

Stack 을 활용한 문자열 검열

201811567 주용한

전체 풀이 개요 및 아이디어

문제의 알고리즘을 나열해 보면

1. 앞에서부터 순차 탐색, 중복 있으면 삭제(없으면 종료)
2. 뒤에서부터 순차 탐색, 중복 있으면 삭제(없으면 종료)
3. 다시 1 번으로 돌아가기 반복

문제 해결을 위해 기본적으로 1 번 기능을 수행하는 재귀함수를 만들어 2 번과 3 번을 같이 해결하는 알고리즘을 만들었다.

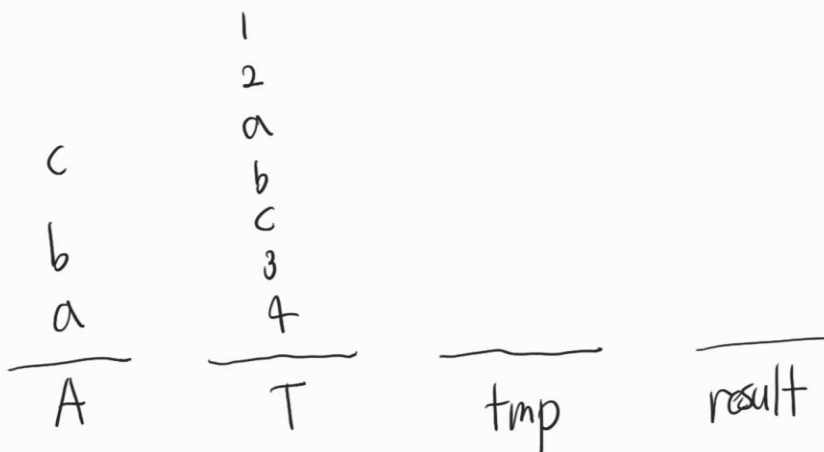
사용자로부터 입력 값을 받아 2 개의 A(검열자), T(전체 문자열)스택에 집어넣고
중간다리 역할의 tmp, result 스택 2 개 총 4 개의 스택을 통해 재귀함수를
구현하였다. 결과값은 다시 T 스택에 담긴다.

또한 과제 요구사항에 맞춰 입출력을 제외하고는 예를 들어 배열 등 스택 외의
어떠한 자료구조도 사용하지 않고 알고리즘을 구현하였다.

