 & 2 \end{pmatrix}$$


```

b)

Dokonujemy normalizacji macierzy A, dzieląc ją przez 4 i na podstawie znormalizowanej macierzy generujemy obrazek:

```
In[5]:= B = A / 4
Out[5]= {{1/4, 1, 1/4, 1, 1, 1/2, 3/4, 0, 1}, {1/2, 1/4, 0, 3/4, 1/4, 1, 3/4, 3/4, 1, 1/2}, {1/4, 1, 1/4, 3/4, 1/4, 1, 1/4, 0, 3/4, 1}, {1/4, 0, 3/4, 0, 1/4, 0, 3/4, 1/2, 0, 1/2}}
```

```
In[7]:= Image[B, ImageSize -> 300]
Out[7]=
```



c)

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

Aby istniał (11,4) kod liniowy C nad ciałem Z_5 taki, że G jest macierzą generującą kodu C, macierz G musi mieć 4 wiersze i 11 kolumn, co gołym okiem widać. Wszystkie wiersze macierzy G powinny być także liniowo niezależne. Łatwo zauważyć, że rzeczywiście tak jest. Wystarczy spojrzeć na pierwsze cztery współrzędne rozważanych wierszy, które po sklejeniu tworzą macierz jednostkową. To pokazuje, że wiersze są liniowo niezależne, więc Macierz G jest macierzą generującą rozważanego kodu.

d)

Wprowadzamy podaną macierz G do programu

```

In[18]:= 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}}
Out[18]= {{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}}

In[19]:= MatrixForm[G]
Out[19]//MatrixForm=

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 4 & 4 & 2 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 3 & 0 & 2 & 2 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 2 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 4 & 3 & 0 \end{pmatrix}$$


```

Dokonujemy kodowania wszystkich wektorów z macierzy A, poprzez mnożenie transponowanej macierzy A z G, ponownej transpozycji i wykonanie operacji modulo 5:

```

In[3]:= Coded = Mod[Transpose[Transpose[A].G], 5]
Out[3]= {{1, 4, 1, 4, 4, 2, 1, 3, 0, 4}, {2, 1, 0, 3, 1, 4, 3, 3, 4, 2}, {1, 4, 1, 3, 1, 4, 1, 0, 3, 4}, {1, 0, 3, 0, 1, 0, 3, 2, 0, 2}, {1, 0, 3, 0, 1, 0, 3, 2, 0, 2}, {2, 2, 1, 1, 1, 3, 0, 1, 3, 0}, {4, 1, 4, 1, 1, 3, 4, 2, 0, 1}, {2, 4, 3, 2, 1, 1, 4, 2, 1, 1}, {4, 1, 3, 4, 2, 2, 4, 4, 1, 1}, {2, 4, 1, 0, 4, 0, 4, 2, 2, 1}, {2, 3, 2, 2, 0, 1, 2, 3, 3, 3}}

In[4]:= MatrixForm[Coded]
Out[4]//MatrixForm=

$$\begin{pmatrix} 1 & 4 & 1 & 4 & 4 & 2 & 1 & 3 & 0 & 4 \\ 2 & 1 & 0 & 3 & 1 & 4 & 3 & 3 & 4 & 2 \\ 1 & 4 & 1 & 3 & 1 & 4 & 1 & 0 & 3 & 4 \\ 1 & 0 & 3 & 0 & 1 & 0 & 3 & 2 & 0 & 2 \\ 1 & 0 & 3 & 0 & 1 & 0 & 3 & 2 & 0 & 2 \\ 2 & 2 & 1 & 1 & 1 & 3 & 0 & 1 & 3 & 0 \\ 4 & 1 & 4 & 1 & 1 & 3 & 4 & 2 & 0 & 1 \\ 2 & 4 & 3 & 2 & 1 & 1 & 4 & 2 & 1 & 1 \\ 4 & 1 & 3 & 4 & 2 & 2 & 4 & 4 & 1 & 1 \\ 2 & 4 & 1 & 0 & 4 & 0 & 4 & 2 & 2 & 1 \\ 2 & 3 & 2 & 2 & 0 & 1 & 2 & 3 & 3 & 3 \end{pmatrix}$$


```

e)

Pseudolosowo dokonujemy losowania 10 wartosci, a następnie określamy czy przy transmisji zostanie dodane 0 lub 3.

