1. Матрицы

1. Вычислить:

$$1. \begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 & 0 \\ 3 & 4 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 5 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 6 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 6 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 7 & 8 \\ 0 & 0 & 9 & 0 \end{pmatrix} 2. \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} 3. \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$2. \ \, \text{Вычислить в зависимости от } N: \\ 1. \left(\begin{matrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{matrix} \right)^{N} 2. \left(\begin{matrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 3 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 4 \end{matrix} \right)^{N} 3. \left(\begin{matrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ -1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & -1 & 0 \end{matrix} \right)^{N} 4. \left(\begin{matrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{matrix} \right)^{N} 5. \left(\begin{matrix} 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{matrix} \right)^{N}$$

3. Докажите, что существует **единственная** матрица E такая, что:

$$\forall A \ EA = A = AE$$

4. А верно ли следующее? (З! означает "существует единственный")

$$\forall A \ \exists ! E \ EA = A = AE$$

5 (К18.1а). Решить систему уравнений:

(если есть все требуемые дороги)

$$\begin{cases} X+Y &= \begin{pmatrix} 1 & 1\\ 0 & 1 \end{pmatrix} \\ 2X+3Y &= \begin{pmatrix} 1 & 0\\ 0 & 1 \end{pmatrix} \end{cases}$$

6. Найти парочку матриц с действительными элементами, удовлетворяющих уравнению:

$$X^2 = - \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$

7 (Быстрое возведение в степень). Предложите способ возвести матрицу размера $N \times N$ в степень K за $O(N^3 \log K)$

Что ещё можно возводить в степени таким алгоритмом?

Откуда вообще взялось такое странное правило умножения матриц? На этот вопрос мы дадим ответ ближе к концу семестра, а пока посмотрим, в каких задачах его можно применить

Графы

- 8. В стране N городов, некоторые из которых соединены дорогами (список пар соединённых городов дан). Предложите способ "быстро" посчитать количество путей из города 1 в город N таких, что:
 - ullet между 1 и N было посещено ровно K городов (необязательно различных или отличных от 1 и N^1 .
 - \bullet между 1 и N было посещено не более K городов (с той же оговоркой).

 $^{^{1}}$ Т.е. если мы хотим доехать из города 1 в город 3, суммарно посетив 5 городов, то вполне годится путь 13213

Работают ли предложенные алгоритмы в случае, если между какими-то двумя городами есть несколько дорог? А если дороги односторонние?

9. Посчитайте количество нулей в матрице:

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & \cdots & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & \cdots & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & \cdots & 0 & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}^{99}$$

Kак можно было бы посчитать элемент с координатами i, j в этой матрице?

10. Дан граф на N вершинах. Построить его **транзитивное замыкание** (для начала попробуйте догадаться, что это). Интересно, насколько быстро можно решать такую задачу? Оказывается, существует алгоритм работающий за $O(N^2 \log^2 N)!$ Он интересный, но, возможно, легче его будет придумать уже где-то в середние второго семестра.

Динамическое программирование

- **11.** Предложите способ посчитать N-ое число Фибоначчи за $O(\log N)$.
- 12. Предложите способ найти a_n , где $a_0 = 1, a_1 = 2, a_n = 3a_{n-1} 2a_{n-2}$, за $\mathbf{O}(\mathbf{1})$ при условии, что битовый сдвиг работает за $\mathbf{O}(\mathbf{1})$. Эту задачу вы ещё решите на ОКТЧ в этом семестре.

О. След (trace) матрицы A размера $N \times N$ - это сумма её диагональных элементов:

$$\mathbf{tr}A = \sum_{j=1}^{N} a_{jj}$$

13 (Одна из возможных мотиваций).

Текст ниже будет гораздо понятнее, когда Вы узнаете об определителях (второго порядка) на лекции.

В чём интерес следа, скорее всего, пока непонятно.

Такой довольно простой на первый взгляд объект обладает целым рядом интересных свойств. Он ещё возникнет в курсе, а пока заметим вот что:

Наверное, Вы знаете, что такое производная. Покажите, что у следа "есть вайбы" производной определителя второго порядка, а именно для H с "достаточно малыми" элементами верно:

$$\det(E+H) \approx 1 + \operatorname{tr} H$$

det можно обобщить на квадратные матрицы больших размеров. И это свойство сохраняется! Выглядит довольно интригующе - хорошая причина взглянуть на другие свойства следа.

14. Пусть A - матрица размера $N \times M$, а B - $M \times N$. Покажите, что:

$$\mathbf{tr}AB = \mathbf{tr}BA$$

Для квадратных матриц это свойство - следсвтие из более общей теоремы из второго семестра.

15 (Г7.12). Опишите все матрицы A такие, что:

$$\forall X \ \mathbf{tr} AX = 0$$