

# Alexey Boriskin's weblog

Lazy dog was evaluated by being jumped over by quick brown fox

[Ask me anything](#) / [RSS](#) / [Archive](#)

 

JUN  
8

## Задачи в ШАД и их решения

Итак, неделю назад я пытался поступить в школу анализа данных Яндекса, и у меня ничего не вышло. Это был второй этап отбора из трёх. В первом предлагалось решить представленные на сайте задачи и отправить анкету, с чем я в общем справился. Второй этап — письменный экзамен в Москве, третий - собеседование среди показавших хорошие результаты на экзамене. Экзамен проходил в здании МФТИ в Климентовском переулке. Всего было где-то около сотни экзаменующихся, так что, с учётом того, что экзамен проходил в три дня (три воскресенья подряд), всего решило попробовать поступить где-то около трёхсот человек. Экзамен состоял из семи задач, вот таких:

1. Определим последовательность  $x_n$  начальным условием  $x_1 = a, x_2 = b$  и рекуррентной формулой  $x_{n+1} = \frac{1}{2}(x_n + x_{n-1})$ . Найдите  $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n$ .
2. Рассмотрим функцию  $\phi(x) = \sum_{k=1}^{\infty} \frac{1}{2^{\lfloor \log_2 k \rfloor}} x^k$ , где квадратные скобки означают целую часть числа. Найдите  $\int_0^1 \phi(x) \phi'(x) dx$ .  
+ Читать voidus
3. Рассмотрим всевозможные непустые множества  $1, \dots, n$ . В каждом подмножестве перемножим числа, обратные его элементам. Потом сложим полученное  $2^n - 1$  число. Найдите полученную сумму.
4. Улоф Пальме и Рави Шанкар подбрасывают правильную монетку (вероятность выпадения орла 0.5). Улоф подбрасывает её  $n$  раз, а Рави —  $n + 1$ . Найдите вероятность того, что у Рави орлов выпало больше, чем у Улофа.
5. Дано некоторое множество положительных чисел мощности континуум. Докажите, что из него можно выбрать счётное подмножество с бесконечной суммой.
6. Дан массив из  $n$  чисел. Предложите алгоритм, позволяющий за  $O(n)$  операций определить, является ли этот массив перестановкой чисел от 1 до  $n$ .  
Дополнительной памяти не более  $O(1)$ .
7. Пусть  $A_1, A_2, \dots, A_n$  — конечные множества и  $a_{ij} = |A_i \cap A_j|$ . Докажите, что матрица  $(a_{ij})_{i=1,2..n}^{j=1,2..n}$  неотрицательно определена.

Не решил я правильно, к сожалению, ни одной задачи. Однако для интересующихся (и себе на память выкладываю их решения).

Итак, **задача №1**. Как легко заметить, если бы не  $\frac{1}{2}$ , то это была бы формула чисел Фибоначчи. Вообще же задано **линейное рекуррентное отношение с постоянными коэффициентами**. Найдём его производящую функцию, то есть формулу общего члена.

Для этого составим характеристический многочлен (прямо как по ссылке в википедии). Он будет таким:  $p(t) = t^2 - \frac{1}{2}t - \frac{1}{2}$ . Найдём его корни:

$$t^2 - \frac{1}{2}t - \frac{1}{2} = 0$$

$$2t^2 - t - 1 = 0$$

$$D = 1 - 4 \cdot 2 \cdot (-1) = 9$$

$$\sqrt{D} = 3$$

$$t_1 = \frac{1+3}{4} = 1, t_2 = \frac{1-3}{4} = -\frac{1}{2}.$$

Корни действительны и различны, и формула общего члена выглядит так:

$x_n = k_1 r_1^n + k_2 r_2^n$ , где  $r_i$  —  $i$ -тый корень уравнения. Зная начальные условия, мы можем найти  $k_1$  и  $k_2$ . Для этого подставим в формулу общего члена найденные корни, а  $n$  зададим равным 1 и 2. Итак,

$$x_1 = k_1 \cdot 1^1 + k_2 \cdot \left(-\frac{1}{2}\right)^1 = k_1 - \frac{1}{2}k_2 = a,$$

$$x_2 = k_1 \cdot 1^2 + k_2 \cdot \left(-\frac{1}{2}\right)^2 = k_1 - \frac{1}{4}k_2 = b.$$

Решая эту систему уравнений, получим, что  $k_2 = \frac{4}{3}(b-a)$ ,  $k_1 = a + \frac{1}{2}k_2 = \frac{1}{3}(a+2b)$ . Итак, итоговая формула общего члена последовательности равна:

$x_n = \frac{1}{3}(a+2b) + \frac{4}{3}(b-a)\left(-\frac{1}{2}\right)^n$ . Очевидно, что при  $n \rightarrow \infty$  второе слагаемое стремится к нулю. Значит,  $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = \frac{1}{3}(a+2b)$ .