```

In[20]:= R = {{}, {}, {}, {}, {}, {}, {}, {}, {}, {}, {}}
Out[20]= {{}, {}, {}, {}, {}, {}, {}, {}, {}, {}, {}}

In[21]:= For[i = 1, i ≤ 11, i++, For[j = 0, j ≤ 9, j++, AppendTo[R[[i]], RandomInteger[{0, 99}]]]]
In[22]:= R
Out[22]= {{58, 66, 41, 80, 62, 43, 90, 29, 32, 63}, {60, 70, 99, 18, 28, 98, 58, 53, 72, 92}, {17, 83, 67, 49, 67, 32, 28, 40, 7, 87}, {62, 42, 30, 2, 15, 23, 40, 40, 72, 89}, {41, 57, 40, 65, 14, 94, 91, 85, 0, 59}, {42, 82, 90, 20, 69, 55, 47, 32, 1, 53}, {57, 16, 30, 2, 52, 99, 77, 87, 27, 43}, {40, 28, 82, 81, 16, 46, 33, 50, 21, 43}, {12, 17, 0, 85, 56, 45, 97, 23, 99, 28}, {49, 15, 4, 96, 54, 46, 64, 34, 92, 32}, {28, 40, 82, 39, 52, 77, 3, 33, 40, 38}}

In[23]:= For[i = 1, i ≤ 11, i++, For[j = 1, j ≤ 10, j++, If[R[[i]][[j]] ≤ 94, R[[i]][[j]] = 0, R[[i]][[j]] = 3]]]
In[24]:= R
Out[24]= {{0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0}, {0, 0, 3, 0, 0, 3, 0, 0, 0, 0}, {0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0}, {0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0}, {0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0}, {0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0}, {0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0}, {0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0}, {0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0}, {0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0}}

```

Dodajemy każdemu wektorowi wcześniej przydzieloną wartość:

```
In[25]:= AfterTransmission = Mod[R + Coded, 5]
Out[25]= {{1, 4, 1, 4, 4, 2, 1, 3, 0, 4}, {2, 1, 3, 3, 1, 2, 3, 3, 4, 2}, {1, 4, 1, 3, 1, 4, 1, 0, 3, 4}, {1, 0, 3, 0, 1, 0, 3, 2, 0, 2}, {1, 0, 3, 0, 1, 0, 3, 2, 0, 2}, {2, 2, 1, 1, 1, 3, 0, 1, 3, 0}, {4, 1, 4, 1, 1, 1, 4, 2, 0, 1}, {2, 4, 3, 2, 1, 1, 4, 2, 1, 1}, {4, 1, 3, 4, 2, 2, 2, 4, 4, 1}, {2, 4, 1, 3, 4, 0, 4, 2, 2, 1}, {2, 3, 2, 2, 0, 1, 2, 3, 3, 3}}
```

```
In[26]:= MatrixForm[AfterTransmission]
```

```
Out[26]//MatrixForm=
```

$$\begin{pmatrix} 1 & 4 & 1 & 4 & 4 & 2 & 1 & 3 & 0 & 4 \\ 2 & 1 & 3 & 3 & 1 & 2 & 3 & 3 & 4 & 2 \\ 1 & 4 & 1 & 3 & 1 & 4 & 1 & 0 & 3 & 4 \\ 1 & 0 & 3 & 0 & 1 & 0 & 3 & 2 & 0 & 2 \\ 1 & 0 & 3 & 0 & 1 & 0 & 3 & 2 & 0 & 2 \\ 2 & 2 & 1 & 1 & 1 & 3 & 0 & 1 & 3 & 0 \\ 4 & 1 & 4 & 1 & 1 & 1 & 4 & 2 & 0 & 1 \\ 2 & 4 & 3 & 2 & 1 & 1 & 4 & 2 & 1 & 1 \\ 4 & 1 & 3 & 4 & 2 & 2 & 2 & 4 & 4 & 1 \\ 2 & 4 & 1 & 3 & 4 & 0 & 4 & 2 & 2 & 1 \\ 2 & 3 & 2 & 2 & 0 & 1 & 2 & 3 & 3 & 3 \end{pmatrix}$$

f)

Tworzymy macierz GenerateMatrix, która będzie zawierała wszystkie możliwe kombinacje liniowe wektorów w Z5 długości 4:

