

# Турнир Архимеда по программированию 2015

## Разбор задач

Олег Мингалёв<sup>1</sup>    Елизавета Игнатьева<sup>2</sup>  
Александр Тимин<sup>3</sup>    Валерия Петрова<sup>4</sup>

<sup>1</sup>ГБОУ «Физматшкола 2007», г. Москва

<sup>2</sup>Московский Физико-Технический Институт, г. Долгопрудный

<sup>3</sup>ООО «Яндекс», г. Москва

<sup>4</sup>Центр онлайн-обучения «Фоксофрд», г. Санкт-Петербург

<http://archimedes-contest.org/>  
26 апреля 2015 — 3 мая 2015

# Задача «Папа, я физик!»

Автор задачи: Олег Мингалёв  
Автор условия: Елизавета Игнатьева  
Автор тестов: Олег Мингалёв

# Постановка задачи

- Даны числа  $v_1$  и  $v_2$ ,  $C = 299792458$ .
- Выведите  $\min(v_1 + v_2, C)$ .

# Реализация

- Считайте числа  $v_1$  и  $v_2$ .
- Выведите  $\min(v_1 + v_2, 299792458)$ .

Вопросы?

# Задача «Детский сад»

Автор задачи: Валерия Петрова  
Автор условия: Елизавета Игнатьева  
Автор тестов: Елизавета Игнатьева

# Постановка задачи

- Есть  $N$  детей, для  $i$ -того ребёнка определена величина его плаксивости  $q_i$ .
- Если в какой-то момент плачет  $A$  детей, то все дети, у которых  $q_i \leq A$ , тоже начинают плакать.
- Заплачут ли в итоге все дети?

# Сортировка

- Если  $q_i < q_j$ , то  $j$ -ый ребёнок не может заплакать раньше  $i$ -ого.
- Значит дети начинают плакать в порядке увеличения их плаксивости.
- Отсортируем  $q_i$ .
- Будем поддерживать количество уже плачущих детей  $A$  и идти в порядке увеличения  $q_i$ .
- Если текущее  $q_i > A$ , то и все следующие  $q_j > A$ , то есть больше никто не заплачет и ответ «NO».
- Иначе увеличиваем  $A$  на 1 (ребёнок заплакал) и переходим к следующему ребёнку.
- Если дети кончились, значит все дети уже плачут и ответ «YES».



Вопросы?

# Задача «Слова не пройдут»

Автор задачи: Олег Мингалёв  
Автор условия: Елизавета Игнатьева  
Автор тестов: Александр Тимин

# Постановка задачи

- Из исходной строки  $s$  получили строку  $s'$ , заменив некоторые символы по следующему правилу:
  - $e \Rightarrow 3$
  - $o \Rightarrow 0$
  - $i \Rightarrow 1$
  - $t \Rightarrow 7$
  - $a \Rightarrow 4$
  - $s \Rightarrow 5$
- Даны строки  $s'$  и  $t$ ; возможно ли, что строка  $t$  входила в  $s$  до выполненных замен?

# Реализация

- Выполним обратные замены:
  - $3 \Rightarrow e$
  - $0 \Rightarrow o$
  - $1 \Rightarrow i$
  - $7 \Rightarrow t$
  - $4 \Rightarrow a$
  - $5 \Rightarrow s$
- Проверим, встречается ли строка  $t$  в полученной строке.

Вопросы?

# Задача «Нью-Кэпитал»

Автор задачи: Олег Мингалёв  
Автор условия: Елизавета Игнатьева  
Автор тестов: Олег Мингалёв

# Постановка задачи

- На плоскости отмечены две точки  $S$  и  $F$ :  $(S_x, S_y)$  и  $(F_x, F_y)$ .
- Из точек с чётными  $X$ -координатами разрешено двигаться на 1 влево.
- Из точек с нечётными  $X$ -координатами разрешено двигаться на 1 вправо.
- Из точек с чётными  $Y$ -координатами разрешено двигаться на 1 вниз.
- Из точек с нечётными  $Y$ -координатами разрешено двигаться на 1 вверх.
- Другие ходы запрещены
- За какое минимальное число ходов из точки  $S$  можно попасть в точку  $F$ ?

# Разбор случаев

- Рассмотрим решение для случая, в котором  $S_X$  и  $S_Y$  чётные, остальные случаи разбираются аналогично.

