



Министерство науки и высшего образования Российской Федерации
Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение
высшего образования
«Московский государственный технический университет
имени Н.Э. Баумана
(национальный исследовательский университет)»
(МГТУ им. Н.Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ _____ «Информатика и системы управления»

КАФЕДРА _____ «Теоретическая информатика и компьютерные технологии»

Лабораторная работа № 7
по курсу «Численные методы линейной алгебры»
«Сравнение производительности алгоритма Винограда и метода
Штрассена»

Студент группы ИУ9-71Б Локшин В. А.

Преподаватель Посевин Д. П.

Москва 2024

1 Задание

1. Реализовать алгоритм Винограда. Реализовать метод Штрассена.
2. Сравнить точность результата со стандартным алгоритмом умножения.
3. Построить на одном графике зависимость времени t (сек) умножения двух матриц размера $N \times N$ стандартным алгоритмом, алгоритмом Винограда и методом Штрассена от размера матрицы N . N изменяется от 2 до 400.

2 Реализация

Исходный код программы представлен в листинге 1.

Листинг 1: code

```
1
2   using Random
3   using LinearAlgebra
4   using PyPlot
5
6   function generate_matrix(l::Int, r::Int, n::Int)
7       return rand(n, n) .* (r - 1) .+ 1
8   end
9
10  function naive_matrix_multiply(A, B)
11      A = copy(A)
12      B = copy(B)
13      n, m = size(A)
14      m2, p = size(B)
15
16      if m != m2
17          print("
18              -
19              ")
20
21      end
22
23      C = zeros(n, p)
24      for i in 1:n
25          for j in 1:p
26              for k in 1:m
27                  C[i, j] += A[i, k] * B[k, j]
28              end
29          end
30      end
31
32      return C
33  end
34
35  A = [1 2 3 4; 5 6 7 8; 9 10 11 12; 13 14 15 16]
36  B = [1 2 3 4; 5 6 7 8; 9 10 11 12; 13 14 15 16]
37
38  C = naive_matrix_multiply(A, B)
39  println(C)
40
41  function vinograd(A, B)
42      m, n = size(A)
43      n2, p = size(B)
```

```

41
42     if n != n2
43         print("
44             -
45             ")
46     end
47
48     C = zeros(Float64, m, p)
49     row_factors = zeros(Float64, m)
50     col_factors = zeros(Float64, p)
51
52     for i in 1:m
53         row_factors[i] = sum(A[i, 2k-1] * A[i, 2k] for k in 1:div(n, 2))
54     end
55
56     for j in 1:p
57         col_factors[j] = sum(B[2k-1, j] * B[2k, j] for k in 1:div(n, 2))
58     end
59
60     for i in 1:m
61         for j in 1:p
62             s = -row_factors[i] - col_factors[j]
63             C[i, j] = s + sum((A[i, 2k-1] + B[2k, j]) * (A[i, 2k] + B[2k
64             -1, j]) for k in 1:div(n, 2))
65         end
66     end
67
68     return C
69 end
70
71 #
72 :
73 A = [1 2 3 4; 5 6 7 8; 9 10 11 12; 13 14 15 16]
74 B = [1 2 3 4; 5 6 7 8; 9 10 11 12; 13 14 15 16]
75 C = vinograd(A, B)
76
77 println(C)
78
79
80 function strassen_main(A,B)
81     # if size(A, 1) > 64
82     #     return strassen(A,B,64)
83     # end
84
85     return strassen(A,B,64)
86 end
87
88 function strassen(A, B, bound)
89     A = copy(A)

```

```

85     B = copy(B)
86     n = size(A, 1)
87
88     if n <= bound
89         return naive_matrix_multiply(A,B)
90     end
91
92     mid = div(n, 2)
93     A11 = A[1:mid, 1:mid]
94     A12 = A[1:mid, mid+1:end]
95     A21 = A[mid+1:end, 1:mid]
96     A22 = A[mid+1:end, mid+1:end]
97
98     B11 = B[1:mid, 1:mid]
99     B12 = B[1:mid, mid+1:end]
100    B21 = B[mid+1:end, 1:mid]
101    B22 = B[mid+1:end, mid+1:end]
102
103    P1 = strassen(A11 + A22, B11 + B22, bound)
104    P2 = strassen(A21 + A22, B11, bound)
105    P3 = strassen(A11, B12 - B22, bound)
106    P4 = strassen(A22, B21 - B11, bound)
107    P5 = strassen(A11 + A12, B22, bound)
108    P6 = strassen(A21 - A11, B11 + B12, bound)
109    P7 = strassen(A12 - A22, B21 + B22, bound)
110
111    C11 = P1 + P4 - P5 + P7
112    C12 = P3 + P5
113    C21 = P2 + P4
114    C22 = P1 - P2 + P3 + P6
115
116    #
117
117    C = zeros(n, n)
118    C[1:mid, 1:mid] = C11
119    C[1:mid, mid+1:end] = C12
120    C[mid+1:end, 1:mid] = C21
121    C[mid+1:end, mid+1:end] = C22
122
123    return C
124 end
125
126 A = [1 2 3 4; 5 6 7 8; 9 10 11 12; 13 14 15 16]
127 B = [1 2 3 4; 5 6 7 8; 9 10 11 12; 13 14 15 16]
128
129 C = strassen(A, B, true)