단계적 설명

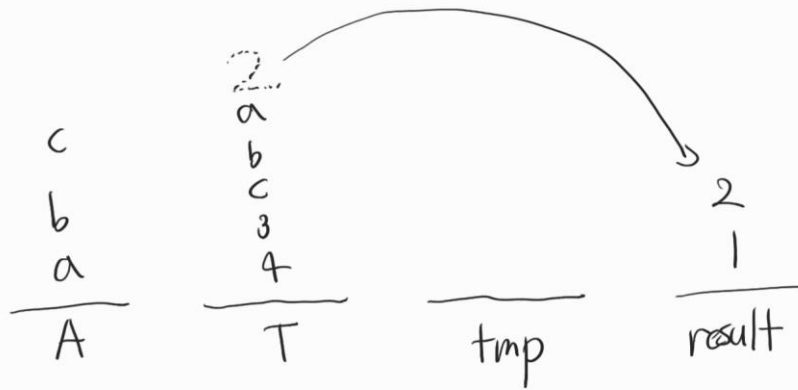
Ex) A : abc, T : 12abc34 라고 하자

ex) A: abc, T: 12abc34



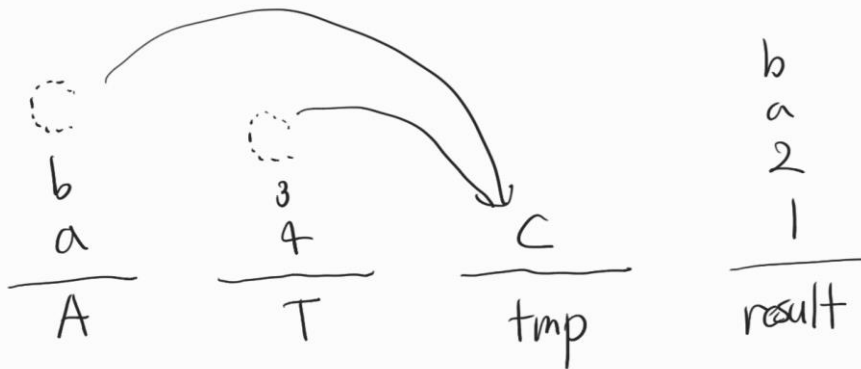
1 단계 구현을
위해 A 는
앞에서부터 스택에
입력하고 T 는
뒤에서부터 스택에
입력한다.

ex) A: abc, T: 12abc34



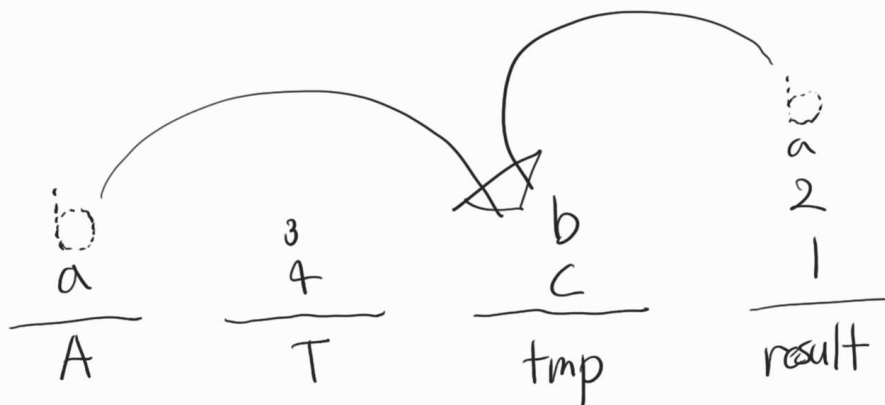
A의 top 과 T의 top 이 같아질 때까지 T를 result로 옮긴다.

ex) A: abc, T: 12abc34



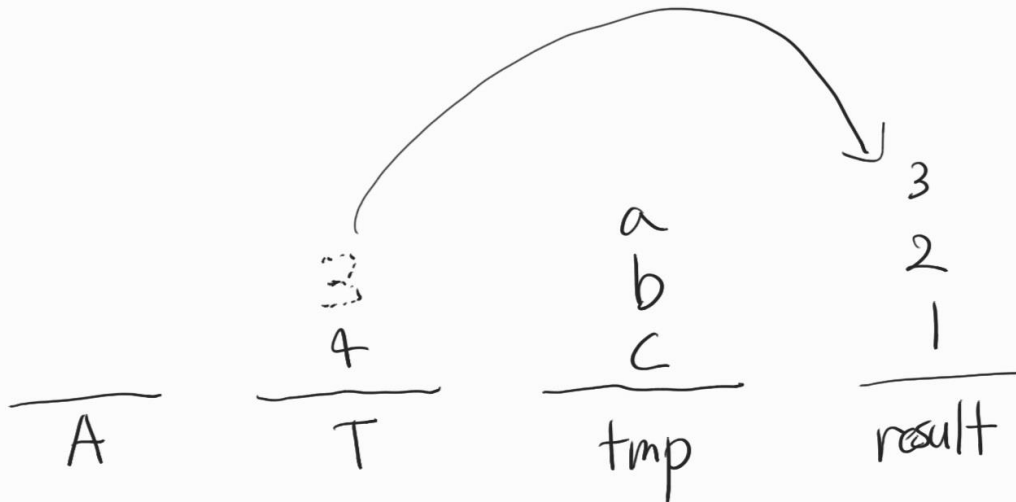
A와 T의 top 이 같아지면 A를 pop 하고 T를 result가 아닌 tmp로 옮긴다.