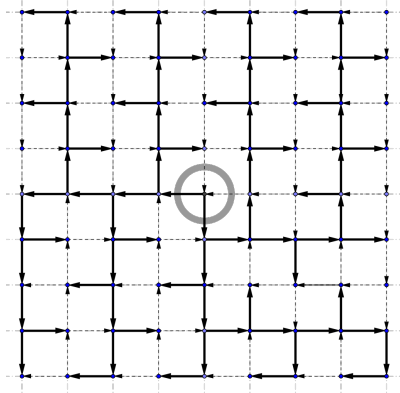


## Разбор случаев

- Если бы из точек можно было ходить в любую сторону, то ответом на задачу было бы число  $D = |S_X - F_X| + |S_Y - F_Y|$ .
- Понятно, что в решаемой нами задаче ответ не может быть меньше, чем  $D$ .
- Назовём штрафом точки  $A : (X, Y)$  разность минимального количества ходов, необходимого для достижения точки  $A$  из точки  $S$  и величины  $|S_X - Y| + |S_Y - Y|$ .

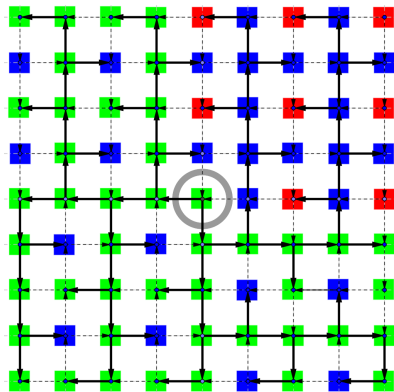
# Разбор случаев

- Нарисуем все кратчайшие пути из  $S$ .



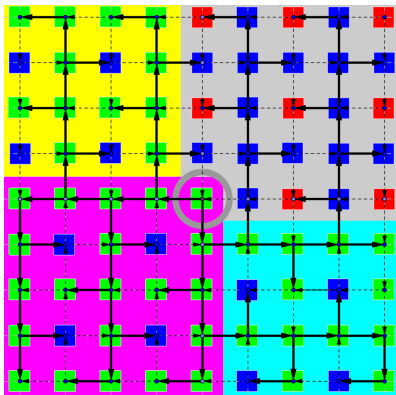
# Разбор случаев

- Для каждой точки посчитаем её штраф (на рисунке штраф, равный 0, отмечен зелёным цветом, равный 2 — синим, равный 4 — красным).



# Разбор случаев

- Заметим, что плоскость разбивается на четыре области, в каждой из которых штраф точки зависит только от чётности её координат.



# Разбор случаев

- Проверить, в какой области лежит точка  $F$  относительно точки  $S$ .
- Посчитать её штраф в зависимости от полученной области и чётности координат.
- Прибавить к штрафу величину  $|S_X - F_X| + |S_Y - F_Y|$ .
- Это и есть ответ.
- Для остальных случаев, когда  $S_X$  или  $S_Y$  нечётные, рассуждения полностью аналогичны.

# Поиск в ширину

- Можно было честно искать кратчайшее расстояние между точками с помощью, например, алгоритма поиска в ширину.
- Подробнее — например, на сайте <http://informatics.msk.ru/> в разделе «Алгоритмы на графах».

Вопросы?

# Задача «Мама, я математик»

Автор задачи: Олег Мингалёв  
Автор условия: Елизавета Игнатьева  
Автор тестов: Олег Мингалёв



# Постановка задачи

- В исходном числе  $N$  каждую цифру в каждой позиции умножили на 19, прибавили 40, снова умножили на 19, взяли последнюю цифру полученного произведения и поставили вместо исходной цифры. Какое число получилось?

# Решение

- $0 * 19 \Rightarrow 0 + 40 \Rightarrow 40 * 19 \Rightarrow 760 \% 10 \Rightarrow 0$
- $1 * 19 \Rightarrow 19 + 40 \Rightarrow 59 * 19 \Rightarrow 1121 \% 10 \Rightarrow 1$
- $2 * 19 \Rightarrow 38 + 40 \Rightarrow 78 * 19 \Rightarrow 1482 \% 10 \Rightarrow 2$
- $3 * 19 \Rightarrow 57 + 40 \Rightarrow 97 * 19 \Rightarrow 1843 \% 10 \Rightarrow 3$
- $4 * 19 \Rightarrow 76 + 40 \Rightarrow 116 * 19 \Rightarrow 2204 \% 10 \Rightarrow 4$
- $5 * 19 \Rightarrow 95 + 40 \Rightarrow 135 * 19 \Rightarrow 2565 \% 10 \Rightarrow 5$
- $6 * 19 \Rightarrow 114 + 40 \Rightarrow 154 * 19 \Rightarrow 2926 \% 10 \Rightarrow 6$
- $7 * 19 \Rightarrow 133 + 40 \Rightarrow 173 * 19 \Rightarrow 3287 \% 10 \Rightarrow 7$
- $8 * 19 \Rightarrow 152 + 40 \Rightarrow 192 * 19 \Rightarrow 3648 \% 10 \Rightarrow 8$
- $9 * 19 \Rightarrow 171 + 40 \Rightarrow 211 * 19 \Rightarrow 4009 \% 10 \Rightarrow 9$

# Решение

- Цифры числа не меняются
- Ответ — исходное число.