```

```

130 println(C)
131
132 n = [2^i for i in 1:10]
133 time1 = Float64[]
134 time2 = Float64[]
135 time3 = Float64[]
136
137 strassen_bound = false
138
139 for dim in n
140     println(dim)
141     A = generate_matrix(-10, 10, dim)
142     B = generate_matrix(-10, 10, dim)
143
144     t = time()
145     C = naive_matrix_multiply(A, B)
146     push!(time1, time() - t)
147
148     t = time()
149     C = strassen_main(A, B)
150     push!(time2, time() - t)
151
152     t = time()
153     C = vinograd(A, B)
154     push!(time3, time() - t)
155 end
156
157 PyPlot.figure(figsize=(6, 5))
158 PyPlot.title("
                ")
159 PyPlot.xlabel("n")
160 PyPlot.ylabel("time")
161 PyPlot.plot(n, time1, label="Ordinary")
162 PyPlot.plot(n, time2, label="Strassen")
163 PyPlot.plot(n, time3, label="Vinograd")
164 PyPlot.grid()
165 PyPlot.legend()
166 PyPlot.show()

```

3 Результаты

Результаты запуска представлены на рисунках 1.

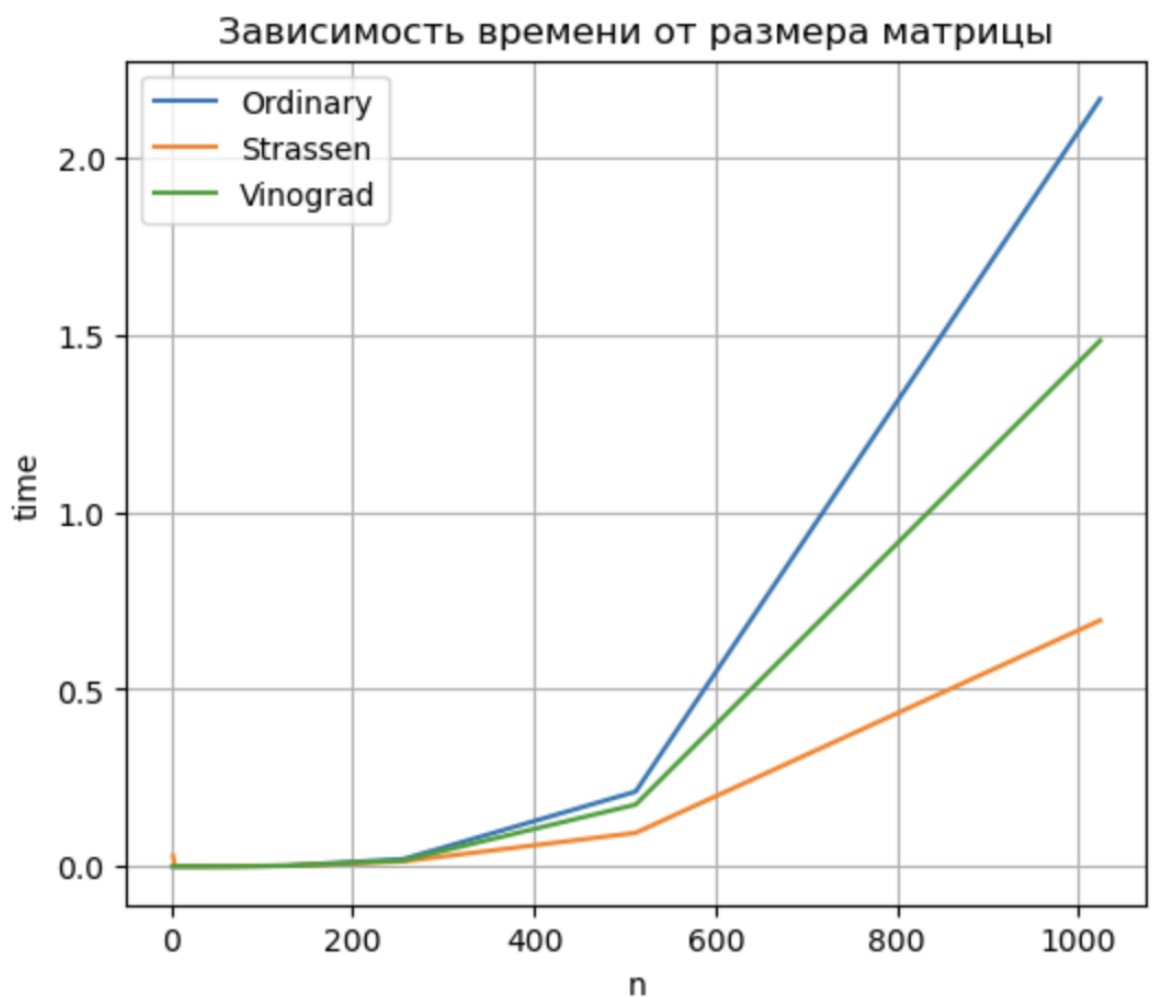


Рис. 1 — Результаты

4 Выводы

В результате выполнения данной лабораторной работы был реализован алгоритм Винограда и метод Штрассена. Корректность доказана и произведен замер производительности.