## sparse-permutation

January 18, 2022

## 1 Permutacja macierzy rzadkich

#### Maciej Skoczeń, Kacper Kafara

grupa wtorek (A) 17:50

#### 1.1 Środowisko obliczeniowe

```
Procesor: Intel i<br/>7-9750
H @ 2,6 GHz; 6 rdzeni fizycznych (12 log.) Pamięć RAM: 16 GB
```

```
[2]: import numpy as np
  import matplotlib.pyplot as plt
  import os
  import re
  import subprocess
  import matplotlib.pyplot as plt
  import platform
  from IPython.display import Image, display
  import pydot

from timeit import default_timer
  from math import sqrt

Array = np.ndarray
```

#### 1.2 Funkcje pomocnicze

```
[3]: class Timer(object):
    def __init__(self):
        self._start_time = None
        self._stop_time = None

    def start(self):
        self._start_time = default_timer()

    def stop(self):
        self._stop_time = default_timer()
```

```
@property
def elapsed(self, val = None):
    if self._stop_time is None or self._start_time is None:
        return None
    elapsed = self._stop_time - self._start_time
    return elapsed

# mock impl
def is_int(value) -> bool:
    as_int = int(value)
    return value == as_int
```

#### 1.2.1 Wczytywanie macierzy

wygenerowanej za pomocą dostarczonego skryptu mass\_matrix, przepisanego do C++ (credit: Arkadiusz Wolk)

```
[4]: def input_matrix(octave_matrix, n, m, q=1):
         result = np.zeros((n*q, m*q), dtype=np.double)
         for elem in octave_matrix:
             m = re.match(r''\s*\((\d+),\s*(\d+)\))\s*->\s*(\d+\.\d+)\s*'', elem)
             if m is not None:
                 x, y, value = m.groups()
             elif len(elem) > 0:
                 coord, value = elem.strip().split(' -> ')
                 value = float(value)
                 x, y = coord.split(',')
                 x, y = x[1:], y.strip()[:-1]
             else:
                 continue
             for i in range(q):
                 for j in range(i + 1):
                     result[i*n + int(x) - 1, j*n + int(y) - 1] = float(value)
         return result
```

```
[5]: def load_octave_matrix(filename):
    with open(filename, "r") as file:
        return file.readlines()
```

```
[6]: data_dir = "../../output"

def resolve_path(matrix_type, width, height = None, generate = False):
```

```
if height is None: height = width
         path = f"{data_dir}/{matrix_type}-{width}x{height}.txt"
         if os.path.isfile(path): return path
         elif not generate:
             raise FileNotFoundError(f"Matrix file {path} was not found in data dir.
      ")
         else:
             if platform.system() == "Windows":
                 raise FileNotFoundError(f"Matrix file {path} was not found in data⊔
      →dir.\
                     Automated generation is not supported on your platform:
      →{platform.system()}.")
             if width != height:
                 raise ValueError("Can only generate square matrix")
             generate_matrix(matrix_type, width)
             if os.path.isfile(path): return path
             else:
                 print(path)
                 raise RuntimeError("Failed to generate matrix")
[7]: def resolve_matrix(matrix_type, n, m, q = 1, generate = False):
         return input_matrix(
             load_octave_matrix(resolve_path(matrix_type, n, m, generate =__
      →generate)), n, m, q)
[8]: def generate_matrix(matrix_type, rank):
         if matrix_type not in {'iga', 'fem'}:
             raise ValueError(f"Invalid matrix type: {matrix_type}")
         if rank < 16 or not is_int(sqrt(rank)):</pre>
             raise ValueError(f"Invalid matrix rank: {rank}. Must be >= 16 and □
      →sqrt(rank) must be of type integer.")
         rank_root = int(sqrt(rank))
         if matrix_type == 'fem':
             for p in range(2, 5):
                 double_nxx = rank_root - p + 1
                 if double_nxx \% 2 == 0 and double_nxx // 2 >= 2:
                     nxx = double_nxx // 2
                     pxx = p
                     break
             else:
                 raise RuntimeError(f"Failed to determine nxx, pxx for rank: {rank}")
```

```
else:
    for p in range(2, 5):
        nxx = rank_root - p
        if nxx >= 2:
            pxx = p
            break
    else:
        raise RuntimeError(f"Failed to determine nxx, pxx for rank: {rank}")

cwd = os.getcwd()
    os.chdir(os.getenv('SCRIPTS_DIR'))
!./generate-matrix.sh cpp {matrix_type} {nxx} {pxx} 0
    os.chdir(cwd)
```