Вопросы?

# Задача «Том и Джерри»

Автор задачи: Олег Мингалёв

Автор условия: Елизавета Игнатьева

Автор тестов: Олег Мингалёв

# Постановка задачи

- ASCII-артом нарисованы висящая на верёвке наковальня и Том. Заденет ли наковальня Тома при падении, если перерезать веревку?
- Наковальня строго ниже веревки, Том строго ниже наковальни.
- Наковальня состоит из символов «#» и имеет прямоугольную форму.
- Между наковальней и Томом есть хотя бы одна пустая строка.

# Реализация

- Найдём горизонтальные размеры наковальни. Для этого возьмём первую строку, в которой встречается символ «#» и найдём позиции первого и последнего вхождения в неё этого символа.
- Найдём первую строку, состоящую только из пробелов. Все непробельные символы, которые есть ниже её – часть Тома.
- Переберём все строки ниже неё, в каждой переберём все символы. Если символ непробельный и его позиция лежит между границами наковальни, значит при падении наковальня заденет Тома.
- Если таких индексов нет, то не заденет.

Вопросы?



# Задача «Куртки»

Автор задачи: Елизавета Игнатьева

Автор условия: Елизавета Игнатьева

Автор тестов: Елизавета Игнатьева

# Постановка задачи

- Есть две куртки, первая рассчитана на температуру не выше  $x$  градусов, вторая — на температуру выше  $x$  градусов.
- Куртка меняется с первой на вторую, если температура стала не ниже  $x + d$  градусов.
- Куртка меняется со второй на первую, если температура стала не выше  $x - d$  градусов.
- Дан список изменения температуры. Сколько раз будет надета куртка, не рассчитанная на актуальную температуру?
- Изначально надета куртка, рассчитанная на первую температуру.

# Реализация

- Будем поддерживать переменную, в которой указана надетая в настоящий момент куртка. Инициализируем её в зависимости от первой температуры.
- По очереди для всех температур выполним следующие операции:
  - Если надета первая куртка, а температура не ниже  $x + d$ , то наденем вторую куртку
  - **Иначе**, если надета вторая куртка, а температура не выше  $x - d$ , то наденем первую куртку
  - Если надета первая куртка, а температура выше  $x$ , то увеличим счётчик с ответом на один.
  - Если надета вторая куртка, а температура не выше  $x$ , то увеличим счётчик с ответом на один.

Вопросы?

# Задача «Мама, я диспетчер»

Автор задачи: Олег Мингалёв  
Автор условия: Елизавета Игнатьева  
Автор тестов: Олег Мингалёв

# Постановка задачи

- Самолёт подлетает к аэропорту в момент времени  $t_i$ , посадка занимает время  $B$ , самолёт можно отправлять сделать дополнительные круги над городом, каждый занимает время  $F$ . За какое минимальное время можно посадить все самолёты?

# Реализация

- Будем поддерживать значения массива  $t_i$  — в какой момент времени подлетает  $i$ -ый самолёт.
- Каждый раз на посадку будем отправлять первый прилетевший из оставшихся самолёт.
- Для каждого из оставшихся ещё не севших самолётов происходит одна из следующих ситуаций:
  - Самолёт прилетает через время, не меньшее  $B$  (времени посадки), то есть коллизии не происходит и нам ни о чём думать не нужно.
  - Самолёт прилетает через время, меньшее  $B$ , то есть во время посадки другого самолёта. В таком случае мы должны отправить его выполнять дополнительный круг над городом, то есть заменить  $t_i$  на  $t_i + F$ .

# Реализация

- Возможно, что самолётам придётся выполнять больше одного круга, пока происходит посадка другого воздушного судна. На самом деле, пока садится самолёт  $j$ , самолёту  $i$  нужно выполнить  $C$  кругов.

$$C = \left\lceil \frac{t_j + B - t_i}{F} \right\rceil$$

- То есть  $t_j$  мы заменяем не на  $t_j + F$ , а на  $t_j + C \times F$ .



Вопросы?