### Задача №2.

В принципе, довольно просто заметить, что интеграл  $\int \varphi(x)\varphi'(x)dx$  равен  $\frac{\varphi(x)^2}{2} + C$ . Можно или вспомнить формулу дифференцирования сложной функции  $(\varphi(x)^2)' = 2\varphi(x)\varphi'(x)$ , или попробовать проинтегрировать по частям:  $\int u dv = uv - \int v du$ , полагая  $u = v = \varphi(x)$ , получаем  $\int \varphi(x)\varphi'(x)dx = \int \varphi d\varphi = \varphi\varphi - \int \varphi d\varphi$ . Обозначим интеграл за  $\Phi$ . Получим

$\Phi = \varphi^2 - \Phi$ . Отсюда  $\Phi = \frac{\varphi(x)^2}{2}$ . Итак,  $\int_0^1 \varphi(x)\varphi'(x)dx = \frac{\varphi(x)^2}{2} \Big|_0^1 = \frac{\varphi(1)^2}{2}$ , так как  $\varphi(0)$  очевидно

равно 0. Осталось найти  $\varphi(1) = \sum_{k=1}^{\infty} \frac{1}{2^{2^{\lfloor \log_2 k \rfloor}}}$ . Здесь нужно задуматься о том, чему равно

$\lfloor \log_2 k \rfloor$ . Это не что иное, как количество значащих разрядов в двоичной записи числа  $k$ .

Если выписывать натуральные числа по порядку, то  $\lfloor \log_2 k \rfloor$  будет иметь вид ряда

0, 1, 1, 2, 2, 2, 2, 3, 3, 3, 3, 3, 3, 3, 3, ... Ряд состоит из натуральных чисел, каждое (обозначим

его за  $n$ ) из которых повторяется  $2^n$  раз. Так что  $\varphi(1) = \sum_{k=1}^{\infty} \frac{1}{2^{2^{\lfloor \log_2 k \rfloor}}} = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{2^n}{2^{2^n}} = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{1}{2^n} = 2$ ,

так как получили сумму геометрической прогрессии. Итак, ответ равен  $\frac{\varphi(1)^2}{2} = \frac{4}{2} = 2$ .

### Задача №3.

Не знаю, как до этого можно догадаться, но искомое число равно

$(1 + \frac{1}{1})(1 + \frac{1}{2}) \cdot \dots \cdot (1 + \frac{1}{n}) - 1$ . Достаточно мысленно представить, как мы раскрываем

скобки. На каждой итерации раскрытия скобок мы получаем сумму результата предыдущей итерации плюс сумму дробей с очередным числом, участвующим в знаменателях. Однако число

$$(1 + \frac{1}{1})(1 + \frac{1}{2}) \cdot \dots \cdot (1 + \frac{1}{n}) - 1 = \frac{2}{1} \frac{3}{2} \frac{4}{3} \cdot \dots \cdot \frac{n+1}{n} - 1 = n + 1 - 1 = n. \text{ Итак, ответ } n.$$

#### Задача №4.

Будем рассуждать следующим образом. Допустим, Улаф и Рави бросили монету по  $n$  раз каждый. Существует три случая:

1. У Улафа больше орлов
2. У Рави больше орлов
3. Они выбросили одинаковое количество орлов

Очевидно, что эти случаи покрывают все возможности, поэтому сумма их вероятностей равна единице. Кроме того, ясно, что вероятности случаев 1 и 2 равны. Обозначим эту вероятность за  $p$ . Тогда вероятность случая 3 равна  $1 - 2p$ . Теперь рассмотрим событие из условия задачи. Очевидно, что после  $n + 1$ -го броска стать больше орлов у Рави может в двух несовместимых случаях:

1. После  $n$ -ного броска у Рави уже было больше орлов, и бросок не повлиял на соотношение количества орлов
2. После  $n$ -ного броска у Рави было столько же орлов, сколько у Улафа, а в  $n + 1$ -ом броске выпал орёл.

Вероятность первого случая равна  $p$ . Вероятность второго случая равна половине вероятности случая 3, то есть  $\frac{1}{2} \cdot (1 - 2p)$ . Поскольку события 1 и 2 несовместимы, искомая вероятность равна сумме вероятностей случаев 1 и 2, то есть  $p + \frac{1-2p}{2} = \frac{1}{2}$ .

Итак, ответ:  $\frac{1}{2}$ .

К сожалению, решение **задачи №5** я недопонял. Начало было таким: для решения нам достаточно найти такое число  $\epsilon$  и такую последовательность, что начиная с некоторого  $n$

$$x_n \geq \epsilon. \text{ А дальше в моих записях идёт такая формула: } A = \bigcup_{n=1}^{\infty} \underbrace{(A \cap [\frac{1}{n}; \infty))}_{\text{счётно}}.$$

#### Задача №6.

В общем-то идея состоит в том, чтобы рассматривать очередное число как индекс массива, а сам массив как подстановку. Единственная сложность в том, что надо отслеживать циклы. Для этого будем менять знак у элементов массива на минус. (Делаем это в массиве, а не в дополнительной памяти, так как дополнительная память ограничена  $O(1)$ , а никаких условий сохранения массива в целости и сохранности в условии не стоит.)

