

단어중복없는 가장 긴 문자열

(Longest Substring Without Repeating Characters)

최대 2 개의 고유 문자가있는 가장 긴 부분 문자열

(Longest Substring with At Most Two Distinct Characters)

문자열에서 모든 ана그램 찾기

(FindAllAnagramInAString)

## TwoPointer (시험에 나오는거 위주로)

- 1) 같은 방향:  
start 포인트가 시작, end 포인트를 저장했다가 이용  
문제) MoveZero
- 2) 반대 방향  
while문에서 간격이 좁아지는 형태  
문제) Trapping Rain Water
- 3) 슬라이딩 윈도우(일정 크기 간격을 유지)  
문제) **Longest Substring Without Repeating Characters**
- 4) Prefix Sum  
문제) Subarray Sum
- 5) Cycle Finding  
문제) Linked List Cycle

# 단어중복없는 가장 긴 문자열 (Longest Substring Without Repeating Characters)

## 설명

String *s*가 주어집니다.  
중복이 없는 가장 긴 substring 문자열을 리턴하세요

## 입출력

**Input:** *s* = "abcbcd"

**Output:** 4

**Explanation:** "abcd"

**Input:** *s* = "pwwkea"

**Output:** 4

**Explanation:** "wkea"

**Input:** *s* = "aaaaa"

**Output:** 1

**Explanation:** "a"

**Input:** *s* = ""

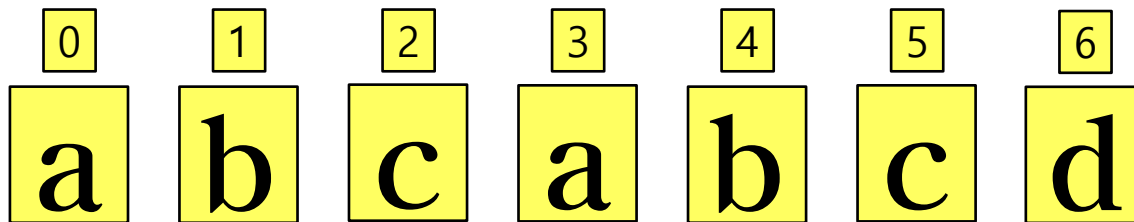
**Output:** 0

# 단어중복없는 가장 긴 문자열 (Longest Substring Without Repeating Characters)

## 제한사항

$0 \leq s.length \leq 5 * 10^4$   
s consists of English letters

## 문제분석



3

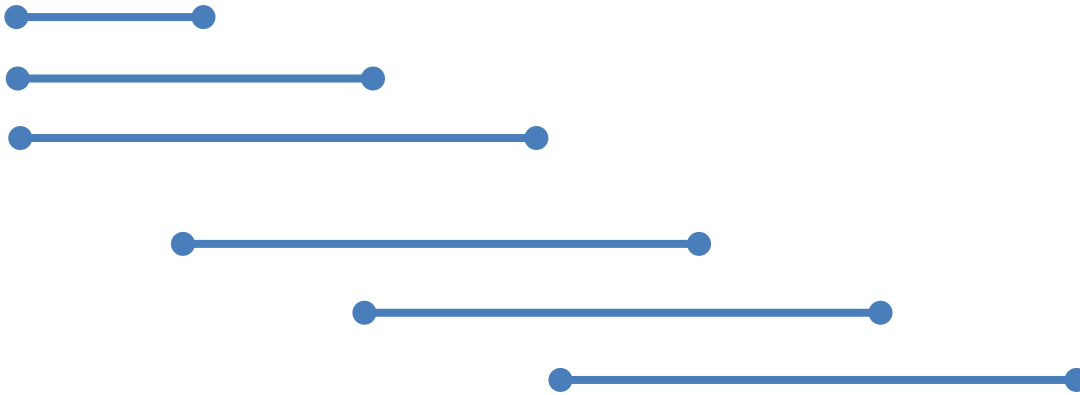
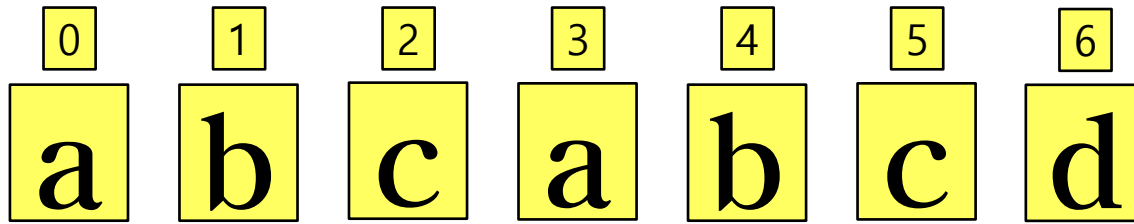
4

right-left

1. 첫번째 포인터(right)가 0번방부터 시작한다.
2. 중복되는 문자 발생시 다시 시작한다.
3. 중복 발생전  $\text{max} = 3$  (right-left) 갱신한다
4. 중복 발생 이후 부터 카운트 한다.

