

Subtask 1

Duyệt mọi cặp có thể và lấy cặp thỏa mãn điều kiện $sum \leq K$ nhưng vẫn là sum lớn nhất.

Độ phức tạp: $O(N^4)$.

Subtask 2

Với việc giới hạn đã lên đến tối đa là 500 nên việc duyệt tuần tự thì không thể nữa mà chúng ta cần tìm ngay phần tử thỏa mãn $A_1 + A_2 \leq K$ với phần tử A_1 là phần tử hiện tại mà chúng ta đang cố định.

Vậy trên mảng 2 chiều thì làm sao có thể tìm kiếm nhị phân được?

Chúng ta ép mảng 2 chiều đã cho thành 1 mảng 1 chiều với $N \times N$ ô phần tử vì việc mọi phần tử phân biệt với nhau là được, còn vị trí của chúng trong mảng không ảnh hưởng kết quả vì chúng ta bốc bất kì.

Lưu ý: Bài này có yêu cầu đặc biệt là bốc 2 món hàng. Vậy nếu:

- **K không thể đủ để bốc 2 món hàng ví dụ chỉ có thể bốc được 1 hoặc 0 món.**

Thì chúng ta coi như kết quả là 0.

[Solution mẫu](#)