

STMINCUT: S-T Mincut

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:

Определим в неориентированном взвешенном графе минимальный “s-t”-разрез как сумму весов ребер, которые необходимо удалить из графа, чтобы между вершинами s и t не было пути.

Дан массив A размера $N \times N$. Вам разрешено увеличивать значение любого элемента A_{ij} на любое неотрицательное значение. После этого массив A должен удовлетворять следующему условию: существует граф G с N вершинами (пронумерованными от 1 до N) такой, что для каждого i и j ($1 \leq i, j \leq N$) стоимость минимального “i-j”-разреза в графе G равно A_{ij} .

Определим *стоимость* операции выше как сумму всех значений, добавленных к элементам массива. Ваша задача — найти наименьшую возможную стоимость.

Формат ввода:

Первая строка содержит единственное целое число T — количество тестовых случаев.

Далее следует описание тестовых случаев в следующем формате:

Первая строка каждого теста содержит единственное целое число N .

Каждая из следующих N строк каждого теста содержит N разделенных пробелами целых чисел — элементы массива A .

Формат вывода:

Для каждого тестового случая выведите в отдельную строку единственное целое число — ответ на задачу.

Ограничения:

- $1 \leq T \leq 100$
- $1 \leq n \leq 1000$
- $0 \leq A_{ij} \leq 10^9$
- $A_{ii} = 0$
- сумма всех N во всех тестовых случаях не превышает 2000.

Подзадачи:

- **Подзадача 1 (10 баллов):** $A_{ij} \leq 1$
- **Подзадача 2 (40 баллов):** $1 \leq N \leq 100$
- **Подзадача 3 (50 баллов):** Ограничения из условия

Примеры тестов:

Входные данные:

```
3
2
0 0
1 0
3
0 0 3
```

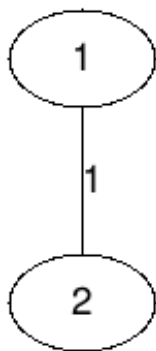
```
1 0 1
2 0 0
4
0 0 2 2
1 0 2 0
0 3 0 3
2 4 0 0
```

Выходные данные:

```
1
3
13
```

Пояснения:

Тест 1: Необходимо увеличить A_{12} на 1, так как $A_{21} = 1$. Стоимость разделения вершин (1, 2) равна 1.



Тест 2: Необходимо увеличить A_{12} на 1, A_{31} на 1, A_{32} на 1. Стоимость разделения вершин (1, 2) равна 1, вершин (1, 3) — 3, вершин (2, 3) — 1.