1. 중복되는 부분 저장 방식?

## 코딩화



right 1 - light 0 :1  
 right 2 - light 0 :2  
 right 3 - light 0 :3  
 right 4 - light 1 :3  
 right 5 - light 2 :3  
 right 6 - light 3 :3  
 right 7 - light 3 :4

1

Key	Value
a	2
b	1
c	1

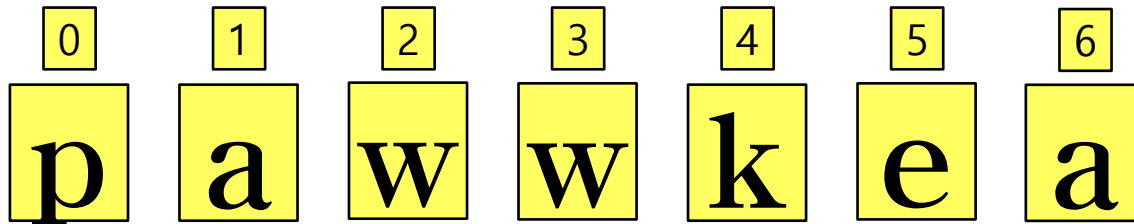
2

right-left

3

`Math.max(max, right - left);`

# 코딩화



```
right 1 left 0 :1
right 2 left 0 :2
right 3 left 0 :3
right 4 left 3 :1
right 5 left 3 :2
right 6 left 3 :3
right 7 left 3 :4
```

1

Key	Value
w	2
p	1
a	1

2

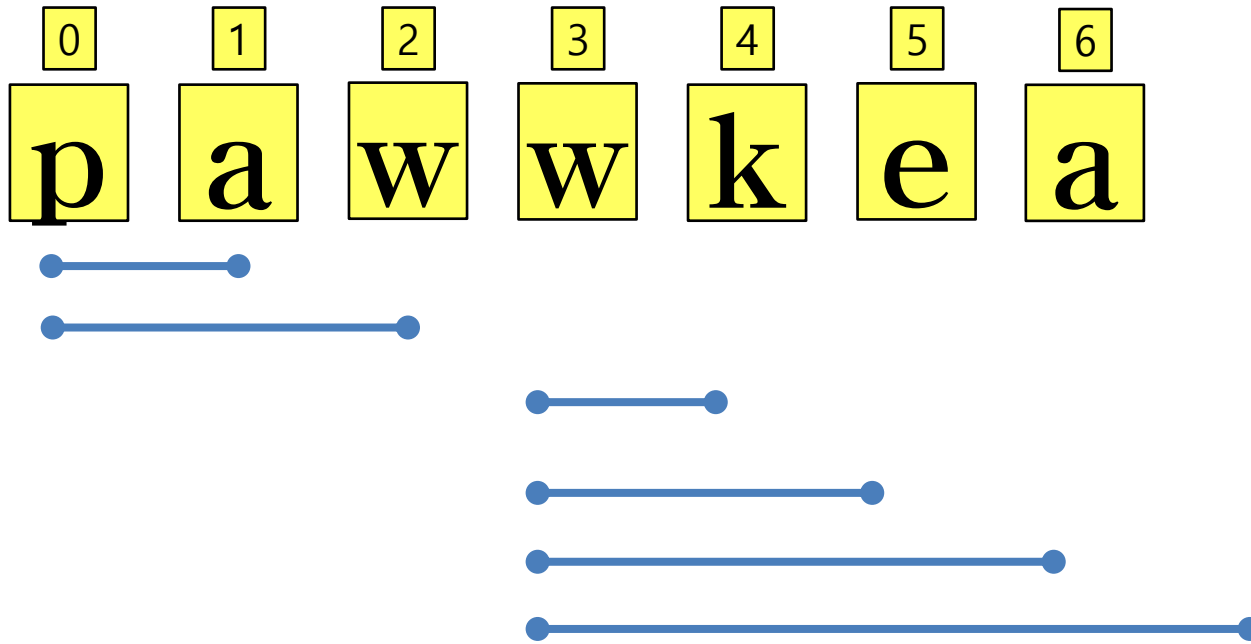
right-left

3

`Math.max(max, right - left);`

counter > 1

## 코딩화



right 1 left 0 :1  
right 2 left 0 :2  
right 3 left 0 :3  
right 4 left 3 :1  
right 5 left 3 :2  
right 6 left 3 :3  
right 7 left 3 :4

