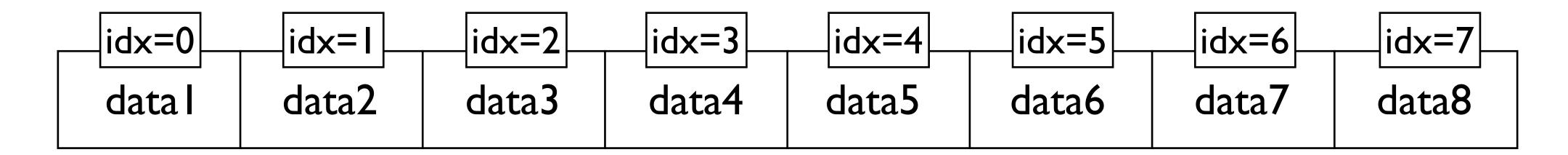
COSE213: Data Structure

Lecture 3 - 스택(Stacks)

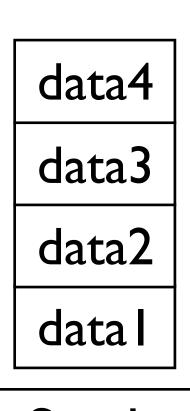
Minseok Jeon 2024 Fall

리뷰: 배열 (Array)

배열(Array) 자료구조: 동일한 데이터 타입을 가진 값들을 연속된 공간에 저장하는 자료구조.

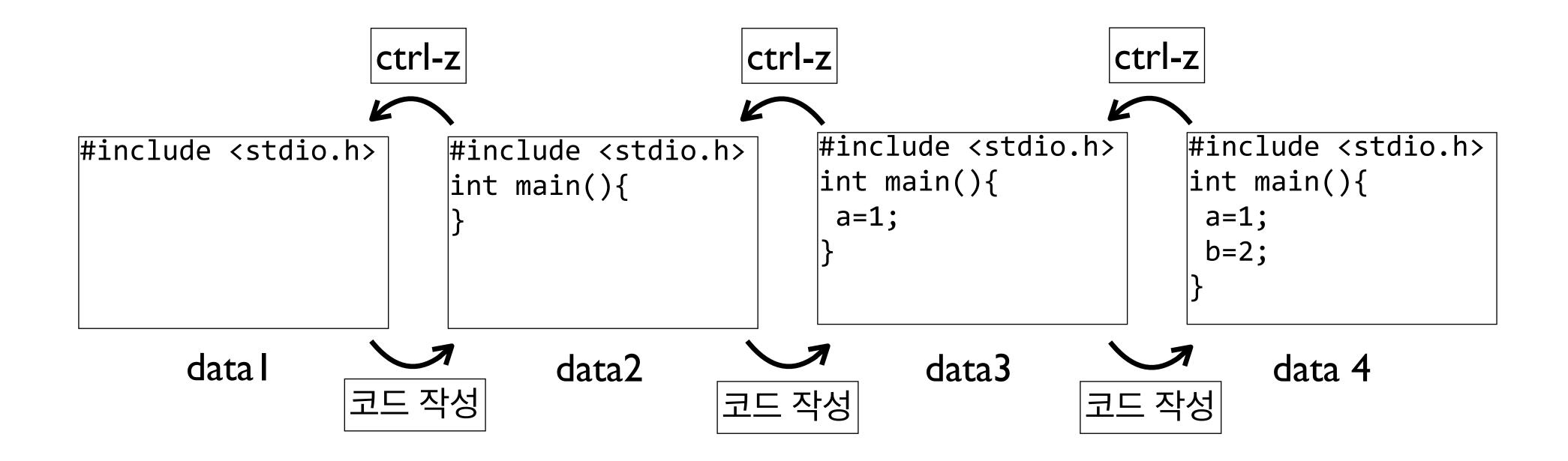


- 배열의 추상 자료형 (Abstract Data Type):
 - create(type, size) : 주어진 타입(type)과 길이(size)를 가지는 배열을 생성
 - read(arr,index):배열(arr)에서 주어진 인덱스(index)에 해당하는 자료를 반환
 - update(arr,index,value):배열(arr)에서 주어진 인덱스(index) 위치에 새로운 데이터(value)를 저장
- 배열은 다른 자료구조(e.g., 스택)들을 구현하는데 사용될 수 있음



