

CAVERAGE

Giả sử chúng ta trừ mỗi số ghi trong lá bài đi A đơn vị, bài toán quy về đếm số lượng tập hợp có tổng bằng 0. (Do chúng ta đã trừ mỗi số đi A , trung bình cộng của những số được ghi trên lá bài cần tìm là 0).

Tổng của các lá bài sẽ thuộc đoạn $[-2500, 2500]$ (Do $n \leq 50, x_i \leq 50$).

Sử dụng hàm quy hoạch động quen thuộc $F[i][j]$ là số lượng tập hợp có tổng bằng j nếu sử dụng i lá bài đầu tiên. Độ phức tạp tính toán khi đó là $n * 5000$. (Do $-2500 \leq j \leq 2500$).

Một kĩ thuật cần lưu ý khi cài đặt bài này là j có thể âm, do đó nếu cài đặt bằng $C++$, các bạn cần quy ước $F[i][j] = G[i][const + j]$ với $const$ đủ lớn sao cho $const + j \geq 0$ với mọi j . Với cách làm này, chúng ta sẽ biểu diễn được mảng G trong cài đặt của mình. ‘