#### 1.3 Implementacja formatu CSR

```
[10]: class CSRMatrix:
          def __init__(self, matrix: Array = None):
              self.non_zero_values_count = 0
              self.N = 0 # wysokość/szerokość macierzy
              self.column indices = []
              self.values = []
              if matrix is not None:
                  self.from_dense(matrix)
          def from_dense(self, matrix_dense: Array):
              self.N = matrix_dense.shape[0]
              for i in range(self.N): # wiersze
                  self.column_indices.append([])
                  self.values.append([])
                  for j in range(self.N): # kolumny
                      if matrix_dense[i,j] != 0:
                          self.non_zero_values_count += 1
                          self.column_indices[i].append(j)
                          self.values[i].append(matrix_dense[i,j])
          def to_dense(self):
              result = np.zeros((self.N, self.N), dtype=np.double)
              for r in range(self.N):
                  for i, c in enumerate(self.column_indices[r]):
                      result[r, c] = self.values[r][i]
              return result
```

#### 1.4 Eliminacja Gaussa dla macierzy w formacie CSR

```
[13]: def sparse_gaussian_elimination(M: CSRMatrix, timer: Timer = None) -> None:
          N = M.N
          eps = 10e-16
          if timer: timer.start()
          for k in range(N - 1): # iterowanie po przekątnej macierzy
              # znajdujemy wyraz na przekatnej
              # k_row_start = M.row_beginning_indices[k]
              k1_row_end = len(M.values[k])
              # zakładam, że wartość na przekątnej jest niezerowa
              # wtedy wartość na przekątnej jest pierwszą niezerową
              # wartością w wierszu
              M kk = M.values[k][0]
              for i in range(len(M.values[k])):
                  M.values[k][i] /= M_kk
              # iterujemy po wierszach poniżej przekatnej
              for j in range(k + 1, N):
                  first_non_zero_col_ind_j = M.column_indices[j][0]
                  if first_non_zero_col_ind_j != k: continue # <=> M_jk == 0
                  # j_row_start = M.row_beginning_indices[j]
                  j1_row_end = len(M.values[j])
                  M_jk = M.values[j][0]
                  k_i = 0
                  j_i = 0
                  while k_iter < k1_row_end and j_iter < j1_row_end:
                      k_col = M.column_indices[k][k_iter]
                      j_col = M.column_indices[j][j_iter]
                      # insert i pop działają szybciej mimo pesymistycznych czasówu
       \rightarrow \mathcal{O}(n)
                      # od bardziej skomplikowanych sposobów redukcji złożoności
                      if k_col == j_col: # jeżeli ta sama kolumna, to aktualizujemy_
       →wartość
                          M.values[j][j_iter] -= M_jk * M.values[k][k_iter]
                          if abs(M.values[j][j_iter]) < eps:</pre>
                               M.values[j].pop(j_iter)
                               M.column_indices[j].pop(j_iter)
                               M.non_zero_values_count -= 1
                               j1\_row\_end -= 1
                          else:
```

```
j_iter += 1
                   k_iter += 1
               elif k_col < j_col: # potrzebujemy wstawić wartość przed j_col
                    val = -(M_jk * M.values[k][k_iter])
                    if abs(val) >= eps:
                        M.non_zero_values_count += 1
                        M.values[j].insert(j_iter, val)
                        M.column_indices[j].insert(j_iter, k_col)
                        j iter += 1 # przesuwamy na element wskazywany przed
\rightarrow wstawieniem
                        j1\_row\_end += 1
                   k_irr += 1
               else: # jeżeli indeks góry jest > niż dołu, to wartość zostaje
\rightarrow niezmieniona
                    j_iter += 1
           for i in range(k_iter, k1_row_end):
               val = -(M_jk * M.values[k][i])
               if abs(val) >= eps:
                    M.values[j].insert(j_iter, val)
                    M.column_indices[j].insert(j_iter, M.column_indices[k][i])
                    j_iter += 1
                    M.non_zero_values_count += 1
   if timer: timer.stop()
```