Stack

• 문제: 되돌리기 (Ctrl-z) 구현을 위한 코드 작성 데이터 저장



- 문제: 되돌리기 (Ctrl-z) 구현을 위한 코드 작성 데이터 저장
 - 특징 I: 데이터간 (시간) 순서가 있음

최근 데이터

#include <stdio.h>

data l

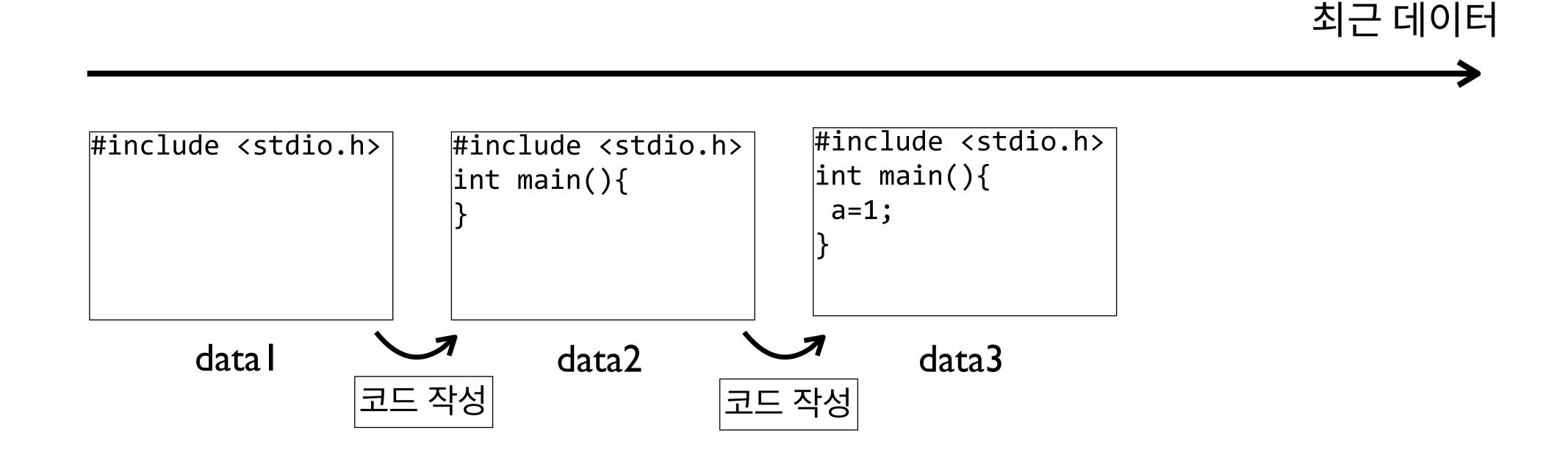
- 문제: 되돌리기 (Ctrl-z) 구현을 위한 코드 작성 데이터 저장
 - 특징 I:데이터간 (시간) 순서가 있음

