

Ćwiczenie 3

Algorytmy macierzowe

Autorzy: Gabriel Kaźmierczak Dariusz Piwowarski

Spis treści

1	Koo	d programu (i pseudokod jednocześnie, bo jest to Python)	3
	1.1	Główne metody do kompresji i dekompresji	3
	1.2	Klasa Node reprezentująca wierzchołek drzewa skompresowanej macierzy	5
2	Tes	Testy implementacji	
	2.1	Test działania algorytmu	6
	2.2	Pomiar czasu wykonania	8
	2.3	Szacowana złożoność obliczeniowa	11

1 Kod programu (i pseudokod jednocześnie, bo jest to Python)

1.1 Główne metody do kompresji i dekompresji

```
def compress_matrix(M, r, epsilon):
      # Jeśli macierz składa się z samych zer to kompresujemy ją zapisując
      # jej wymiary oraz rząd równy 0.
      if not np.any(M):
          return Node(*M.shape, 0)
      # Jeśli rozmiar macierzy jest mniejszy od r, to nie ma sensu jej
      # kompresować, bo i tak zajmie to więcej pamięci niż bez kompresji.
      if min(M.shape[0], M.shape[1]) <= r + 1:</pre>
          node = Node(*M.shape, None)
10
          node.matrix = M
          return node
12
13
      # Wyznaczmy truncated svd, dokładnie dla r + 1 wartości osobliwych,
      # aby sprawdzić czy najmniej znacząca z nich, czyli ostatnia,
      # jest mniejsza od epsilon.
      U, Sigma, VT = svds(M, k=r + 1)
17
18
      # Jeśli wartość ta jest rzeczywiście mniejsza od epsilon to zapisujemy
19
      # macierz w skompresowanej formie czyli U, Sigma i VT.
      # W przeciwnym wypadku dzielimy macierz na 4 podmacierze i wywołujemy
21
      # metodę kompresji rekurencyjnie.
22
      if abs(Sigma[0]) < epsilon:</pre>
23
          node = Node(*M.shape, r)
24
          node.U = U[:, 1:]
25
          node.Sigma = Sigma[1:]
26
          node.VT = VT[1:]
27
28
          M11, M12, M21, M22 = split_matrix(M)
          node = Node(*M.shape, None)
30
          node.children = [
              compress_matrix(M11, r, epsilon),
32
              compress_matrix(M12, r, epsilon),
33
              compress_matrix(M21, r, epsilon),
34
               compress_matrix(M22, r, epsilon)
35
          ]
36
37
      return node
```

Fragment 1: compress matrix

```
def decompress(node):
      if node.rank is not None:
          if node.rank > 0:
              # jeśli rząd macierzy większy od zera to odtwarzamy macierz z
              # postaci skompresowanej mnożąc U * Sigma @ VT
              return node.U * node.Sigma @ node.VT
          else:
              # jeśli rząd macierzy równy zero to odtwarzamy macierz jako
              # macierz samych zer
              return np.zeros((node.n, node.m))
10
      elif node.matrix is not None:
11
          # przypadek gdy podmacierz nie została skompresowana
          # (bo nie było to opłacalne)
13
          return node.matrix
14
      else:
15
          # przypadek gdy podmacierz została podzielona i skompresowana
16
          # reurencyjnie, wywołujemy zatem rekurencyjnie dekompresję i
17
          # sklejamy macierze
18
          return np.vstack(
19
              (
20
                  np.hstack((decompress(node.children[0]),
21
                  decompress(node.children[1]))),
22
                  np.hstack((decompress(node.children[2]),
23
                   decompress(node.children[3]))),
24
              )
25
          )
```

Fragment 2: decompress matrix

1.2 Klasa Node reprezentująca wierzchołek drzewa skompresowanej macierzy

Klasa ta zawiera również metodę draw_matrix(), która implementuje "rysowacz"

```
def __init__(self, n, m, rank):
          self.n = n
          self.m = m
          self.rank = rank
          self.U = None
          self.Sigma = None
          self.VT = None
          self.matrix = None
          self.children = []
10
11
      def __get_matrix_to_draw(self):
          if self.rank is not None:
13
               if self.rank > 0:
14
                   m = np.zeros((self.n, self.m))
15
                   m[:, :self.rank] = 1
16
                   m[:self.rank, :] = 1
17
                   return m
18
19
                   return np.zeros((self.n, self.m))
20
          elif self.matrix is not None:
               return np.ones((self.n, self.m))
22
          else:
               return np.vstack(
24
                   (
25
                       np.hstack((self.children[0].__get_matrix_to_draw(),
26
                        self.children[1].__get_matrix_to_draw())),
27
                       np.hstack((self.children[2].__get_matrix_to_draw(),
                        self.children[3].__get_matrix_to_draw())),
29
                   )
30
               )
31
32
      def draw_matrix(self):
33
          fig, ax = plt.subplots(figsize=(16, 9))
34
          ax.matshow(
35
             self.__get_matrix_to_draw(),
```

Fragment 3: Node

2 Testy implementacji

2.1 Test działania algorytmu

W celu zbadania poprawności działania implementacji wykonujemy kolejno kompresję i dekompresję macierzy 256x256, gdzie 10 procent to wartości niezerowe. Następnie rysujemy macierz "rysowaczem", żeby zobaczyć efekt kompresji, a na koniec porównujemy zdekompresowaną macierz z macierzą wejściową stosując metrykę:

$$||A - B||^2$$

Stosujemy przy tym następujące wartości r i epsilon:

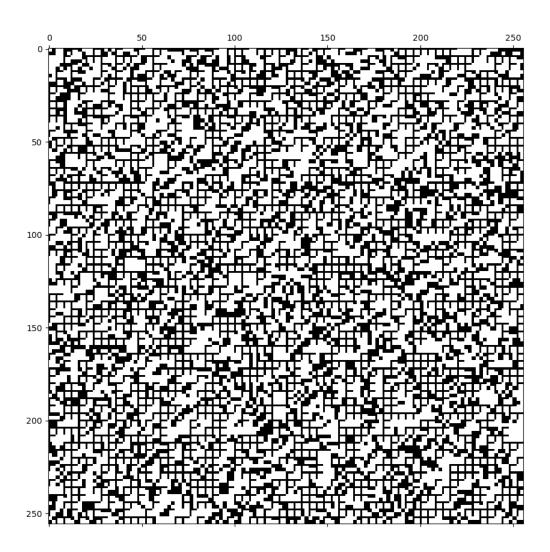
$$r = 1$$

 $\epsilon = 0.000001$

Wyniki:

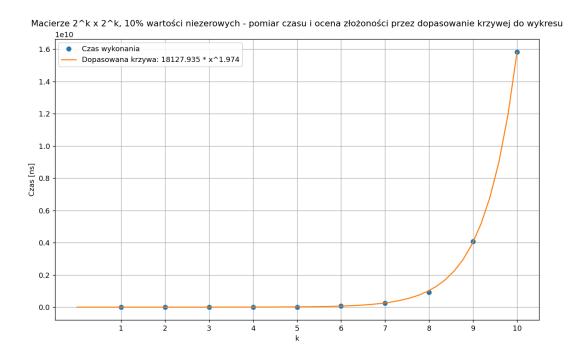
Rysunek 1: $||A - B||^2$

Wartość metryki $||A-B||^2$ jest praktycznie równa równa zeru (uzyskana wartość jest rzędu 1^{-28}). Co pokazuje, że przy tak wybranym epsilonie kompresja jest praktycznie bezstratna.

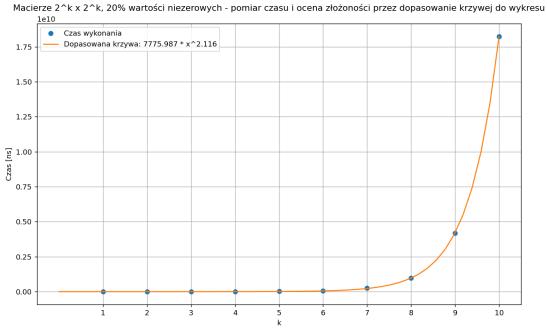


Rysunek 2: Tak natomiast wygląda macierz po kompresji.

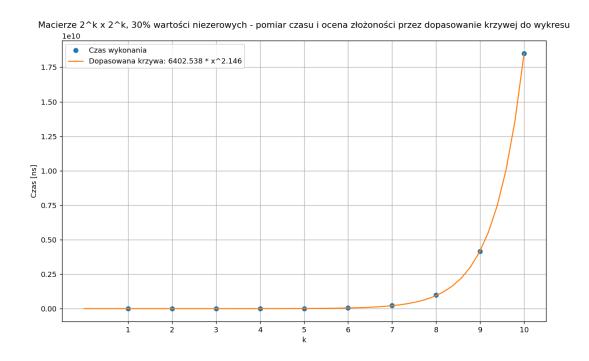
2.2 Pomiar czasu wykonania



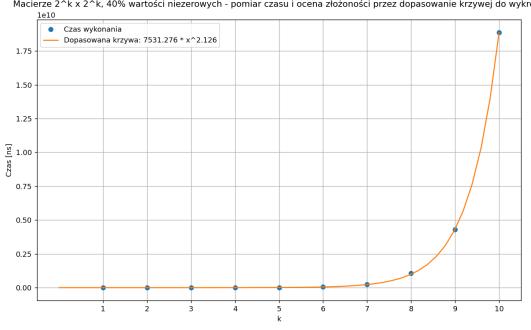
Rysunek 3: 10% wartości niezerowych



Rysunek 4: 20% wartości niezerowych

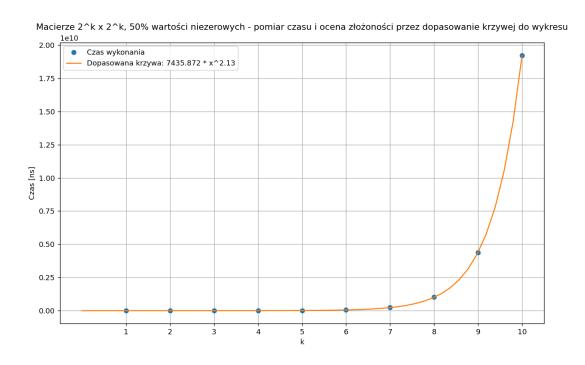


Rysunek 5: 30% wartości niezerowych



Macierze 2^k x 2^k, 40% wartości niezerowych - pomiar czasu i ocena złożoności przez dopasowanie krzywej do wykresu

Rysunek 6: 40% wartości niezerowych



Rysunek 7: 50% wartości niezerowych

2.3 Szacowana złożoność obliczeniowa

Na podstawie zmierzonych czasów i dopasowanych krzywych, złożoność obliczeniową możemy oszacować jako:

$$O(N^2)$$

dla macierzy $N \ge N$. Czyli złożoność jest tak naprawdę rzędu rozmiaru macierzy.