## 1.5 Generowanie grafu eliminacji dla macierzy i generowanie orderingu algorytmem minimum degree

```
[14]: # Graf eliminacji skierowany
      class EliminationGraph:
          def __init__(self, matrix=None, is_sparse=False):
              self.succ = [] # Zbiory następników wierzchołków
              self.pred = [] # Zbiory poprzedników wieszchołków
              if matrix is None:
                  self.N = 0
              elif is_sparse:
                  self.from_sparse(matrix)
              else:
                  self.from dense(matrix)
          def from_dense(self, matrix_dense : Array):
              N = matrix dense.shape[0]
              self.N = N
              self.succ = [set() for _ in range(N)]
              self.pred = [set() for _ in range(N)]
```

```
for i in range(N):
           for j in range(N):
               if i == j: continue
                if matrix_dense[i][j] != 0: # i -> j
                    self.succ[j].add(i)
                    self.pred[i].add(j)
   def from_sparse(self, matrix_sparse : CSRMatrix):
       N = matrix sparse.N
       self.N = N
       self.succ = [set() for _ in range(N)]
       self.pred = [set() for _ in range(N)]
       for i in range(N):
           for j in matrix_sparse.column_indices[i]:
               if i == j: continue
                # i -> j
               self.succ[j].add(i)
                self.pred[i].add(j)
   def draw(self):
       PG = "strict digraph {\n"
       for v in range(self.N):
           for u in self.succ[v]:
               if v in self.pred[u]:
                    if u <= v: continue</pre>
                    PG += f''\{v\} \rightarrow \{u\} [dir=both]\n''
                else:
                   PG += f''\{v\} -> \{u\} \setminus n''
       PG = pydot.graph_from_dot_data(PG)[0]
       plt = Image(PG.create_png())
       display(plt)
   def minimum_degree_ordering(self):
       ordering = [] # Wynikowy ordering
       vertices = set([v for v in range(self.N)]) # Zbiór dostępnych⊔
→wierzchołków
       succ = self.succ.copy()
       pred = self.pred.copy()
       for _ in range(self.N):
           min_degree = float("inf") # Szukamy niewykorzystanego wierzchołka pu
→o najmniejszym stopniu
           p = -1
           for v in vertices:
               d = len(succ[v]) # stopień wierzchołka v
               if d < min_degree:</pre>
```

```
min_degree = d
    vertices.remove(p)
    ordering.append(p)
    # Aktualizowanie zbioru następników dla poprzedników wierzchołka p
    for v in pred[p]: # v \rightarrow p
        \# succ[v] = succ[v] v succ[p] - \{p\}
        succ[v] = succ[v].union(succ[p])
        if p in succ[v]:
            succ[v].remove(p)
    # Aktualizowanie zbioru poprzedników dla następników wierzchołka p
    for u in succ[p]: # p \rightarrow u
        # pred[u] = pred[u] v pred[p] - {p}
        pred[u] = pred[u].union(pred[p])
        if p in pred[u]:
            pred[u].remove(p)
return ordering
```

#### 1.6 Permutacja macierzy

```
[15]: def matrix_permutation(matrix : Array, ordering):
    N = matrix.shape[0]
    perm = np.zeros((N, N), dtype=bool)
    for i, o in enumerate(ordering):
        perm[i, o] = True
    # P * A * P^T
    return perm @ matrix @ perm.T
```