ex) A: abc, T: 12abc34



tmp에 1개 이상 node가 생기면 A와 result를 비교해서 같으면 tmp로 옮기기로 한다.

ex) A: abc , T: 12abc34

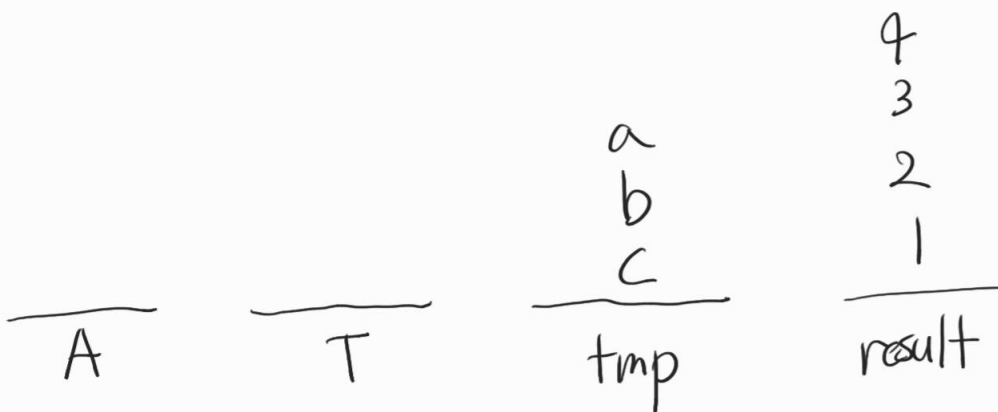


i) 위 그림의 경우 A를 모두 옮겨 비운 상황 = 같은 문자열이 있을 경우이다. 그럴 경우 A는 계속 비어 있게 되고 T는 나머지 node 들을 원래대로 result에 옮기게 된다. (맨 앞에서 발견된 문자열이 삭제되는 과정)

ii) 만약 A, result를 tmp로 옮기는 도중 A가 다 비워지지 않고 result와 다른 값을 갖는 상황이 발생한다면 그건 서로 다른 문자열을 갖는 경우 이므로 tmp의 node들을 다시 pop하고 A, result에 push한다.

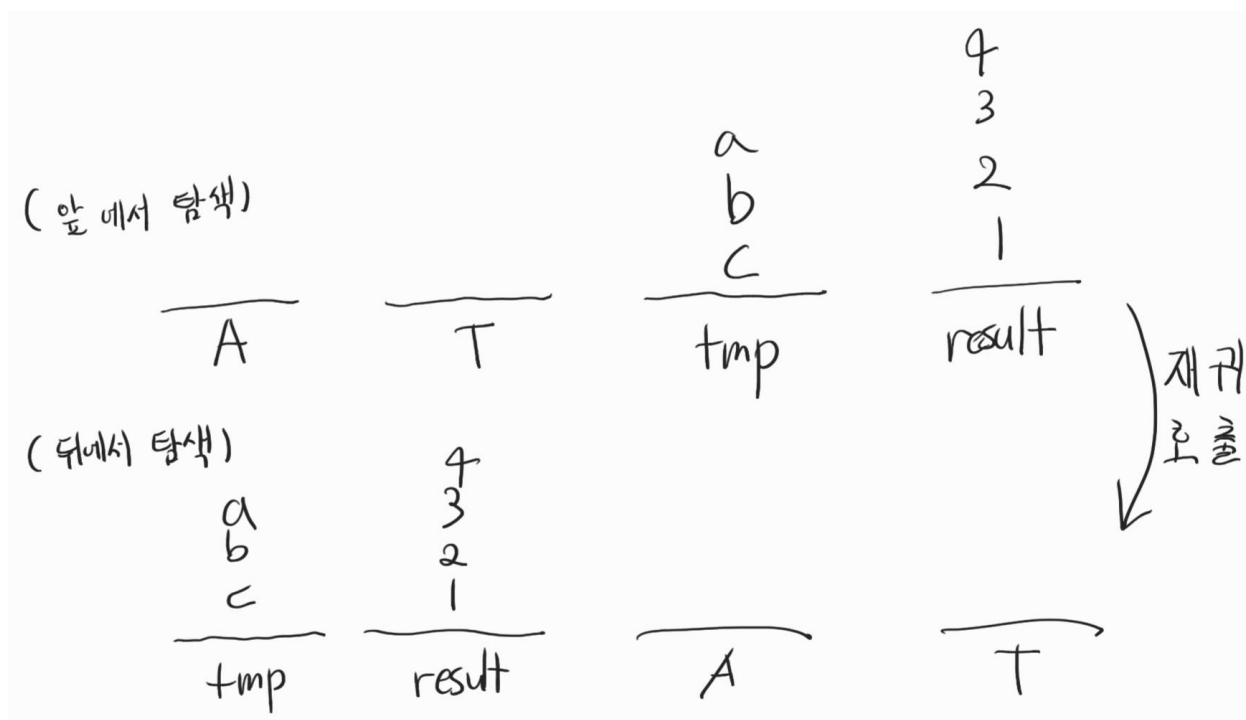
tmp는 다시 비워져 사용할 수 있게 되고 A와 result는 원상복구 된다.

