**FIBSEQ**

Nhận thấy rằng số fibo tối đa chỉ có thể là 56 nên ta sẽ duyệt

* Tạo mảng tiền tổng s[i] , duyệt qua tất cả số fibo từ 1 đến 56 (lưu ý f[2] = f[3] nên ta bỏ qua trường hợp f[3])
* Với mỗi s[i] ta cần đếm s[j] sao cho s[i] – s[j] = số fibo thứ k bằng thuật toán chặt nhị phân vì đây là dãy ko giảm , sau đó ta cần tìm cận trên và dưới của nó vì có tồn tại a[i] = 0;

**Sweet**

Sub1 , 2 : đệ quy 0 1 2 là chọn vào A , B , C

Sub 3 : gọi f [i] là số kẹo của A khi có trạng thái là i (i là bitmask biểu hiện chọn của A và C)

Nếu tất cả các <= tổng số kẹo / 3 thì f[i] = tổng số kẹo đang được chọn , nếu không thì

F[i] = max(f[ i ^ (1 << j)] với j là bit = 1

Nếu C >= B và B >= A thì res = min(res , s[i] - f[i] - f[i]);

**CUTSTRG**

Ta sẽ for i j để tìm điểm cắt và kiểm tra 6 trường hợp đổi có thỏa mãn điều kiện với xâu dưới không

Sub1 , 2 : dùng Hash để kiểm tra

Sub 3 : gọi dp[i][j] là đoạn con chung liên tiếp dài nhất = nhau mà kết thúc tại i xâu1 và j xâu 2