Открытая олимпиада по программированию Осенний тур 2015 20 октября 2015

A. Alternative result

 $A \, emop: \, A \, f \partial u \kappa a$ лыков A.K.

Несложно убедиться, что можно получить все значения от 0 до 3n, кроме 3n-1. Асимптотика: O(n).

B. Boolean

 $A \, emop: \, A \, f \partial u \kappa a$ лыков A.K.

Необходимо было вывести N-е слово из текста. Асимптотика: O(1).

C. Car collection

Автор: Баев А.Ж.

Ответом на задачу является:

$$\sum_{i=1}^{n-1} \sum_{j=i+1}^{n} a_i a_j = \frac{1}{2} \left(\left(\sum_{i=1}^{n} a_i \right)^2 - \sum_{i=1}^{n} a_i^2 \right).$$

Асимптотика: O(n).

Замечание: наивное решение не проходит ограничения по времени.

D. Domino

Автор: Баев А.Ж.

Промоделируем падения слева направо и справа налево. Для этого найдем максимальную длину положительной подстроки массива l_i , где $l_i=a_i-a_{i-1}-h_{i-1}$, и максимальную длину положительной подстроки массива r_i , где $r_i=a_i-a_{i+1}-h_{i+1}$. Ответов будет максимум из первого и второго случая.

Асимптотика: O(n).

E. Enlarged triangle

Автор: Баев А.Ж.

Пусть S(a,b,c) — площадь треугольника со сторонами a,b,c. Несложно проверить, что функция f(m)=S(a+m,b+m,c+m) является монотонно возрастающей (при условии, что m>0 и треугольник с данными сторонами существует). Значит, ответ можно найти бинарным поиском по m на отрезке $[0;\sqrt{2S}]$.

Асимптотика: $O(\log S)$.

F. Footprints

Автор: Баев А.Ж.

Обозначим начальную позицию (0,0). Далее промоделируем шаги (x_i,y_i) . Минимальные размеры лабиринта будут $(\max_{1\leqslant i\leqslant n} x_i - \min_{1\leqslant i\leqslant n} x_i)$ и $(\max_{1\leqslant i\leqslant n} y_i - \min_{1\leqslant i\leqslant n} y_i)$ соответственно.

Асимптотика: O(N)

G. Great divisors

 $A \, emop: \, A \, 6 \, \partial u \kappa a$ лыков A.K.

Максимальный собственный делитель числа n равен n/p_n , где p_n — минимальное простое число, на которое делится n. Последовательность p_n легко построить, используя стандартный алгоритм решета Эратосфена (у всех еще не вычеркнутых чисел вида $p^2 + p \cdot j$ минимальным простым делителем будет p).

Асимптотика: $O(n \log n)$.

H. Honest gifts

Автор: Баев А.Ж.

Ясно, что максимальным количество наборов с общим количество p синих и q красных карандашей будет (p,q) — наибольший общий делитель p и q. Поэтому достаточно перебрать все числа i от 0 до k и выбрать максимум из $\gcd(a-i,b-(k-i))$.

Асимптотика: $O(k \log \max(a, b))$.

I. Inner subset

Автор: Баев А.Ж.

Необходимо посчитать количество способов выбрать подпоследовательность так, чтобы сумма чисел была кратна k. Обозначим d[i][r] — количество подпоследовательностей из первых i элементов, которые в сумму дают остаток r при делении на k. Каждое такое подножество можно получить, либо добавив a[i] элемент к подножествами множества из первых i-1 с остатком суммы равным (r-a[i]) mod k, либо не добавляя a[i] элемент:

$$d[i][r] = d[i-1][r] + d[i-1][(r-a[i]) \bmod k].$$

Инициализировать динамику можно d[0][0] = 1 и d[0][r] = 0 при r от 1 до k-1.

Асимптотика: O(nk).

Замечание: не стоит забывать производить каждое сложение по модулю $10^9 + 7$, иначе произойдет переполнение ответа.