Разбор задач заключительного этапа республиканской олимпиады по информатике 2017 г.

30 марта 2017 г.

День 1

День 1

- 1. Простая математика
- 2. Путешественник
- 3. Статистическое шифрование
- 4. Находка

Дано:

$$a_i = \lceil \sqrt{i} \rceil + \lfloor \sqrt[3]{i} \rfloor$$

Число N

Нужно:

Найти $\sum_{i=1}^{N} a_i$

Производится декомпозиция:

$$ightharpoonup$$
 $a_i = b_i + c_i, \ b_i = \lceil \sqrt{i} \rceil, \ c_i = \lfloor \sqrt[3]{i} \rfloor$

$$ightharpoonup \sum_{i=1}^{N} a_i = A = B + C, \ B = \sum_{i=1}^{N} b_i, \ C = \sum_{i=1}^{N} c_i$$

Наблюдения:

- ► B = (1) + (2 + 2 + 2) + (3 + 3 + 3 + 3 + 3) + ...
- ightharpoonup k встречается в сумме $B \ k^2 (k-1)^2 = 2k-1$ раз
- $\blacktriangleright B = \sum_{k=1}^{\lceil \sqrt{N} \rceil} k \cdot f(k, N)$
- lacktriangle аналогично k встречается в сумме $C\;(k+1)^3-k^3$ раз
- $C = \sum_{k=1}^{\lfloor \sqrt[3]{N} \rfloor} k \cdot g(k, N)$

Итоговая асимптотика:

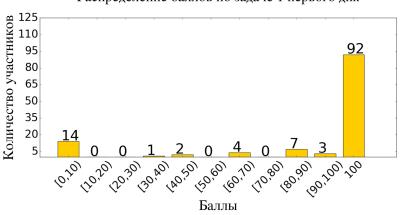
 $O(\sqrt{N})$

Сложность задачи:

Низкая

День 1 Задача 1 Результаты

Распределение баллов по задаче 1 первого дня



Дано:

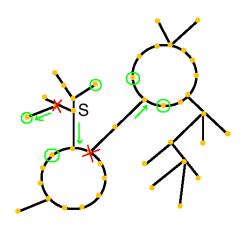
Граф, связный вершинный кактус, с N вершинами и M рёбрами Стартовая вершина S

Нужно:

Найти количество вершин, в которых могут заканчиваться все различные простые пути, начинающиеся в S, которые не могут быть продолжены

Рассматриваются случаи:

- ► Если граф дерево, то путь может быть закончен только в листе
- ► Если граф цикл, то путь может быть закончен в одной из двух соседних с *S* вершин



Замечания:

- ▶ S может быть листом
- ▶ Для любого пути из S и любого цикла есть ровно 1 вершина «входа»

Собирая воедино:

- разбиваем граф на циклы и вершины, которые не лежат на циклах
- ▶ для каждого цикла определяем «вход»
- для соседей входа и вершин не на циклах определяем, не являются ли они кандидатами на финальную вершину пути

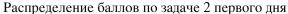
Итоговая асимптотика:

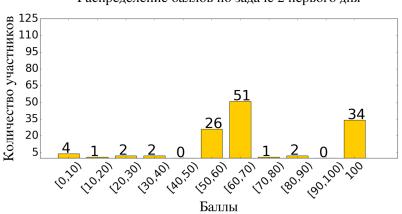
O(N)

Сложность задачи:

Средняя

День 1 Задача 2 Результаты





Дано:

Массив из N различных чисел Размер окна M K запросов k_i

Нужно:

Для каждого k_i найти максимальное значение k_i -ой порядковой статистики по всем подотрезкам массива длины M

- ▶ Пусть изначально последовательность состоит из N пустых ячеек, т.е. в каждом N-M+1 окне нет ни одного числа
- ▶ Добавляем элементы а; в порядке возрастания
- ightharpoonup Для всех окон будем следить за количеством элементов в него попавших (C_i)
- ▶ Если после добавления очередного элемента x минимум из C_j изменяется и становится равен k, то максимум из k-ых порядковых статистик равен x

- ▶ Заметим, что a_i попадает в окна с индексами $\max(1, i M + 1) \le j \le i$
- ightharpoonup Для контроля значений C_j можно использовать дерево отрезков с операциями добавления единицы на отрезке и нахождения глобального минимума

Итоговая асимптотика:

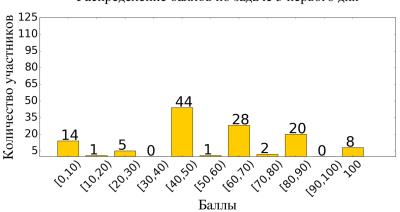
 $O(N \log N)$

Сложность задачи:

Высокая

День 1 Задача 3 Результаты

Распределение баллов по задаче 3 первого дня



Дано:

Запросы «добавить по одному младшему разряду к двум числам»

Запросы «удалить k младших разрядов у каждого из чисел» Запросы «найти p-ый разряд суммы двух чисел»

Нужно:

Обработать все запросы

Α		а	
В		b	
Sum		(a+b+?)%10	99999999 <mark>X</mark>

Возможные подходы:

- 1. Хранить количество 9-ок на префиксе и бинарным поиском искать первую не 9-ку
- 2. Работать с группами 9-ок: для первой 9-ки в каждой группе хранить длину группы, для остальных 9-ок, хранить начало группы.
 - Если $a_p+b_p\neq 9$, то проверить, начинается ли в p+1 группа и что идёт за ней, иначе прыгнуть в начало группы, узнать длину и сделать аналогичную проверку

Итоговая асимптотика:

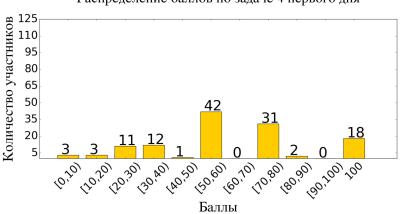
O(N)

Сложность задачи:

Средняя

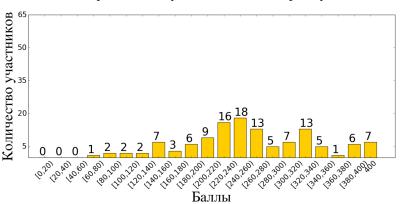
День 1 Задача 4 Результаты

Распределение баллов по задаче 4 первого дня



День 1 Результаты

Распределение суммы баллов по первому дню



День 2

День 2

- 1. Эволюция
- 2. Новый факультатив
- 3. Шкаф с футболками
- 4. Парковка

Дано:

Строка длины N из символов A, C, G, T Размер окна K

Нужно:

Найти количество подстрок длины K с различными количественными характеристиками 4 элементов

Что нужно:

- 4 счётчика
- ightharpoonup Скользящее окно длины K
- ▶ Список количественных характеристик просмотренных подстрок

Как решить:

- ▶ При переходе уменьшаем один счётчик, увеличиваем другой
- ▶ Добавляем полученный кортеж из 4 чисел в список
- Сортируем список
- Находим количество различных кортежей

Итоговая асимптотика:

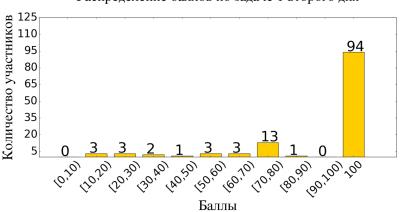
 $O(N \log N)$

Сложность задачи:

Низкая

День 2 Задача 1 Результаты

Распределение баллов по задаче 1 второго дня



Новый факультатив День 2 Задача 2

Дано:

Последовательность длины N

Нужно:

Разбить последовательность на минимальное количество отрезков так, чтобы она сортировалась перестановкой только отрезков

Новый факультатив День 2 Задача 2

Подготовка:

- Удалить одинаковые подряд идущие элементы последовательности
- ▶ Перенумеровать элементы натуральными последовательными числами от 1 до некоторого K, сохранив их относительный порядок
- ▶ Построить массив $P = \{p_{ij}\}$ позиция j-ого вхождения числа i
- ▶ Вычислить C_x количество вхождений числа x в последовательность

Новый факультатив День 2 Задача 2

Пусть $f(p_{x,i})$ - минимальное количество отрезков, на которое нужно разбить последовательность, чтобы можно было отсортировать первые $C_1+C_2+...+C_x=C'$ чисел, при этом C'-ым числом в отсортированной последовательности будет число с позиции $p_{x,i}$ исходной последовательности

Новый факультатив День 2 Задача 2

Наблюдения:

- $ightharpoonup f(p_{x,k}) = \min_{i,j \neq k} f(p_{x-1,i}) + C_x \delta_{i,j}$, где $\delta_{i,j} = [i+1=j]$
- ▶ $\min_i f(p_{x-1,i}) + C_x 1 \le f(p_{x,k}) \le \min_i f(p_{x-1,i}) + C_x$, т. е. есть только две возможности для $f(p_{x,k})$
- ▶ Тогда можно для каждого x хранить две позиции i' и i'' с минимальными значениями $f(p_{x,i'}) = f(p_{x,i''}) = \min_i f(p_{x,i})$ такие, что на местах i'+1 и i''+1 стоят числа x+1 (если они есть) и для вычисления $f(p_{x+1,i})$ использовать только их
- lacktriangle Отдельно нужно рассмотреть случай, когда $\mathcal{C}_{\mathsf{x}}=1$

Новый факультатив День 2 Задача 2

Решение:

- ▶ Перебирать x от 1 до K
- lacktriangle Вычислить $f(p_{x,j})$, попутно запомнив i'(x) и i''(x)

Замечание:

▶ Значение ДП вычисляется 1 раз для каждой из позиций

Новый факультатив День 2 Задача 2

Итоговая асимптотика:

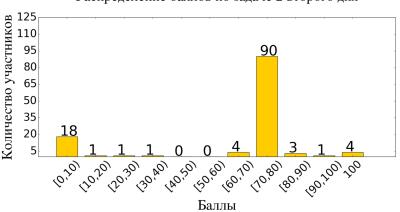
O(N)

Сложность задачи:

Высокая

День 2 Задача 2 Результаты

Распределение баллов по задаче 2 второго дня



Дано:

Последовательность длины $\sum_{i=1}^{N} K_i = M$ Число D

Нужно:

Разбить последовательность на отрезки длины не меньше D так, что сумма НОДов чисел в отрезках будет максимально возможной

Если обозначить через S_i – оптимальную сумму НОДов после разбиения на отрезки первых i чисел, то напрашивается рекуррентное соотношение:

$$S_i = \max_{j \leq i-D} S_j + GCD\{a_{j+1}, a_{j+2}, ..., a_i\}$$

Тогда нужно:

- 1. Искать НОД чисел на отрезках [1,i],[2,i],...,[i-D+1,i]
- 2. Искать максимум $S_j, j \leq i-D$

Про НОД:

- ▶ $\mathsf{HOД}\{a_1,...,a_i\} \le \mathsf{HOД}\{a_2,...,a_i\} \le ... \le \mathsf{HOД}\{a_i\}$
- ▶ НОД чисел на отрезках [1, i], [2, i], ..., [i D + 1, i] может принимать не более, чем $\log a_i$ различных значений, т.е. все отрезки разбиваются на группы, для которых НОД одинаков; можно поддерживать множество этих групп
- Когда совершается переход от i к i+1 и пересчитываются НОДы на отрезках, некоторые соседние группы из множеств могут объединиться, какие-то группы останутся неизменными, возможно появится новая группа из отрезка единичной длины

Про поиск максимумов:

- ▶ Не нужно искать максимум по всем отрезкам, главное находить максимум среди НОДов для групп
- ▶ Можно использовать дерево отрезков с поиском максимума на отрезке
- Если правая граница группы меньше, чем i-D, то группу можно рассматривать целиком и сохранить максимум (чтобы не ходить в ДО)
- ► Если группу придётся разбивать (таких групп не больше, чем 1), то максимум найдётся в ДО

Итоговая асимптотика:

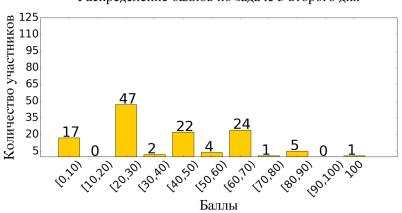
 $O(N \log N + N \log A)$

Сложность задачи:

Высокая

День 2 Задача 3 Результаты

Распределение баллов по задаче 3 второго дня



Дано:

Размеры стоянки K запросов вида $\{t_{in}, t_{out}\}$

Нужно:

Обработать как можно больше запросов, предоставив место на парковке с возможностью въезда в момент t_{in} и выезда в момент t_{out}

Возможные варианты:

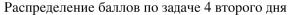
- ▶ Стандартная парковка вида: ряд проезд 2 ряда проезд 2 ряда проезд ...
- ightharpoonup M стеков высоты N-1
- lacktriangledown M-1 двунаправленная очередь по N-2 элемента
- lacktriangleright N-1 двунаправленная очередь по M-2 элемента

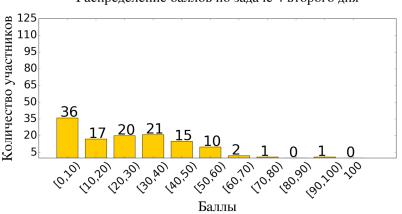
Ваши варианты?

Сложность задачи:

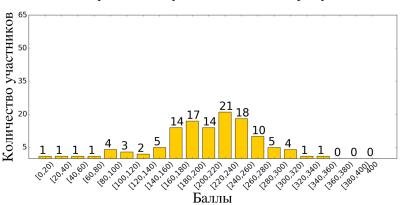
Средняя

День 2 Задача 2 Результаты



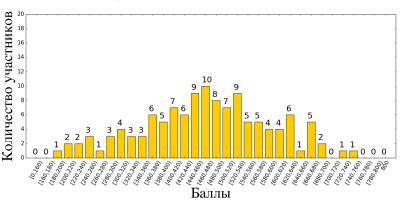


Распределение суммы баллов по второму дню



Итоговые результаты

Распределение итоговой суммы баллов



Спасибо за внимание