#### 1.7 Generowanie macierzy

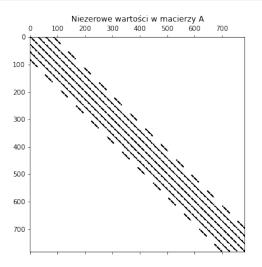
```
[16]: # Generowanie macierzy "trójkatnej dolnej"
def create_triangular(matrix : Array, q=1):
    N = matrix.shape[0]
    result = np.zeros((q*N, q*N), dtype=np.double)
    for i in range(q):
        for j in range(i + 1):
            result[i*N:(i + 1)*N, j*N:(j + 1)*N] = matrix
    return result
```

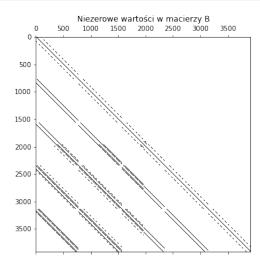
```
[19]: # A_n = 784 # liczba wierszy i kolumn macierzy A
# A = resolve_matrix('fem', A_n, A_n, generate=True)
A_n = 784
A = input_matrix(load_octave_matrix(data_dir + "/fem_m.txt"), A_n, A_n)
```

```
B = create_triangular(A, 5)
```

Macierz A to macierz 784x784 wygenerowana z parametrami: massmatrix(1, 13, 3, 0). Dodatkowo, wygenerowaliśmy macierz B powtarzając kilkukrotnie macierz A dla skomplikowania działania eliminacji dla macierzy rzadkich.

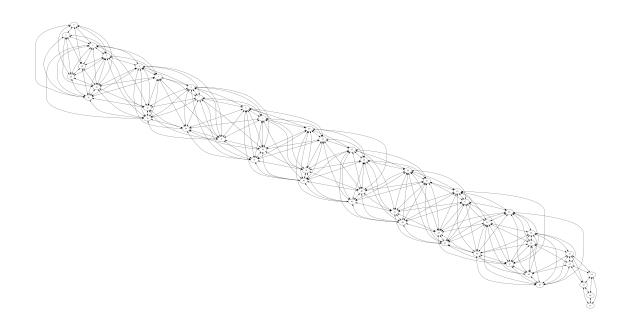
```
[20]: __, (ax_A, ax_B) = plt.subplots(nrows=1, ncols=2, figsize=(16,6))
ax_A.set_title('Niezerowe wartości w macierzy A')
ax_A.spy(A)
ax_B.set_title('Niezerowe wartości w macierzy B')
ax_B.spy(B)
plt.show()
```



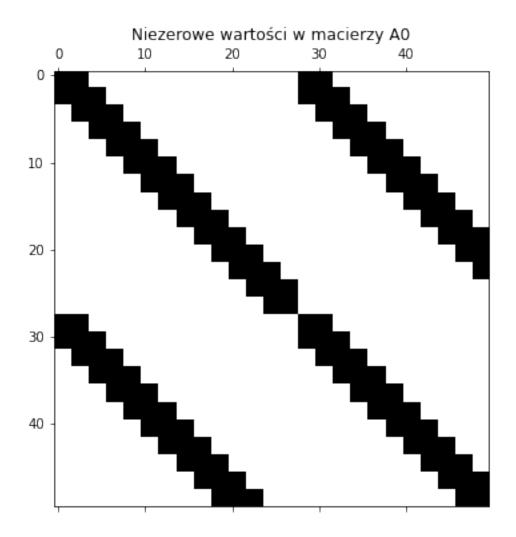


# 1.8 Konstruowanie grafu eliminacji G0 dla macierzy A0 = A[:50, :50] (o wymiarach 50x50)

```
[21]: A0 = A[:50, :50]
G0 = EliminationGraph(A0)
G0.draw()
```



```
[22]: plt.figure(figsize=(8,6))
   plt.title('Niezerowe wartości w macierzy A0')
   plt.spy(A0)
   plt.show()
```