최근데이터
#include <stdio.h>
int main(){
}

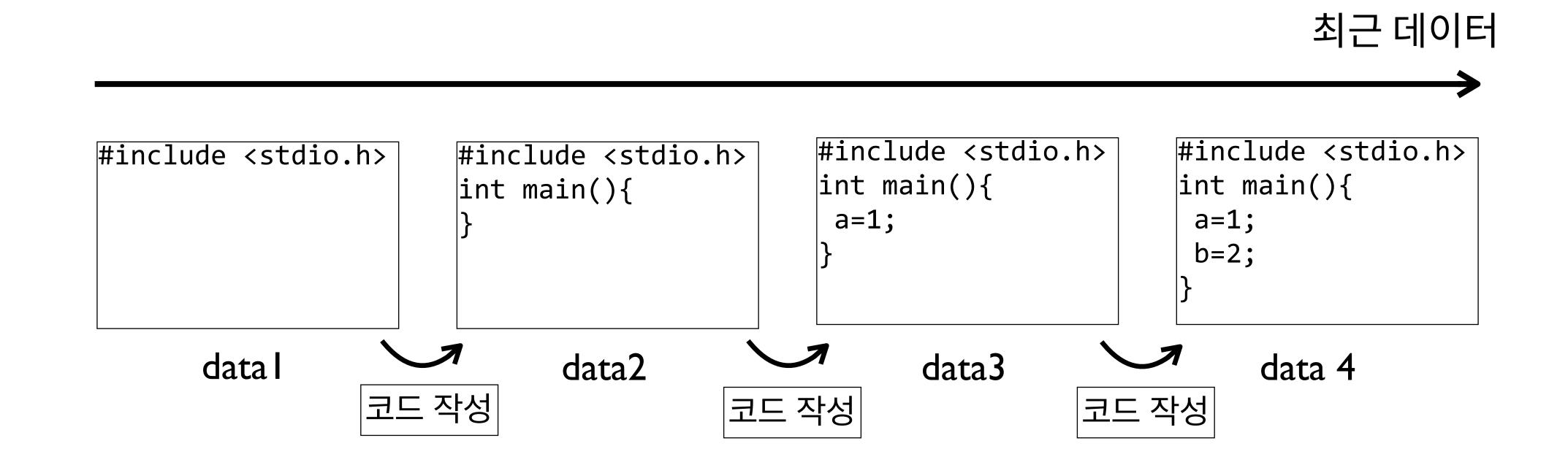
datal

data2
코드 작성

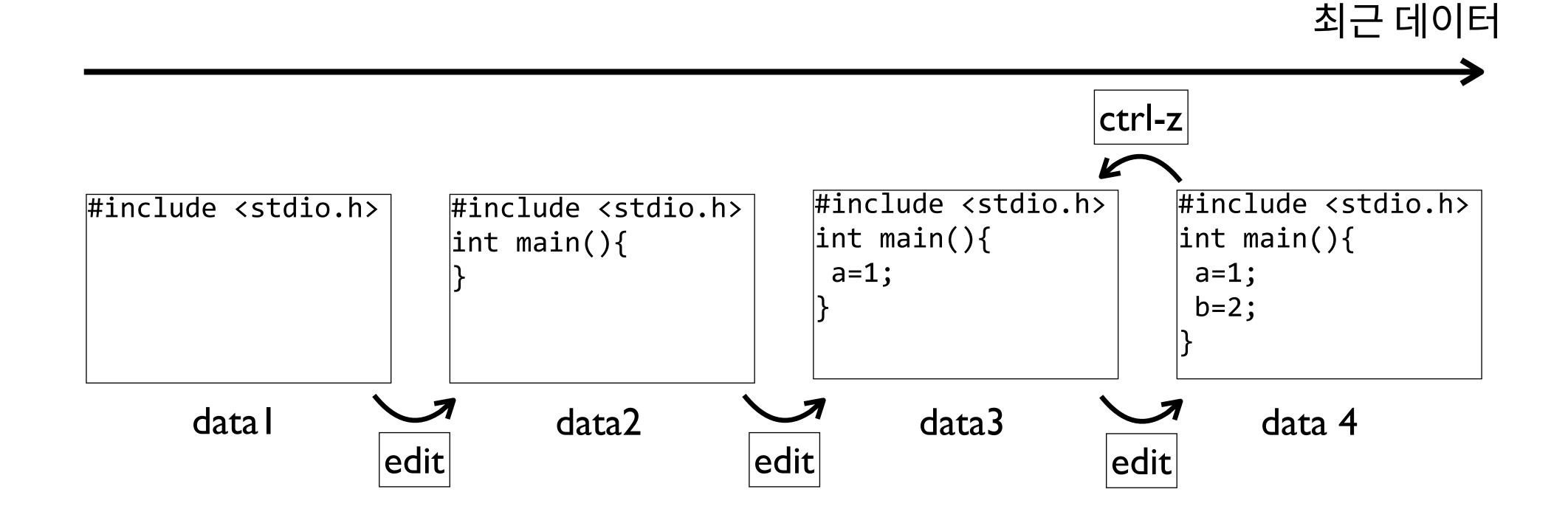
- 문제: 되돌리기 (Ctrl-z) 구현을 위한 코드 작성 데이터 저장
 - 특징 I:데이터간 (시간) 순서가 있음



