Zadanie 1: Mnożenie macierzy

- Jakub Karbowski
- Jakub Szymczak

Metoda rekurencyjna Binet'a

Polega na podziale macierzy na 4 równe bloki i rekurencyjnym wywoływaniu aż do przypadku granicznego, którym jest mnożenie skalarów.

```
A = \left(egin{array}{cc} A_{11} & A_{12} \ A_{21} & A_{22} \end{array}
ight), B = \left(egin{array}{cc} B_{11} & B_{12} \ B_{21} & B_{22} \end{array}
ight), C = \left(egin{array}{cc} C_{11} & C_{12} \ C_{21} & C_{22} \end{array}
ight)
          egin{pmatrix} egin{pmatrix} C_{11} & C_{12} \ C_{21} & C_{22} \end{pmatrix} = egin{pmatrix} A_{11} & A_{12} \ A_{21} & A_{22} \end{pmatrix} egin{pmatrix} B_{11} & B_{12} \ B_{21} & B_{22} \end{pmatrix} = egin{pmatrix} A_{11}B_{11} + A_{12}B_{12} & A_{11}B_{12} + A_{12}B_{22} \ A_{21}B_{11} + A_{22}B_{21} & A_{21}B_{12} + A_{22}B_{22} \end{pmatrix}
def binet_mul(a: Mat, b: Mat) -> Mat:
      assert len(a) == len(a[0]) == len(b) == len(b[0])
      n = len(a)
      if n == 1:
            # base case scalar multiplication
            return [[a[0][0] * b[0][0]]]
     else:
            assert n % 2 == 0
            # block size
            m = n // 2
            # input blocks
            a11 = mat_slice(a, 0, m, 0, m)
            a12 = mat_slice(a, 0, m, m, n)
            a21 = mat_slice(a, m, n, 0, m)
            a22 = mat_slice(a, m, n, m, n)
            b11 = mat_slice(b, 0, m, 0, m)
            b12 = mat_slice(b, 0, m, m, n)
            b21 = mat_slice(b, m, n, 0, m)
            b22 = mat_slice(b, m, n, m, n)
            # recursive calls
            c11 = mat_add(binet_mul(a11, b11), binet_mul(a12, b21))
            c12 = mat add(binet mul(a11, b12), binet mul(a12, b22))
            c21 = mat_add(binet_mul(a21, b11), binet_mul(a22, b21))
            c22 = mat_add(binet_mul(a21, b12), binet_mul(a22, b22))
            # combine blocks
            c = mat_zeros(n, n)
            for i in range(m):
                  for j in range(m):
                        c[i][j] = c11[i][j]
                        c[i][i + m] = c12[i][i]
```

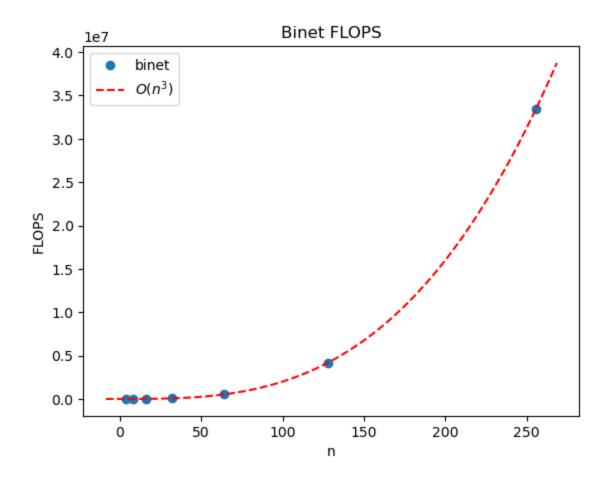
$$c[i + m][j] = c21[i][j]$$

 $c[i + m][j + m] = c22[i][j]$

return c

Wydajność

Zmierzono liczbę operacji zmiennoprzecinkowych +* w zależności od rozmiaru macierzy. Do pomiarów wpasowano wielomian $y=ax^3$.



Zmierzono również czas, który został porównany z implementacją numpy.matmul.