## 1.9 Eliminacja Gaussa dla macierzy A0

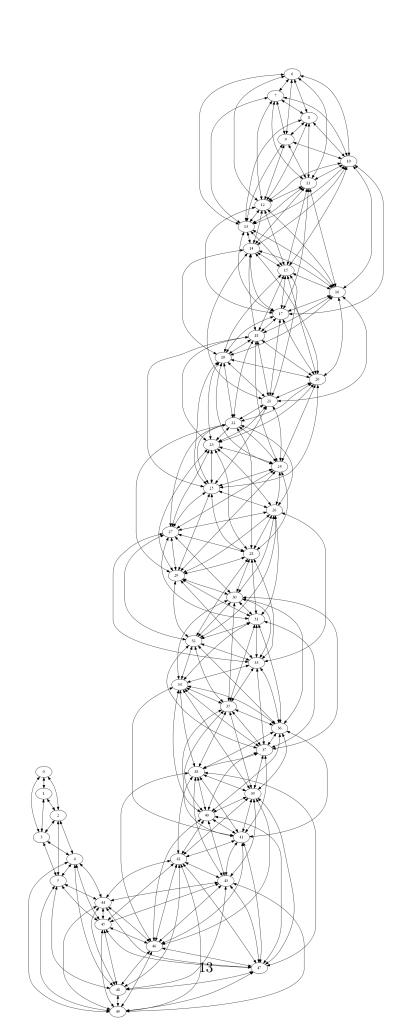
```
[23]: A0_sparse = CSRMatrix(A0)
sparse_gaussian_elimination(A0_sparse)
GOn = EliminationGraph(A0_sparse, True)
GOn.draw()
```

Brak narysowanego grafu eliminacji oznacza poprawne działanie algorytmu.

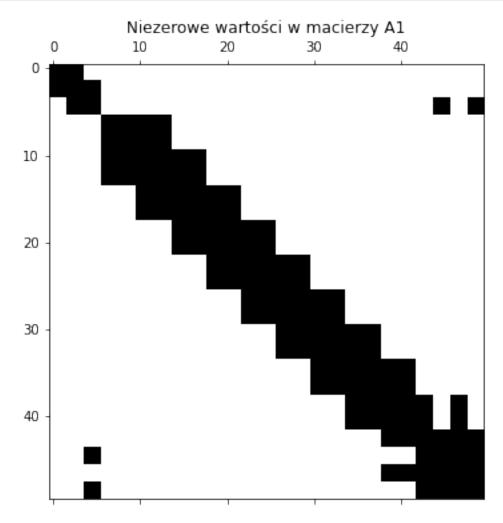
# 1.10~ Konstruowanie grafu eliminacji G1 dla macierzy A1 będącej spermutowaną macierzą A0

```
[25]: ordering = G0.minimum_degree_ordering()

[21]: A1 = matrix_permutation(A0, ordering)
   G1 = EliminationGraph(A1)
   G1.draw()
```



```
[25]: plt.figure(figsize=(8,6))
   plt.title('Niezerowe wartości w macierzy A1')
   plt.spy(A1)
   plt.show()
```



## 1.11 Eliminacja Gaussa dla macierzy A1

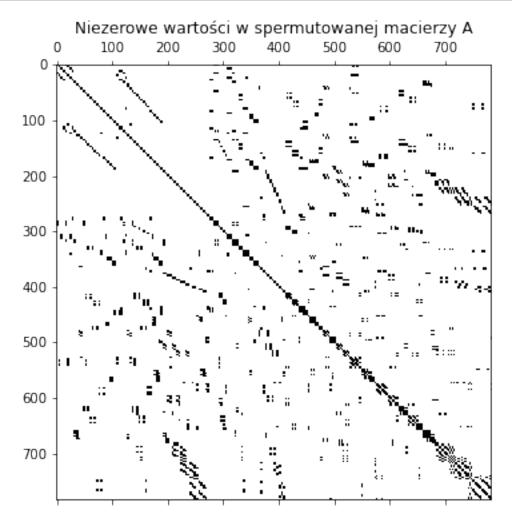
```
[54]: A1_sparse = CSRMatrix(A1)
sparse_gaussian_elimination(A1_sparse)
G1n = EliminationGraph(A1_sparse, True)
G1n.draw()
```

Tutaj również brak narysowanego grafu oznacza poprawną eliminację.

