

# Командная олимпиада “Высшая проба” 2019

Разбор задач

# Задача А. Покраска деревьев

Тема: Пересечение отрезков

Нужно понять, пересекаются ли отрезки или нет. Проще всего упорядочить отрезки (например, по заданному нам центру) и проверить, что правая граница левого отрезка больше либо равна левой границе правого. Тогда есть пересечение и ответ: большая из правых границ минус меньшая из левых границ отрезков.



На рисунке красный - это “левый” отрезок, а синий - правый

В противном случае отрезки не пересекаются и нужно просто сложить их длины.



# Задача В. Продавец рыбы

Тема: Линейный поиск

Переберём каждый из  $N$  дней в качестве дня, в который мы покупаем рыбу. Определим максимальную прибыль, которую можно получить при покупке в этот день. Для этого среди следующих  $K$  чисел найдём максимальное и посчитаем разность. Среди всех таких разностей найдём максимальную - она и будет ответом.

Сложность решения:  $O(NK) \sim 1\,000\,000\,000$  операций

# Задача С. Сумма номеров

Тема: Два указателя

Переберём все левые границы отрезка. Для каждой левой границы можно перебирать все возможные правые, но это долго  $O(N^2)$  (а можно придумать и за  $O(N^3)$ ).

Зафиксируем левую границу в начале последовательности и будем двигать правую до тех пор, пока сумма не станет больше или равна  $K$ . Если равна - прибавим к ответу 1. Нулей в последовательности нет, поэтому с такой левой границей это единственный отрезок. Передвигаем левую границу на 1, вычитаем вышедшее за пределы отрезка число, а правую границу двигаем вправо от текущего положения (и прибавляем попавшие в отрезок числа), до тех пор, пока сумма меньше  $K$ . Правая граница никогда не может быть сдвинута вправо после сдвига левой границы на 1.

# Задача D: Контейнеры

Темы: Эвристические методы, моделирование

У этой задачи существует конструктивное решение:

1. Берём два контейнера АВ и перемещаем их на свободное место
2. Берём два последних контейнера ВВ (или два первых контейнера АА) и ставим их на свободное место

Повторяем шаги до тех пор, пока контейнеры не кончатся. На последнем шаге пункт 2 не выполняем.

Можно брать контейнеры не из конца (или начала) последовательности, но, обычно, это сложнее.

Количество операций:  $2N - 3$  за исключением ситуации  $N = 1$ : в этом случае ответ равен 0.

# Задача E: Пираты Баренцева моря

Темы: Сортировка, жадный алгоритм, простой перебор

Отсортируем корабли по  $Y$  координате. Переберем все столбцы, в которых будем выстраивать корабли. Идём по всем возможным координатам  $Y$ , и расставляем корабли на эти клетки так, как они идут в отсортированной последовательности.

Для определения количества ходов до корабля достаточно просуммировать модули разности координат для исходной и целевой клетки. О проходе корабля сквозь другой и порядке их  $X$  координат можно не беспокоиться, т.к. Проход корабля сквозь другой эквивалентен по количеству заменой старого корабля на новый.

# Задача F: Рыбалка

Темы: Быстрая сортировка, моделирование

Определим, какая из лодок “нижняя”, а какая “верхняя” и введём три типа “событий” (координат клеток): клетка с рыбой, изменение  $Y$  координаты нижней лодки и изменение  $Y$  координаты верхней лодки.

Отсортируем все события по  $X$ , а при равных  $X$  - по  $Y$ . Найдём событие “начало движения лодок” и начиная с этого момента будем идти поддерживать актуальные  $Y$  координаты нижней и верхней лодок (они изменяются при возникновении соответствующих событий). Если событие - клетка с рыбой, то проверяем, попадает ли её  $Y$  в промежуток между нижней и верхней лодкой, и если да - прибавляем к ответу 1.

Вместо сортировок можно было использовать и бинарное дерево поиска.

# Задача G: Квадропалиндром

Темы: Перебор, комбинаторика, работа со строками

Задача является задачей построения паросочетания в произвольном графе, однако из-за небольших ограничений может быть решена полным перебором. Сгенерируем все перестановки строк и для каждой проверим, является ли она квадропалиндромом.

Жадный алгоритм, когда мы берём первые попавшиеся совместимые строки и навсегда объединяем их в пару, может не работать, например, в случае если будут сопоставлены строки 1 и 2 из такого примера:

1234

????

1234

5678



# Задача H: Стеганография

Темы: Обработка текста, двоичные числа

Для решения задачи удобно перевести весь текст в нижний (или верхний) регистр.

После этого достаточно идти по всем позициям в тексте подряд и проверять, встречается ли начиная с этой позиции слово `one` или `zero`. Также необходимо создать счетчик для ответа, в начале равный нулю. Появление `one` должно заменять  $K = K * 2 + 1$ , а появление `zero`  $K = K * 2$ .

В случае использования C++ или Pascal необходимо использование 64-битных переменных.

# Задача I: Строки Фибоначчи

Темы: Динамическое программирование, рекуррентные соотношения

Для каждой позиции в строке легко определить, есть ли начинающая с неё  $F(1, X, Y)$ ,  $F(2, X, Y)$  и  $F(3, X, Y)$ , удобно также отдельно посчитать  $F(4, X, Y)$ .

Обозначим за  $G(\text{pos}, i, X, Y)$  функцию, возвращающую истину, если начиная с позиции  $\text{pos}$  идет  $F(i, X, Y)$ . Тогда  $G(\text{pos}, i + 1, X, Y) = G(\text{pos}, i, X, Y) \text{ and } G(\text{pos} + \text{fib}(i), i - 1, X, Y)$ , где  $\text{fib}(i)$  -  $i$ -ое число Фибоначчи (совпадающее с длиной  $i$ -ой строки Фибоначчи). Достаточно посчитать эти функции в порядке возрастания  $i$ . Можно делать это эффективно, не перебирая  $X, Y$ , а определяя их по первым буквам.

Сложность такого решения  $O(N \log N)$ , т.к. числа Фибоначчи растут примерно как  $2^N$

Также возможно решение с использованием хешей.

# Задача J: Как белка в колесе

Темы: Представление графов, конечные автоматы, динамическое программирование

Составим и будем постепенно заполнять таблицу, где строками будет позиция в тексте, а столбцами - текущей номер команды. Будем моделировать выполнение программы, запоминая при этом все состояния, в которых мы побывали. Если выполнение программы закончилось или мы пришли в состояние, для которого уже известен результат, то для всех запомненных состояний запишем этот результат.

Критерием бесконечного цикла является попадание в состояние, для которого уже известно, что из него мы попадаем в бесконечный цикл, либо попадание в одно из состояний, в котором мы уже побывали, но еще не знаем результата. Это означает, что мы пришли из него в него же и образовался бесконечный цикл.

# Задача К: Барбершоп

Темы: Моделирование, приоритетная очередь

В этой задаче достаточно было создать очередь с приоритетами из парикмахеров, где приоритетом является время последней стрижки (меньше - ближе к началу очереди), а в случае совпадения времени - номер барбера (опять же меньше - ближе к началу очереди). При использовании такого подхода достаточно было просто брать барбера из начала приоритетной очереди, удалять его, пересчитывать время окончания стрижки и снова добавлять в приоритетную очередь.

Решение задачи возможно также и с обычными очередями, но требует аккуратной обработки случаев одновременного окончания стрижки несколькими барберами (накопление всех одновременно заканчивающихся и их сортировка).