```
In[51]:= GenerateMatrix = {{}, {}, {}, {}}
```

```
Out[51]= {{}, {}, {}, {}}
```

```
For[i = 0, i ≤ 4, i++, For[j = 0, j ≤ 4, j++, For[k = 0, k ≤ 4, k++, For[l = 0, l ≤ 4, l++, AppendTo[GenerateMatrix[[1]], i];
AppendTo[GenerateMatrix[[2]], j]; AppendTo[GenerateMatrix[[3]], k]; AppendTo[GenerateMatrix[[4]], l]]]]
```

```
GenerateMatrix
```

Tak się prezentuje cała macierz:

[illegible]

[illegible]

```
In[71]:= MatrixOfHammingDistances = {{}, {}, {}, {}, {}, {}, {}, {}, {}, {}  
Out[71]:= {{}, {}, {}, {}, {}, {}, {}, {}, {}, {}  
In[19]:= For[i = 1, i ≤ 10, i++, For[j = 1, j ≤ 625, j++, AppendTo[MatrixOfHammingDistances[[i]],  
HammingDistance[Transpose[AfterTransmission][[i]], Transpose[AllCodedVectors][[j]]]]]]]
```

```
In[26]= MatrixOfMinimalHammingDistancesForEachVector = {{11}, {11}, {11}, {11}, {11}, {11}, {11}, {11}, {11}, {11}, {11}}
```

```
Out[26]= {{11}, {11}, {11}, {11}, {11}, {11}, {11}, {11}, {11}, {11}}
```

```
In[38]:= For[i = 1, i ≤ 10, i++, For[j = 1, j ≤ 625, j++, If[MatrixOfMinimalHammingDistancesForEachVector[{i}][{1}] > MatrixOfHammingDistances[{i}][{j}],  
MatrixOfMinimalHammingDistancesForEachVector[{i}][{1}] = MatrixOfHammingDistances[{i}][{j}]]]]  
  
In[39]:= MatrixOfMinimalHammingDistancesForEachVector  
  
Out[39]:= {{0}, {0}, {1}, {1}, {0}, {2}, {1}, {0}, {1}, {0}}
```

Tworzymy i wypełniamy macierz `MatrixOfAllPossibleVectorsWithConsideredHammingDistances`, która przechowuje wszystkie możliwe wektory o wcześniej ustalonych długościach Hamminga:

```

In[44]:= MatrixOfAllPossibleVectorsWithConsideredHammingDistances = {{}, {}, {}, {}, {}, {}, {}, {}, {}, {}}
Out[44]= {{}, {}, {}, {}, {}, {}, {}, {}, {}, {}}

In[45]:= For[i = 1, i ≤ 10, i++, For[j = 1, j ≤ 625, j++, If[MatrixOfHammingDistances[[i]][[j]] == MatrixOfMinimalHammingDistancesForEachVector[[i]][[1]],
AppendTo[MatrixOfAllPossibleVectorsWithConsideredHammingDistances[[i]], Transpose[AllCodedVectors][[j]]]]]]

In[46]:= MatrixOfAllPossibleVectorsWithConsideredHammingDistances
Out[46]= {{{1, 2, 1, 1, 1, 2, 4, 2, 4, 2, 2}}, {{4, 1, 4, 0, 0, 2, 1, 4, 1, 4, 3}}, {{1, 0, 1, 3, 3, 1, 4, 3, 3, 1, 2}}, {{4, 3, 3, 0, 0, 1, 1, 2, 4, 0, 2}}, {{4, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 2, 4, 0}}, {{2, 4, 4,
0, 0, 3, 3, 1, 2, 0, 1}}, {{1, 3, 1, 3, 3, 0, 4, 4, 4, 4, 2}}, {{3, 3, 0, 2, 2, 1, 2, 2, 4, 2, 3}}, {{0, 4, 3, 0, 0, 3, 0, 1, 1, 2, 3}}, {{4, 2, 4, 2, 2, 0, 1, 1, 1, 1, 3}}}

```

Tworzymy finalną macierz, która będzie składała się z możliwych wylosowanych wektorów, zgodnych z algorytmem MinimizeHammingDistance:

```

In[47]:= FinalCodedMatrix = {}
Out[47]= {}

In[49]:= For[i = 1, i ≤ 10, i++, rand = RandomInteger[{1, Length[MatrixOfAllPossibleVectorsWithConsideredHammingDistances[[i]]]}]; AppendTo[FinalCodedMatrix,
MatrixOfAllPossibleVectorsWithConsideredHammingDistances[[i]][[rand]]]

