

- 문제 : 소문자로 이루어진 문자열 존재.

· 연속된 2개 문자 등장하면 삭제하면서 뒤 넘기기.

· 삭제할 것 없으면 패.

· A가 먼저 시작 → 이기면 Yes.  
그외면 No.

- 접근 : a a b a a b 일 때.

↑  
여기 삭제하면

a a b b  
↑  
이렇게 남겨져야하므로

벡터를 리스트처럼 구현했다.

- 구현 : ~~a a~~ b a a b.

나처럼 구현하면 ① → ② 혹은 ① → ③을 삭제하는 과정에서  
다시 뒤로 돌아와서 처음부터 검사해야하므로  $O(n^2)$

문자열이 더 길었다면 시간 초과 가능성 ↑ (실제로 858ms...)

ex)

a a b a a b. erase → b a a b iter++ → b a a b

erase b b  
→ ↑ ← iter가 여기를 가리킴.. 어떻게든 2중 for문.

- 해법 ① 스택으로 구현.  $O(n)$

a a b a a b.

↑

a

- 비어있다면 넣고

조건 ②랑 같이 묶을 수 있음. (비어있지 않거나).

- 현재 idx와 top을 비교해서 같으면 pop, cnt++.

- 다를 아니면 push.

② 단순 배열로 스택 구현  $O(n)$ .

- 두개의 배열 크기 넉넉히 잡는다.

- 1. stack 배열 (idx: j)
- 2. 문자열 (idx: i).

-  $j \geq 2$  이면서  $[j] == [j-1]$  일 때  $j--$ , cnt++  
([i]배터 사용). → 초기값 안넣고 [j-1] 비교가능!

\*차이점: 스택은 넣기 전에 top과 비교 하고 (pop만 해주면 알아서 size 조정해줌).

배열은 일단 넣고 나서 비교.  $[j] == [j-1]$ .  
(공간 접근이 자유로움). (적절 --2 해주어야함).