ex) A: abc , T: 12abc34



맨 앞의 문자열을 찾아내는 작업을 마치고 나면 A의 node는 역순으로 tmp에 저장되고 T의 node들은 역순으로 result에 저장된다.

만약 위에서 A가 다 비워지지 않는 경우 = 같은 문자열을 찾지 못한 경우
 이므로 함수가 종료된다.



A의 역순으로 정리된 tmp와 T의 역순으로 정리된 result를 얻고 기존의 A와 T는 비워지게 된다.

tmp 자리에 비워진 A를, result 자리에 비워진 T를 넣어 재귀호출을 한다.

위 그림대로 반복적으로 재귀호출을 한다면 stack의 특징을 이용해 앞, 뒤, 앞, 뒤를 반복하며 문자열을 찾아내고 삭제할 수 있다.

문제점과 보완 방법

재귀 호출된 함수는 최종적으로 옮겼던 스택이 **result** 스택인지 아니면 **T** 스택인지 알 수 없다. 실행 횟수에 따라 옮겨진 스택이 계속 바뀌며 역순으로 정리될 수 있다.

따라서 함수의 반환형을 **int** 타입으로 하고 실행 횟수의 짝, 홀을 알려준다.

실제 함수의 **head** 부분이다.

```
// Parameter : 입력 받는 스택 2 개, 재귀 이용 스택 2 개 총 4 개의 스택과 함수 호출의 횟수 count
int censorship(Stack *stackA, Stack *stackT, Stack *tmp, Stack *result, int count);
```

입력 받은 2 개의 스택과 재귀를 위한 2 개의 스택 총 4 개의 스택을 매개변수로 갖고 맨 마지막의 입력 값으로는 실행 횟수인 **count** 값을 받는다. 재귀호출을 하면서 실행횟수를 다음 함수에게 전달해 주어 최종적으로 몇 번 실행되었는지 홀수 번 실행이면 1 을, 짝수 번 실행이면 0 을 반환한다.

사용자는 **int** 형 반환 값을 이용해 스택 반환결과를 따로 처리하면 된다.

Ex)

```
int count = censorship();
```

```
if(count){
```

```
    while(!SIsEmpty(&result)) SPush(&stackT, SPop(&result));    //실행 횟수가 홀수인
```

```
}                                                                    //역순 정리
```

```
while(!SIsEmpty(&stackT)) printf("%c", SPop(&stackT));           //값 출력
```