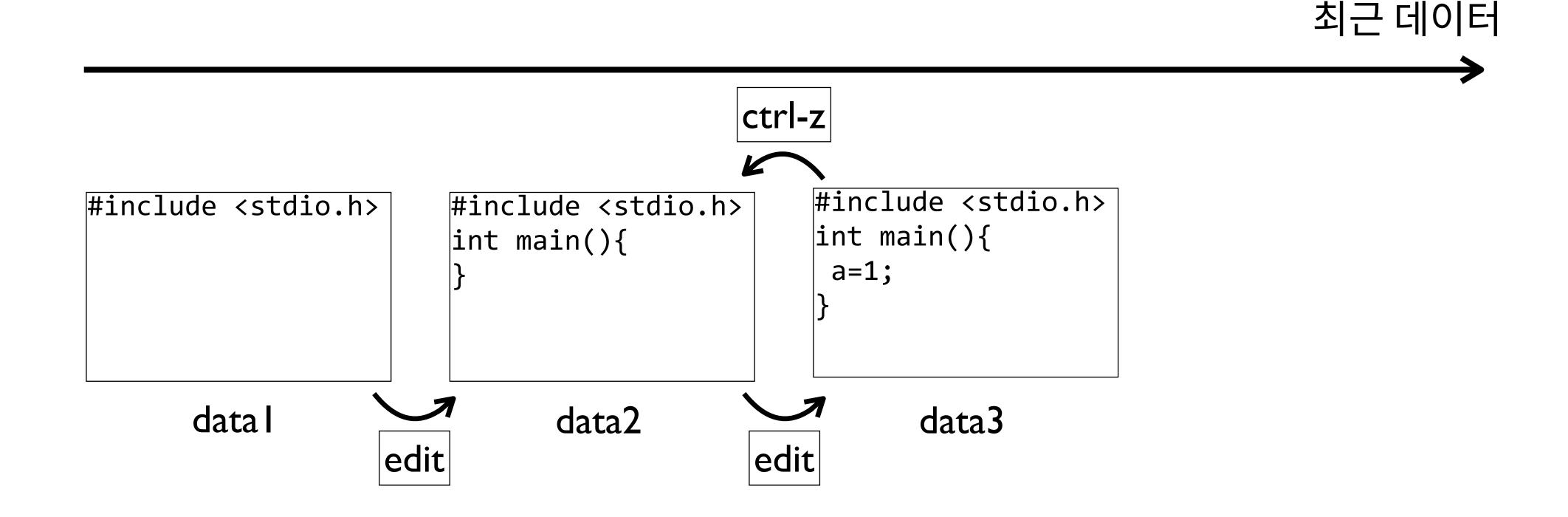
- 문제: 되돌리기 (Ctrl-z) 구현을 위한 코드 작성 데이터 저장
 - 특징 I:데이터간 (시간) 순서가 있음



- 문제: 되돌리기 (Ctrl-z) 구현을 위한 코드 작성 데이터 저장
 - 특징 I: 데이터간 (시간) 순서가 있음
 - 특징 2: 가장 최근(Last) 데이터에 접근해야함



- 문제: 되돌리기 (Ctrl-z) 구현을 위한 코드 작성 데이터 저장
 - 특징 I:데이터간 (시간) 순서가 있음
 - 특징 2: 가장 최근(Last) 데이터에 접근해야함



- 문제: 되돌리기 (Ctrl-z) 구현을 위한 코드 작성 데이터 저장
 - 특징 I:데이터간 (시간) 순서가 있음
 - 특징 2: 가장 최근(Last) 데이터에 접근해야함

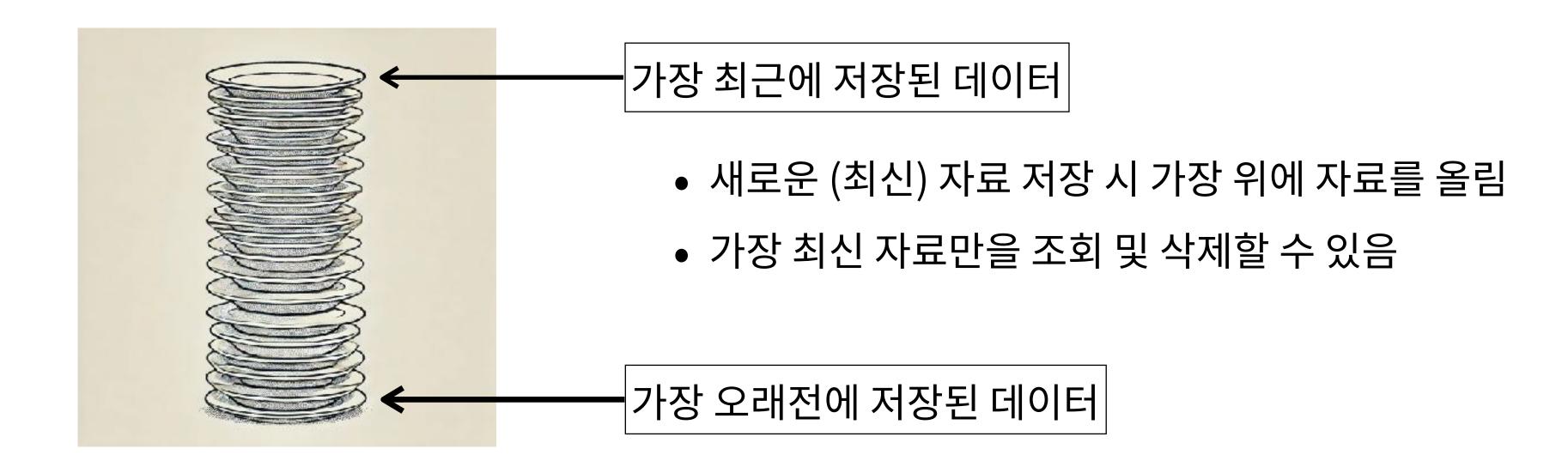
#include <stdio.h>
int main(){
}

data l

data 2

최근 데이터

- 문제: 되돌리기 (Ctrl-z) 구현을 위한 코드 작성 데이터 저장
 - 특징 I: 데이터간 (시간) 순서가 있음
 - 특징 2: 가장 최근(Last) 데이터에 접근해야함
- 필요한 자료구조의 형태:

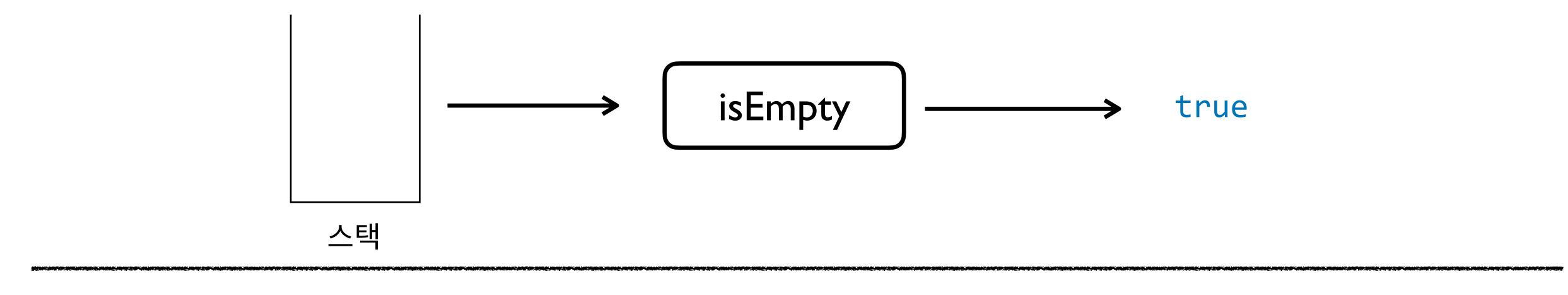


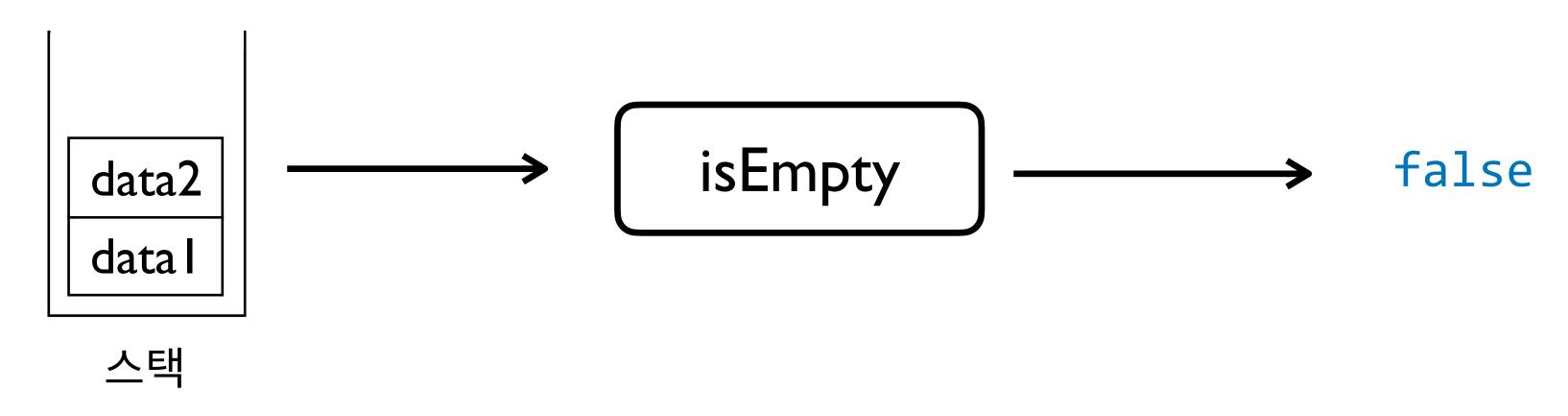
해결책: 스택 (Stack)