В принципе, проще всего продемонстрировать алгоритм программой на питоне:

```
# -*- coding:utf-8 -*-
```

```

def is_permutation(array):
    loop_index = index = n = 0
    while (n < len(array)):
        try:
            curr_el = array[loop_index]
        except IndexError:
            return False
        if curr_el > 0:
            array[loop_index] = -curr_el
            n += 1
            loop_index = curr_el-1
        else:
            index += 1
            if index == n == len(array):
                return True
            try:
                if array[index] > 0:
                    loop_index = index
            except IndexError:
                return False
    return n == len(array)

def test(array, expected):
    print 'PASSED' if is_permutation(array) == expected else 'ERROR'

if __name__ == '__main__':
    test([1, 3, 2], True)
    test([4, 5], False)
    test([1, 2, 4, 3], True)
    test([1, 2, 0, 3], False)
    test([3, 1, 2, 4], True)

```

**Задача №7** вызвала сложности у большинства экзаменуемых. Тут нужно осознать следующее.

Рассмотрим все элементы всех множеств, то есть  $x \in A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n$ . Для каждого из элементов можно построить матрицу  $B_x$ , где

$$(B_x)_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{если } x \in A_i \cap A_j, \\ 0 & \text{иначе.} \end{cases}$$

Матрица  $A$  будет являться суммой всех матриц  $B_x$ . В свою очередь каждая из матриц  $B_x$  после перестановки строк и столбцов имеет вид

1 1 ... 0 1 1 0 ... 0 ..... 0 0 ... 0 0, то есть все единицы “сгружаются” в левом верхнем углу в виде квадрата.

Отсюда неким неведомым мне способом следует, что матрица  $A$  неотрицательно определена.

Если кто-то из читателей поможет мне окончательно понять решение задач 5 и 7, я буду ему весьма благодарен -)

Posted at 6:17 PM 4 notes 5 Comments Permalink  $\infty$

Tagged: ШАД Яндекс

Comments Community

Login ▾

♥ Recommend

Sort by Best ▾

Join the discussion...

**ololosha** · 2 years ago

Привет! Спасибо большое за задачки!

По номеру 6 уточню, что Ваш код не решает, например, случая  $[1,1]$ , который не является перестановкой. На мой взгляд, тут ксорить надо как-то так:

```
def is_permut3(array):
    n = 0
    xor_arr = 0
    xor_n = 0
    while (n < len(array)):
        xor_arr = xor_arr ^ array[n]
        n += 1
        xor_n = xor_n ^ n
    return n == len(array) and xor_arr == xor_n
```

Надеюсь пригодится :)

^ | ▾ · Reply · Share ›

**Антон Филиппов** · 3 years ago

По-поводу задачи 7: к написанному нужно лишь добавить следующее соображение. Что означает, что матрица  $A$  неотриц. определена? То, что число  $e^T A e$ , где  $e$  - произвольный вектор-столбец, неотрицательно. Как замечено ранее, данное произведение разлагается на след. сумму:  $e^T B_i e$ . Прелесть матрицы  $B_i$  в том, что если элемент  $b_{ij}=1$ , то  $b_{ii}=1$ ,  $b_{jj}=1$  и  $b_{ji}=1$ . А это означает, что  $e^T B_i e$  - полный квадрат.

^ | ▾ · Reply · Share ›



**Sretch** · 3 years ago

Еще могу предложить свое решение пятой (получил за него "+"):

По первым заметкам, что если у нас есть матрица  $B$  и  $B$  -

до-первых заметим, что если у нас есть отрезок  $[a, 0]$  с бесконечным числом членов множества, где  $a > 0$ , то можно просто брать числа из этого отрезка (все они больше  $a$ ) и получить бесконечную сумму. Если такого отрезка нет, значит наше множество (как последовательность) "стремится" к нулю, то есть континуум элементов множества в любой окрестности нуля. Но в таком случае его можно сделать счетным, "отсекая" куски вида  $[2^n; 2^{(n+1)}]$ , в каждом из которых будет конечное число элементов множества. Любой элемент исходного множества, как несложно убедиться, будет содержаться в одном из таких отрезков, то есть будет учтен. Противоречие, значит вышеописанный отрезок существует, сумма бесконечна. В принципе формула, написанная тобой, верна и является ключевой в задаче, я лишь немного искажил ее, заменив  $1/n$  на  $1/2^n$ .

^ | v · Reply · Share ›

**voidus** Mod · 3 years ago

Спасибо, исправил

^ | v · Reply · Share ›



**Sretch** · 3 years ago

Во второй задаче sum from 0 to  $\inf 2^n$  - это 2, а не 1. Исправьте плиз.

^ | v · Reply · Share ›

---

Subscribe

---

Add Disqus to your site

---

Privacy

---

**mathkonspekt** likes this

**phd-uk** likes this

**geaden** likes this

**grammr** likes this

**voidus** posted this