1

{ 1,0,0,0,1,0,0,0....1...1.}

2

right-left

3

Math.max(max, right - left);



# 시간복잡도/공간복잡도 계산

## 시간복잡도

1. 대상(Source) : 문제에서 입력받은 파라미터(array 등) (속도)  
Time Complexity :  $O(N)$   
대상 : String s  
이유 : s의 길이만큼 실행

## 공간복잡도

2. 대상(Source) : 실제 사용되는 저장 공간을 계산(메모리 사용량)  
예) 프로그램을 실행 및 완료하는데 필요한 저장공간  
Space Complexity :  $O(n)$   
대상 : `Map<Character, Integer> map = new HashMap<>();`  
이유 : s의 단어를 한개씩 키로 저장

## 참고

- $O(1)$  : 스택, 큐, Map
- $O(n)$  : for문 => 데이터를 한번씩 다 호출하니까 (제일 많음)
- $O(\log N)$  : sort, priorityQueue, binary Search Tree, Tree
- $O(k \log N)$  : k번만큼 소팅하는 경우
- $O(n^2)$  : 이중 for문
- $O(m*n)$  : 이중 for문인데, n이 다른 경우 bfs, dfs 류 ( 예 n=100 인데 m=5인 경우)

## 최대 2 개의 고유 문자가있는 가장 긴 부분 문자열 (Longest Substring with At Most Two Distinct Characters)

### 설명

String  $s$ 가 주어집니다.  
최대 두 개의 고유 문자 를 포함하는 가장 긴 부분 문자열의 길이를 리턴하세요

### 입출력

**Input:**  $s = \text{"eceba"}$

**Output:** 3

**Explanation:** "ece"

**Input:**  $s = \text{"ccaabbbb"}$

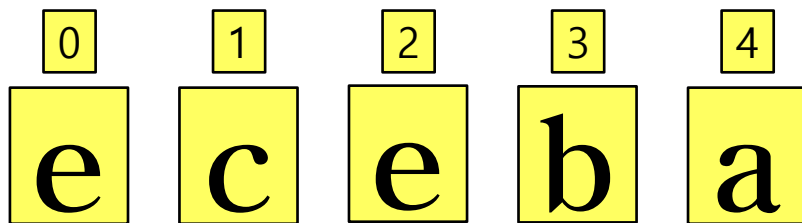
**Output:** 5

**Explanation:** "aabbbb"

### 제한사항

$1 \leq s.length \leq 10^4$   
 $s$  consists of English letters.

## 문제분석



3

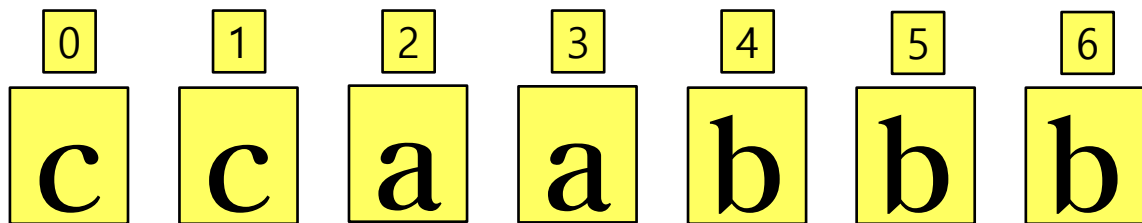
2

right-left

1. 첫번째 포인터(right)가 0번방부터 시작한다.
2. 단어2개 까지 허용
3. 단어가 3개가 되는 시점 중지
4.  $\text{max} = 3$  (right-left) 갱신한다
5. 이후 부터 카운트 한다.

1. 중복되는 부분 저장 방식?