- 스택(Stack): 후입선출(LIFO: Last In, First Out) 원칙을 따르는 자료구조
- 스택 자료구조는 다음의 기능들을 제공함 (스택의 추상 자료형):
 - create():비어있는 스택을 생성 후 반환
 - isEmpty(s): 스택 s가 비어있는지 확인함
 - isFull(s): 스택 s가 꽉 차있는지 확인함
 - push(s,x): 스택 s의 가장 위에 주어진 새로운 데이터 x를 추가
 - pop(s): 스택 s의 가장 위에 있는 데이터를 삭제하고 반환
 - peek(s): 스택 s의 가장 위 데이터를 제거하지 않고 반환

isEmpty

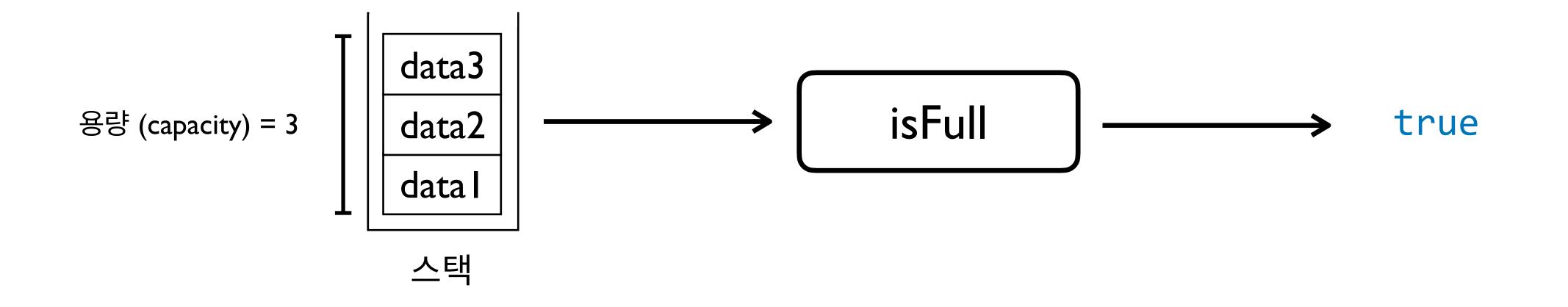
• isEmpty:스택이 비어있으면 true를 아니면 false를 반환





