

CARDGAME

Sub1:

Với điều kiện $N \leq 5$ thì ta có thể duyệt thử từng trường hợp để tìm kết quả

Độ phức tạp: $O(2^N * N^3)$

Sub2:

Gọi N lá bài trong hộp là N đỉnh trên một đồ thị chi phí kết hợp hai lá bài chính là cạnh của đồ thị. Để chi phí nhỏ nhất thì cạnh của 2 cặp đỉnh (i, j) chính là $\text{Min}(R_i \text{ xor } B_j, R_j \text{ xor } B_i)$. Ta nhận thấy mỗi thao tác ta sẽ bỏ đi một lá bài nên đồ thị sau khi ta nốt hết N lá bài xong thì sẽ là một cây \Rightarrow bài toán tìm cây khung nhỏ nhất của đồ thị mà ta đã tạo được.

Độ phức tạp: $O(N^2 * \log_2 N)$