## 문제분석



4

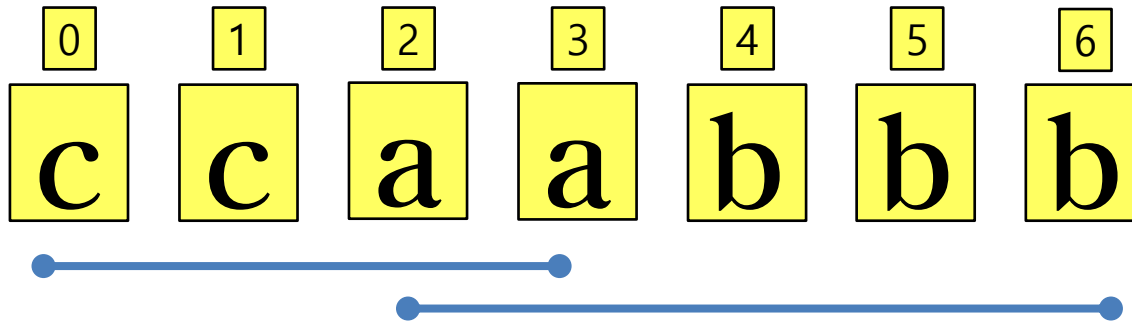
5

right-left

1. 첫번째 포인터(right)가 0번방부터 시작한다.
2. 단어2개 까지 허용
3. 단어가 3개가 되는 시점 중지
4.  $\text{max} = 3$  (right-left) 갱신한다
5. 이후 부터 카운트 한다.

1. 중복되는 부분 저장 방식?

## 코딩화



right 1 - left 0 :1  
right 2 - left 0 :2  
right 3 - left 0 :3  
right 4 - left 0 :4  
right 5 - left 2 :3  
right 6 - left 2 :4  
right 7 - left 2 :5

1

Key	Value
a	2
b	1
c	2

counter=3

2

right-left

3

`Math.max(max, right - left);`

# 시간복잡도/공간복잡도 계산

## 시간복잡도

1. 대상(Source) : 문제에서 입력받은 파라미터(array 등) (속도)  
Time Complexity :  $O(N)$   
대상 : String s  
이유 : s의 길이만큼 실행

## 공간복잡도

2. 대상(Source) : 실제 사용되는 저장 공간을 계산(메모리 사용량)  
예) 프로그램을 실행 및 완료하는데 필요한 저장공간  
Space Complexity :  $O(1)$   
대상 : `Map<Character, Integer> map = new HashMap<>();`  
이유 : 키를 3개만 저장하므로

## 참고

$O(1)$  : 스택, 큐, Map  
 $O(n)$  : for문 => 데이터를 한번씩 다 호출하니까 (제일 많음)  
 $O(\log N)$  : sort, priorityQueue, binary Search Tree, Tree  
 $O(K \log N)$  : k번만큼 소팅하는 경우  
 $O(n^2)$  : 이중 for문  
 $O(m*n)$  : 이중 for문인데, n이 다른 경우 bfs, dfs 류 (예 n=100 인데 m=5인 경우)

## 문자열에서 모든 아나그램 찾기 (FindAllAnagramInAString)

### 설명

두 개의 문자열이 주어집니다. String s, p  
p의 문자열이 s의 문자열에 특정인덱스에서부터 모든 아나그램 찾아서 인덱스를 리턴하세요

### 입출력

**Input:** s = "bacdgabcda", p = "abcd"

**Output:** [0,5,6]

**Explanation:**

0번 인덱스 bacd

5번 인덱스 abcd

6번 인덱스 bcda

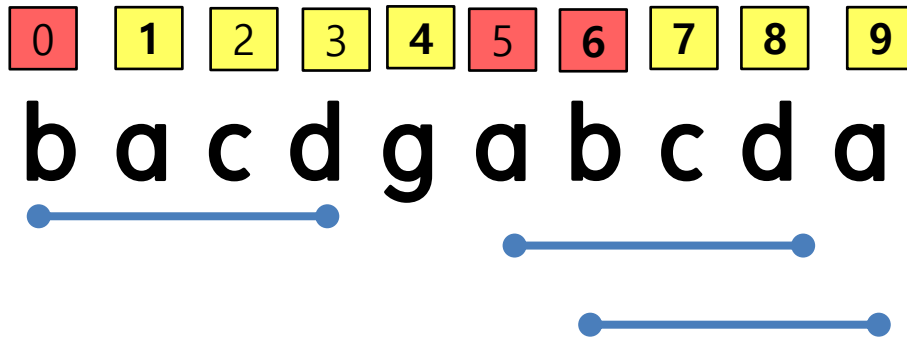
p=abcd는 s에 특정 인덱스에 대입했을때,  
아나그램(순서는 상관없이 단어일치) 되는 시점을 반환합니다.