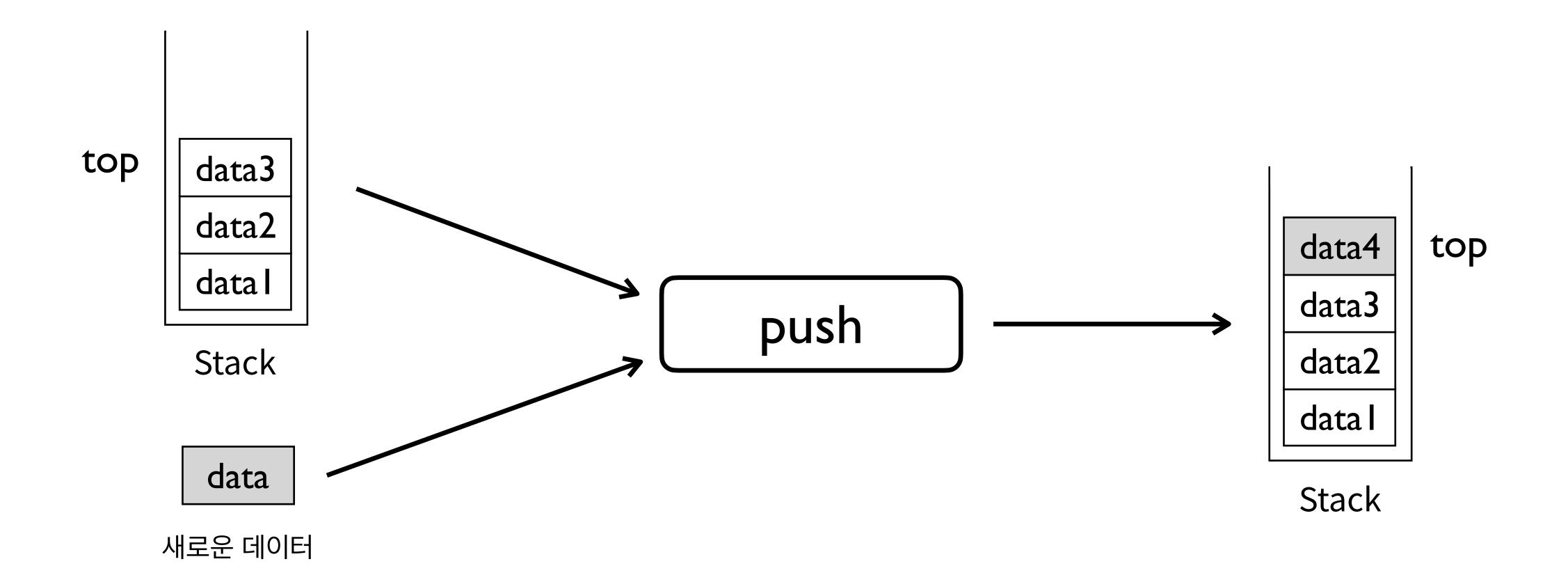
isFull

• isFull :스택이 가득 차 있으면 true를 아니면 false를 반환



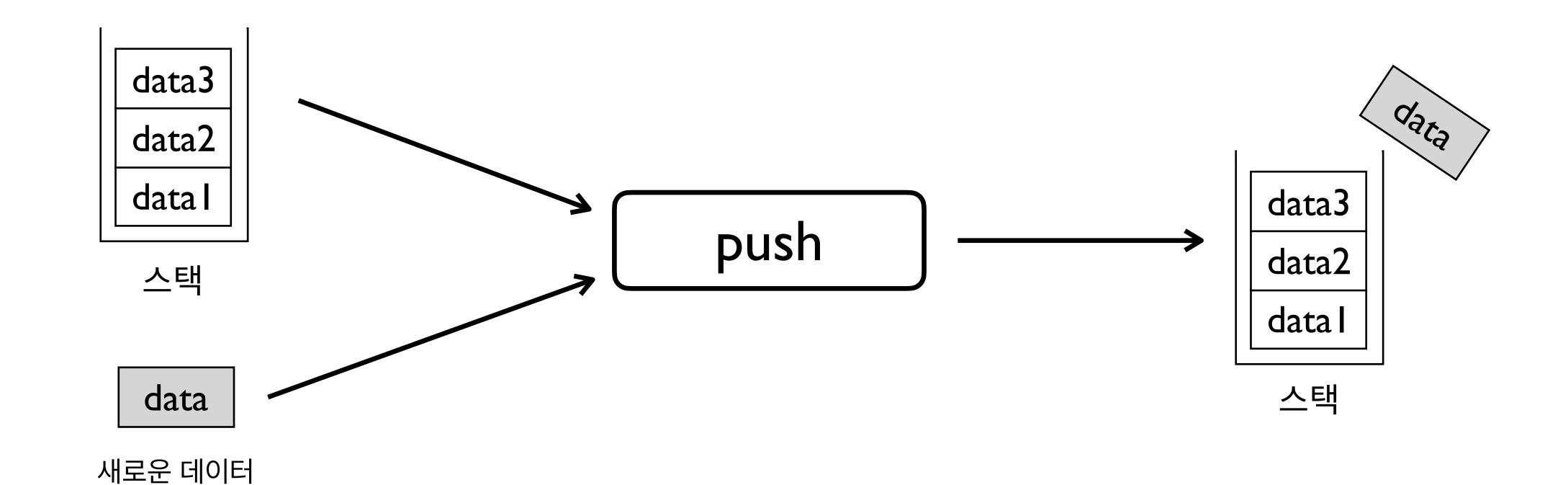
push

- push : 스택(stack)의 가장 위(top)에 주어진 새로운 데이터를 추가
 - 추가된 데이터가 스택의 가장 위에 위치하게 됨



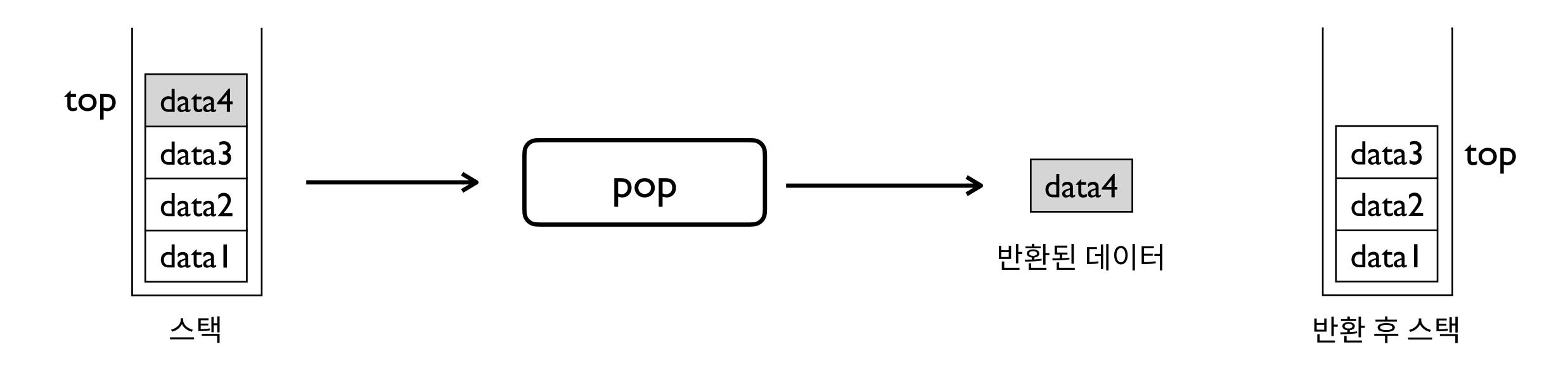
push

- push : 스택(stack)의 가장 위(top)에 주어진 새로운 데이터를 추가
 - 추가된 데이터가 스택의 가장 위에 위치하게 됨
 - 추가할 공간이 없을 때 데이터를 추가할 경우 overflow 발생