## 1.12 Permutacja całej macierzy A

```
[26]: G_A = EliminationGraph(A)
   A_perm = matrix_permutation(A, G_A.minimum_degree_ordering())

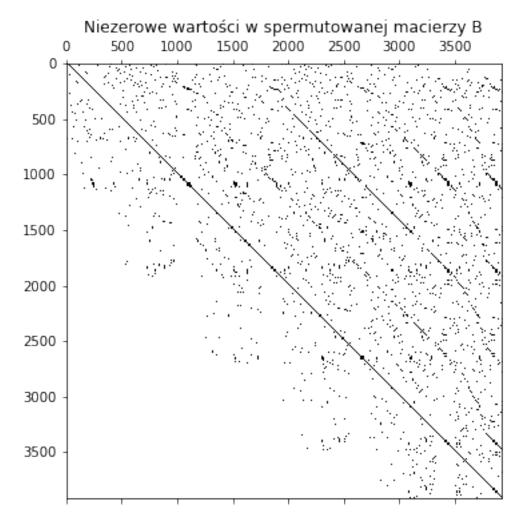
[27]: plt.figure(figsize=(8,6))
   plt.title('Niezerowe wartości w spermutowanej macierzy A')
   plt.spy(A_perm)
   plt.show()
```



## 1.13 Permutacja całej macierzy B

```
[28]: G_B = EliminationGraph(B)
B_perm = matrix_permutation(B, G_B.minimum_degree_ordering())

[29]: plt.figure(figsize=(16,6))
    plt.title('Niezerowe wartości w spermutowanej macierzy B')
    plt.spy(B_perm)
    plt.show()
```



## 1.14 Porównanie czasów wykonania eliminacji dla macierzy rzadkich przed permutacją i po permutacji

```
[59]: def elimination_time_test(M : Array, n_tests=1, return_sparse=False):
    timer = Timer()
    exec_time = 0
    for test_no in range(n_tests):
        M_sparse = CSRMatrix(M)

        sparse_gaussian_elimination(M_sparse, timer)
        exec_time += timer.elapsed

    exec_time /= n_tests
    if return_sparse:
        return exec_time, M_sparse
    return exec_time
```

```
[62]: n_tests = 1

A_time = elimination_time_test(A, n_tests)
print(f'Średni czas wykonania eliminacji dla macierzy A: {A_time:.

→5f}s')

A_perm_time = elimination_time_test(A_perm, n_tests)
print(f'Średni czas wykonania eliminacji dla spermutowanej macierzy A:

→{A_perm_time:.5f}s')

B_time = elimination_time_test(B, n_tests)
print(f'Średni czas wykonania eliminacji dla macierzy B: {B_time:.

→5f}s')

B_perm_time = elimination_time_test(B_perm, n_tests)
print(f'Średni czas wykonania eliminacji dla spermutowanej macierzy B:

→{B_perm_time:.5f}s')
```

```
Średni czas wykonania eliminacji dla macierzy A:
Średni czas wykonania eliminacji dla spermutowanej macierzy A: 3.13405s
Średni czas wykonania eliminacji dla macierzy B: 214.25139s
Średni czas wykonania eliminacji dla spermutowanej macierzy B: 49.64289s
```

Widać, że dla macierzy A uzyskane czasy sa bardzo podobne. Zapewne jest tak, dlatego że elementy tej macierzy znajdują się blisko przekątnej i permutacja nie ma tutaj dużego pola do poprawy. Inaczej jest z macierzą B, gdzie spadek jest wyraźny. W tym przypadku permutacja okazała się bardzo opłacalną operacją.

Trzeba też pamiętać, że permutacja uzyskana algorytmem minimum degree nie jest zawsze optymalna.