/var/folders/sd/yrr8ypm52gv1wbxvgg_8f1b40000gn/T/ipykernel_27068/3762522458.py:21: RuntimeWarnin
g: invalid value encountered in power
 return a * x**b

Binet vs np.matmul time 20.0 binet mul $O(n^3)$ 0.006 17.5 15.0 0.005 12.5 0.004 time (s) 10.0 0.003 7.5 0.002 5.0 0.001 2.5 np.matmul $O(n^{1.99})$ 0.000 0.0 0 50 100 150 200 250 n

Algorytm Binet'a ma złożoność $O(n^3)$, a algorytm stosowany w numpy ma mniejszą złożoność. Do pomiarów czasów numpy została wpasowana złożoność $O(n^{1.99})$, co wydaje się błędne. Może to być efekt stosowanych heurystyk lub po prostu błąd pomiaru czasu.

Metoda Strassen'a

Polega na podziale macierzy na 4 równe bloki i rekurencyjnym wywoływaniu aż do przypadku granicznego, którym jest mnożenie skalarów. Różni się od metody Binet'a wzorami na poszczególne podmacierze.

$$\begin{pmatrix} C_{11} & C_{12} \\ C_{21} & C_{22} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} A_{11} & A_{12} \\ A_{21} & A_{22} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} B_{11} & B_{12} \\ B_{21} & B_{22} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} P_1 + P_4 - P_5 + P_7 & P_3 + P_5 \\ P_2 + P_4 & P_1 - P_2 + P_3 + P_6 \end{pmatrix}$$

$$P_1 = (A_{11} + A_{22})(B_{11} + B_{22})$$

$$P_2 = (A_{21} + A_{22})B_{11}$$

$$P_3 = A_{11}(B_{12} - B_{22})$$

$$P_4 = A_{22}(B_{21} - B_{11})$$

$$P_5 = (A_{11} + A_{12})B_{22}$$

$$P_6 = (A_{21} - A_{11})(B_{11} + B_{12})$$

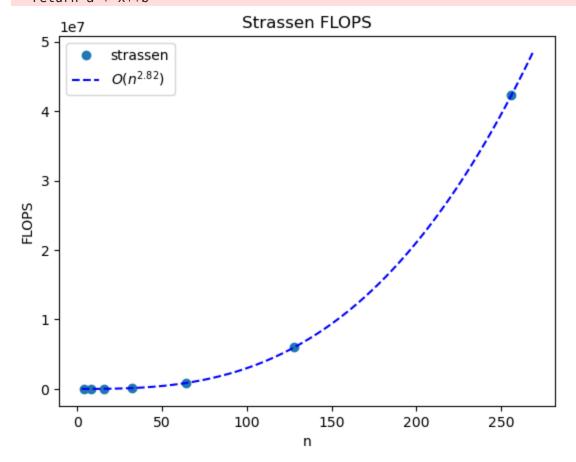
$$P_7 = (A_{12} - A_{22})(B_{21} + B_{22})$$

```
def strassen(x, y):
    if len(x) == 1:
        multiply_count += 1
        return x * y
```

```
a11, a12, a21, a22 = split(x)
b11, b12, b21, b22 = split(y)
#recursive calls
p1 = strassen(a11 + a22, b11 + b22)
p2 = strassen(a21 + a22, b11)
p3 = strassen(a11, b12 - b22)
p4 = strassen(a22, b21 - b11)
p5 = strassen(a11 + a12, b22)
p6 = strassen(a21 - a11, b11 + b12)
p7 = strassen(a12 - a22, b21 + b22)
#add results
c11 = p1 + p4 - p5 + p7
c12 = p3 + p5
c21 = p2 + p4
c22 = p1 - p2 + p3 + p6
#combine blocks
c = np.vstack((np.hstack((c11, c12)), np.hstack((c21, c22))))
return c
```

Wydajność

/var/folders/sd/yrr8ypm52gv1wbxvgg_8f1b40000gn/T/ipykernel_27068/2722432332.py:4: RuntimeWarning: invalid value encountered in power return a * x**b



/var/folders/sd/yrr8ypm52gv1wbxvgg_8f1b40000gn/T/ipykernel_27068/4231977893.py:10: RuntimeWarnin
g: invalid value encountered in power
 return a * x**b
/var/folders/sd/yrr8ypm52gv1wbxvgg_8f1b40000gn/T/ipykernel_27068/4231977893.py:23: RuntimeWarnin

200

250

Strassen vs np.matmul time 0.00035 strassen_mul $O(n^{2.83})$ 25 0.00030 0.00025 20 0.00020 15 0.00015 10 0.00010 5 0.00005 np.matmul $O(n^{2.79})$ 0 0.00000

> 150 n

Złożoność zmierzona pokrywa się z teoretyczną.

50

100

g: invalid value encountered in power

return a * x**b