## 제한사항

$1 \leq s.length, p.length \leq 3 * 10^4$   
s and p consist of lowercase English letters.

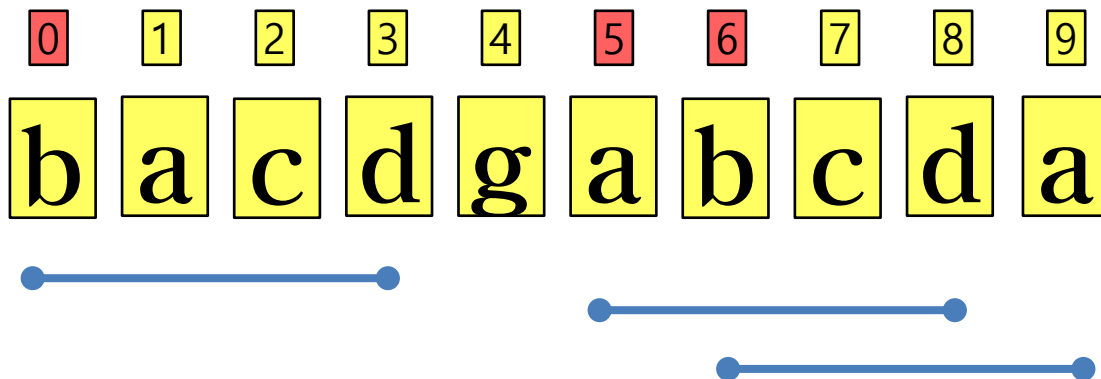


## 문제분석



1. abcd가 소스문자열에서 나오는 부분을 검색한다.
2. 나오는 시점부터 모든문자가 있는지 체크한다.