In[50]:= FinalCodedMatrix
Out[50]= {{1, 2, 1, 1, 1, 2, 4, 2, 4, 2, 2}, {4, 1, 4, 0, 0, 2, 1, 4, 1, 4, 3}, {1, 0, 1, 3, 3, 1, 4, 3, 3, 1, 2}, {4, 3, 3, 0, 0, 1, 1, 2, 4, 0, 2}, {4, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 2, 4, 0}, {2, 4, 4, 0, 0, 3, 3,
1, 2, 0, 1}, {1, 3, 1, 3, 3, 0, 4, 4, 4, 4, 2}, {3, 3, 0, 2, 2, 1, 2, 2, 4, 2, 3}, {0, 4, 3, 0, 0, 3, 0, 1, 1, 2, 3}, {4, 2, 4, 2, 2, 0, 1, 1, 1, 1, 3}}

```

```
In[51]:= MatrixForm[FinalCodedMatrix]
```

```
Out[51]//MatrixForm=
```

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 1 & 1 & 1 & 2 & 4 & 2 & 4 & 2 & 2 \\ 4 & 1 & 4 & 0 & 0 & 2 & 1 & 4 & 1 & 4 & 3 \\ 1 & 0 & 1 & 3 & 3 & 1 & 4 & 3 & 3 & 1 & 2 \\ 4 & 3 & 3 & 0 & 0 & 1 & 1 & 2 & 4 & 0 & 2 \\ 4 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 2 & 4 & 0 \\ 2 & 4 & 4 & 0 & 0 & 3 & 3 & 1 & 2 & 0 & 1 \\ 1 & 3 & 1 & 3 & 3 & 0 & 4 & 4 & 4 & 4 & 2 \\ 3 & 3 & 0 & 2 & 2 & 1 & 2 & 2 & 4 & 2 & 3 \\ 0 & 4 & 3 & 0 & 0 & 3 & 0 & 1 & 1 & 2 & 3 \\ 4 & 2 & 4 & 2 & 2 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 3 \end{pmatrix}$$

Dokonyjemy dekodowania otrzymanej macierzy, znajdując współrzędne rozważanych wektorów w bazie B:

```
In[96]:= DecodedMatrix = {}
```

```
Out[96]= {}
```

```
In[97]:= For[i = 1, i ≤ 10, i++, AppendTo[DecodedMatrix, LinearSolve[Transpose[G], FinalCodedMatrix[[i]], Modulus → 5]]]
```


g)

```
In[58]:= MatrixForm[DecodedMatrix]
```

```
Out[58]//MatrixForm=
```

$$\begin{pmatrix} 1 & 4 & 1 & 4 & 4 & 2 & 1 & 3 & 0 & 4 \\ 2 & 1 & 0 & 3 & 1 & 4 & 3 & 3 & 4 & 2 \\ 1 & 4 & 1 & 3 & 1 & 4 & 1 & 0 & 3 & 4 \\ 1 & 0 & 3 & 0 & 1 & 0 & 3 & 2 & 0 & 2 \end{pmatrix}$$

h)

Dla porównania macierz A:

```
In[9]:= MatrixForm[A]
```

```
Out[9]//MatrixForm=
```

$$\begin{pmatrix} 1 & 4 & 1 & 4 & 4 & 2 & 1 & 3 & 0 & 4 \\ 2 & 1 & 0 & 3 & 1 & 4 & 3 & 3 & 4 & 2 \\ 1 & 4 & 1 & 3 & 1 & 4 & 1 & 0 & 3 & 4 \\ 1 & 0 & 3 & 0 & 1 & 0 & 3 & 2 & 0 & 2 \end{pmatrix}$$

Widzimy, że wszystkie wektory zostały odkodowane poprawnie.

i)

Dokonujemy normalizacji macierzy DecodedMatrix do przedziału [0,1] i generujemy obrazek:

```
In[59]:= NormalizedMatrix = DecodedMatrix / 4
```

```
Out[59]= {{1/4, 1, 1/4, 1, 1, 1/2, 1/4, 3/4, 0, 1}, {1/2, 1/4, 0, 3/4, 1/4, 1, 3/4, 3/4, 1, 1/2}, {1/4, 1, 1/4, 3/4, 1/4, 1, 1/4, 0, 3/4, 1}, {1/4, 0, 3/4, 0, 1/4, 0, 3/4, 1/2, 0, 1/2}}
```

```
In[61]:= Image[NormalizedMatrix, ImageSize -> 300]
```



Dla porównania obrazek z podpunktu b):

```
In[11]:= Image[B, ImageSize -> 300]
```

