

RAINFALL: Rain vs City

Легенда, описанная далее, переформулирована и упрощена переводчиком, чтобы читатель мог лучше понять условие задачи. Оригинальную легенду вы можете прочитать на странице задачи в контексте.

Условие:

У Шефа есть матрица $A[n][m]$ и он заполняет матрицу $B[n][m]$ используя следующий псевдокод. Все элементы матрицы B изначально равны нулю.

```
For x = 1 to n:
  For y = 1 to m:
    I = randomInt(1, x)
    J = randomInt(1, y)
    K = randomInt(x, n)
    L = randomInt(y, m)
    Добавить A[x][y] в матрице B к подматрице, в которой левая
    верхняя ячейка имеет координаты (I, J), а правая нижняя-(K, L)
    Это значит  $B[p][q] += A[x][y]$  для всех  $I \leq p \leq K$  и  $J \leq q \leq L$ 
```

Здесь $\text{randomInt}(L, R)$ означает получение случайного целого числа из отрезка $[L; R]$, с одинаковой вероятностью появления каждого целого числа из этого отрезка.

Вам дано Q запросов, каждый из которых представлен одним целым числом k ($0 < k < n * m$). Для ответа на запрос, вам нужно найти наименьшее возможное число X , что в среднем, существует хотя бы k элементов массива B , не превышающих число X .

Формат ввода:

Первая строка содержит целое число T , обозначающее количество тестовых случаев.

Первая строка каждого тестового случая содержит три разделенных пробелами целых числа n , m и Q .

Каждая из следующих n строк содержит m чисел — описание массива A .

Каждая из следующих Q строк содержит одно целое число k — параметр запроса.

Формат вывода:

Для каждого тестового случая для каждого запроса в отдельной строке выведите одно целое число X — ответ на этот запрос.

Ограничения:

- $1 \leq T \leq 1000$
- $1 \leq n, m \leq 20$
- $1 \leq A_{i,j} \leq 5$
- $1 \leq Q \leq 400$

CODECHEF

- $0 < k < n \times m$
- Сумма всех $n \times m$ в каждом тестовом файле не превосходит 500

Примеры тестов:

Входные данные:

```
1
1 2 1
2 3
1
```

Выходные данные:

```
3
```

Пояснение:

Ниже приведены следующие возможные значения массива **V**.

- [2, 3]
- [5, 3]
- [2, 5]
- [5, 5]

Каждый из этих вариантов может получиться из вероятностью $\frac{1}{4}$. Среднее количество элементов, не превышающих $X = 3$ будет равно $(2 \times \frac{1}{4} + 1 \times \frac{1}{4} + 1 \times \frac{1}{4} + 0 \times \frac{1}{4}) = 1$.