## 코딩화



1

Key	Value
a	1
b	1
c	1
d	1

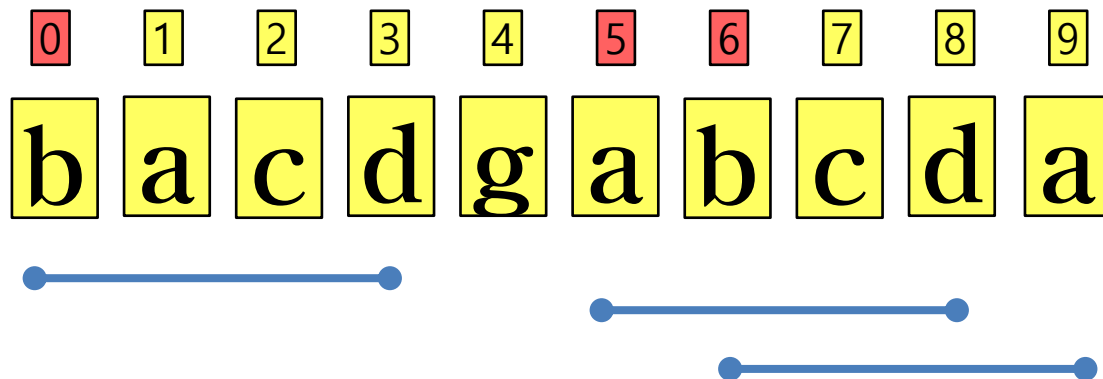
counter=4

2

Key	Value
a	0
b	0
c	0
d	0

counter=0

## 코딩화

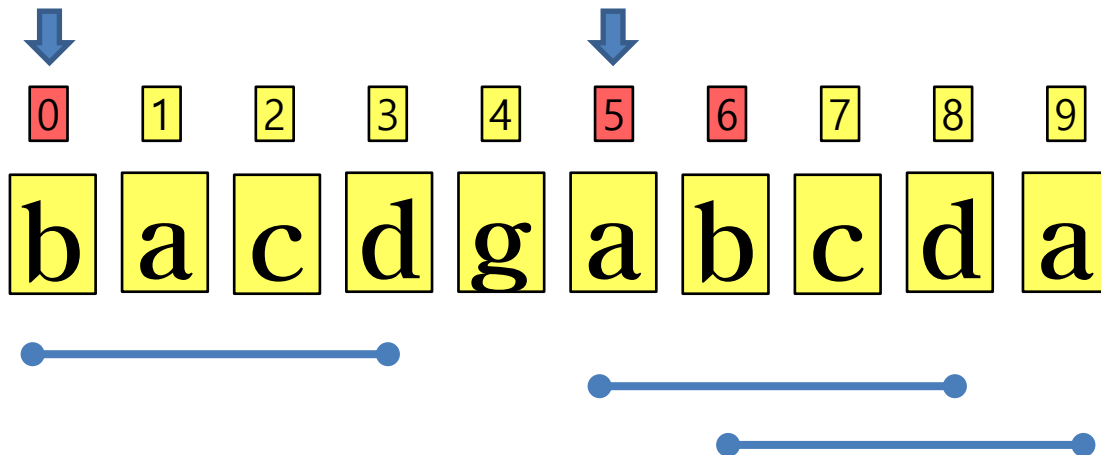


{ 1,1,1,1,0,0,0,0,0,0.... }



배열을 이용한 키값,  
알파벳 26개 자리표시

코딩화



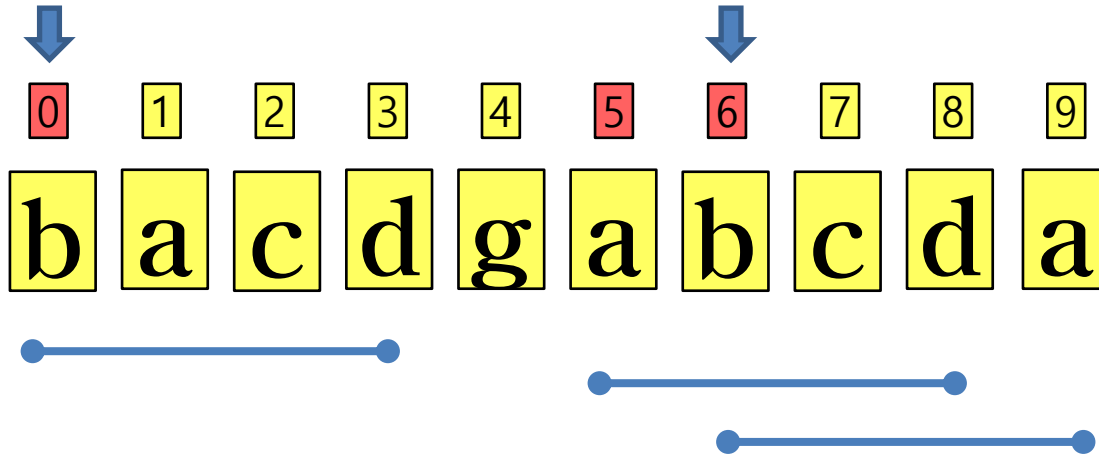
Key	Value
a	0
b	1
c	0
d	0

counter=1

Key	Value
a	-1
b	1
c	0
d	0

counter=1

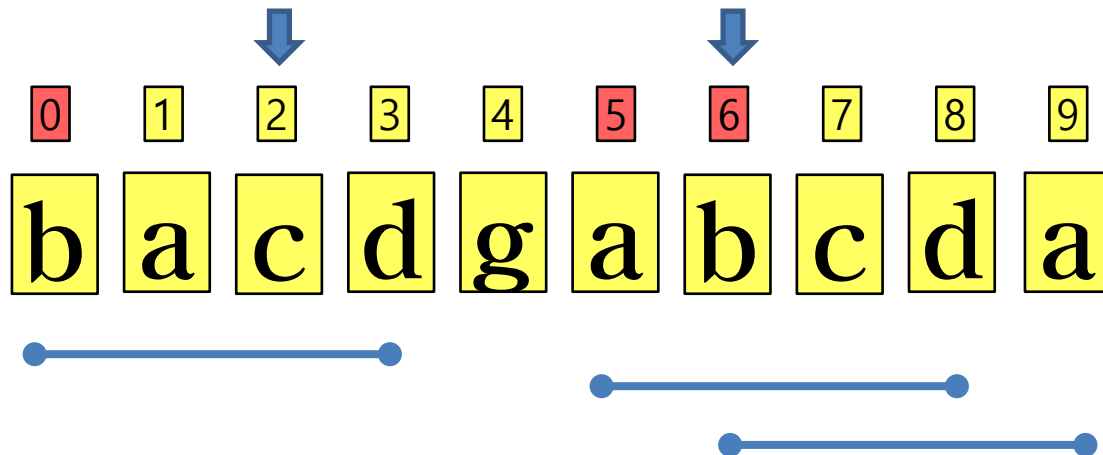
코딩화



Key	Value
a	-1
b	0
c	0
d	0

counter=0

코딩화



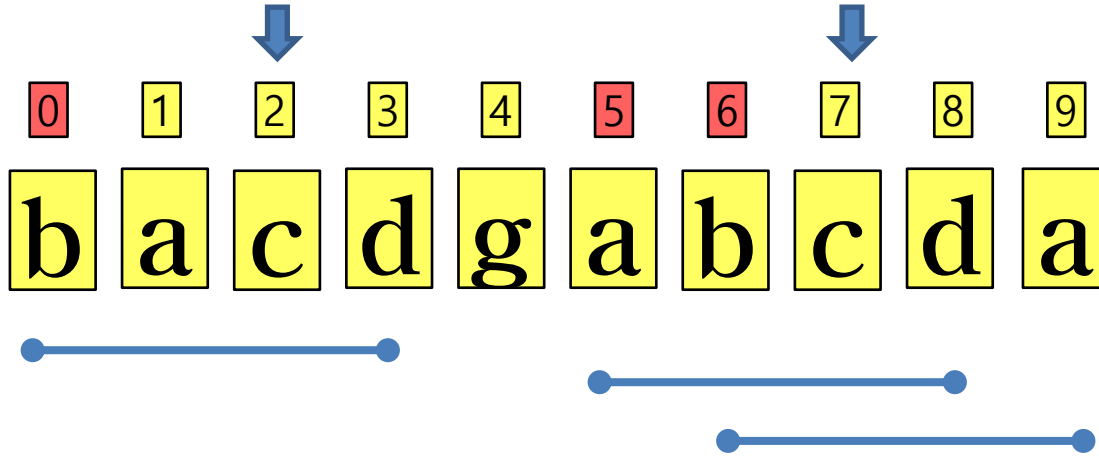
Key	Value
a	0
b	0
c	0
d	0

counter=0

Key	Value
a	0
b	0
c	1
d	0

counter=1

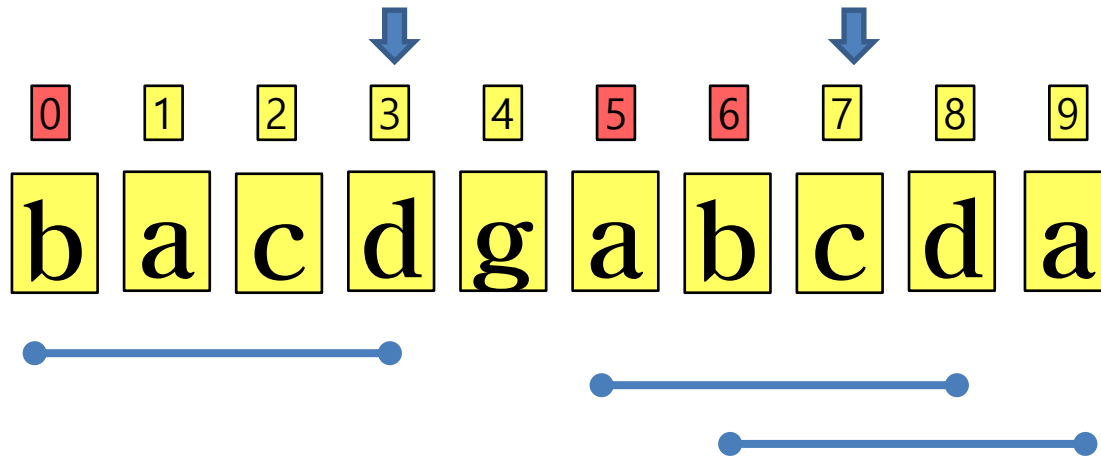
코딩화



Key	Value
a	0
b	0
c	0
d	0

counter=0

코딩화

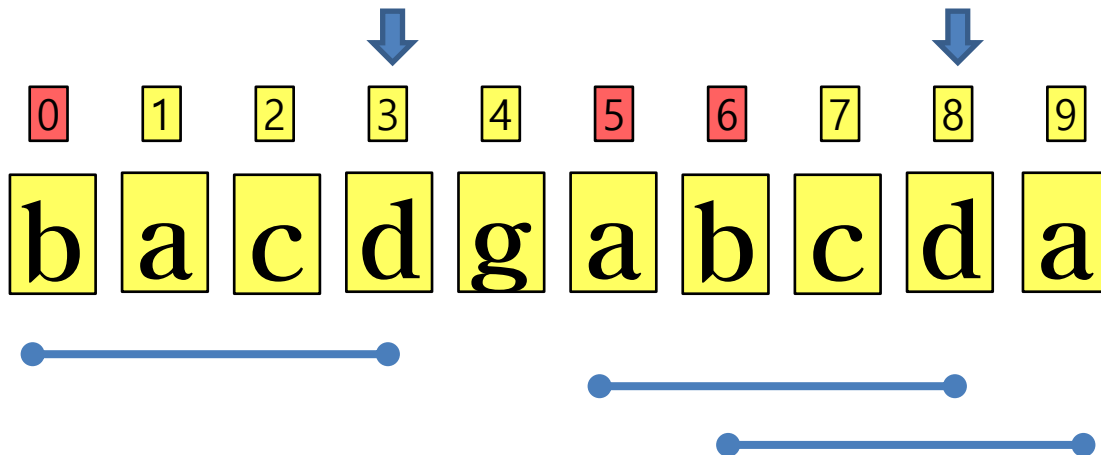


Key	Value
a	0
b	0
c	0
d	1

counter=0



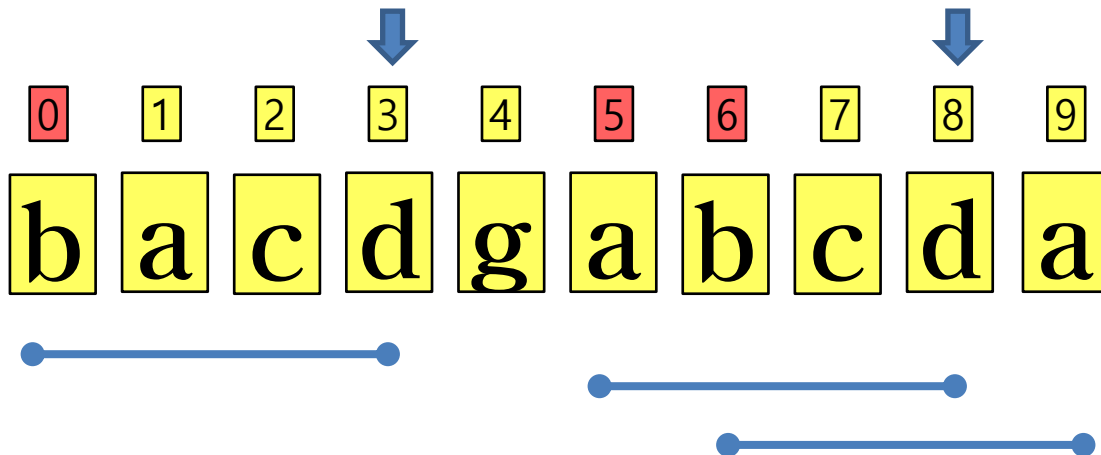
코딩화



Key	Value
a	0
b	0
c	0
d	0

counter=0

코딩화



Key	Value
a	0
b	0
c	0
d	0

counter=0

# 시간복잡도/공간복잡도 계산

## 시간복잡도

1. 대상(Source) : 문제에서 입력받은 파라미터(array 등) (속도)  
Time Complexity :  $O(N*M)$   
대상 : String s  
이유 : s의 길이만큼 실행 , p의 길이만큼 실행

## 공간복잡도

2. 대상(Source) : 실제 사용되는 저장 공간을 계산(메모리 사용량)  
예) 프로그램을 실행 및 완료하는데 필요한 저장공간  
Space Complexity :  $O(1)$   
대상 : `int[] pArr = new int[26]`  
이유 : 알파벳 26개 한정

## 참고

$O(1)$  : 스택, 큐, Map  
 $O(n)$  : for문 => 데이터를 한번씩 다 호출하니까 (제일 많음)  
 $O(\log N)$  : sort, priorityQueue, binary Search Tree, Tree  
 $O(K \log N)$  : k번만큼 소팅하는 경우  
 $O(n^2)$  : 이중 for문  
 $O(m*n)$  : 이중 for문인데, n이 다른 경우 bfs, dfs 류 ( 예 n=100 인데 m=5인 경우 )