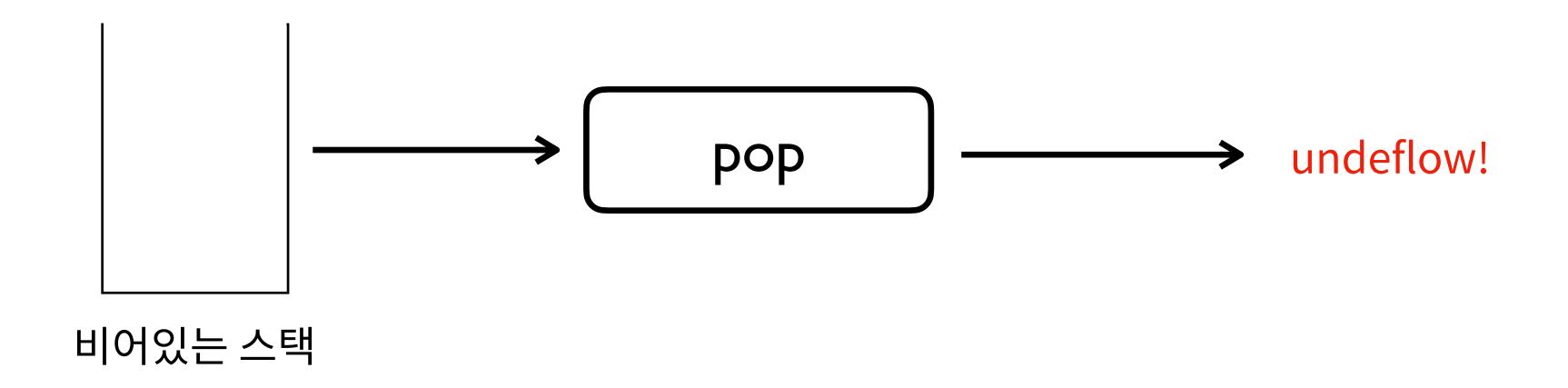
pop

- pop : 스택(Stack) 의 가장 위(top)에 있는 요소를 삭제하고 반환
 - pop이 실행되기 전 위에서 두번째 데이터가 pop이 실행된 후 가장 위(top)에 위치하게 됨



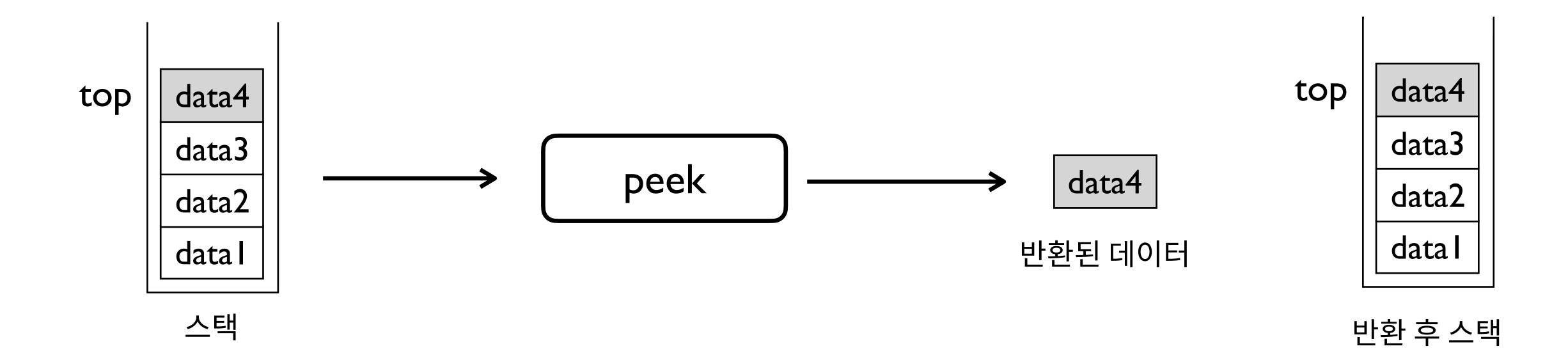
pop

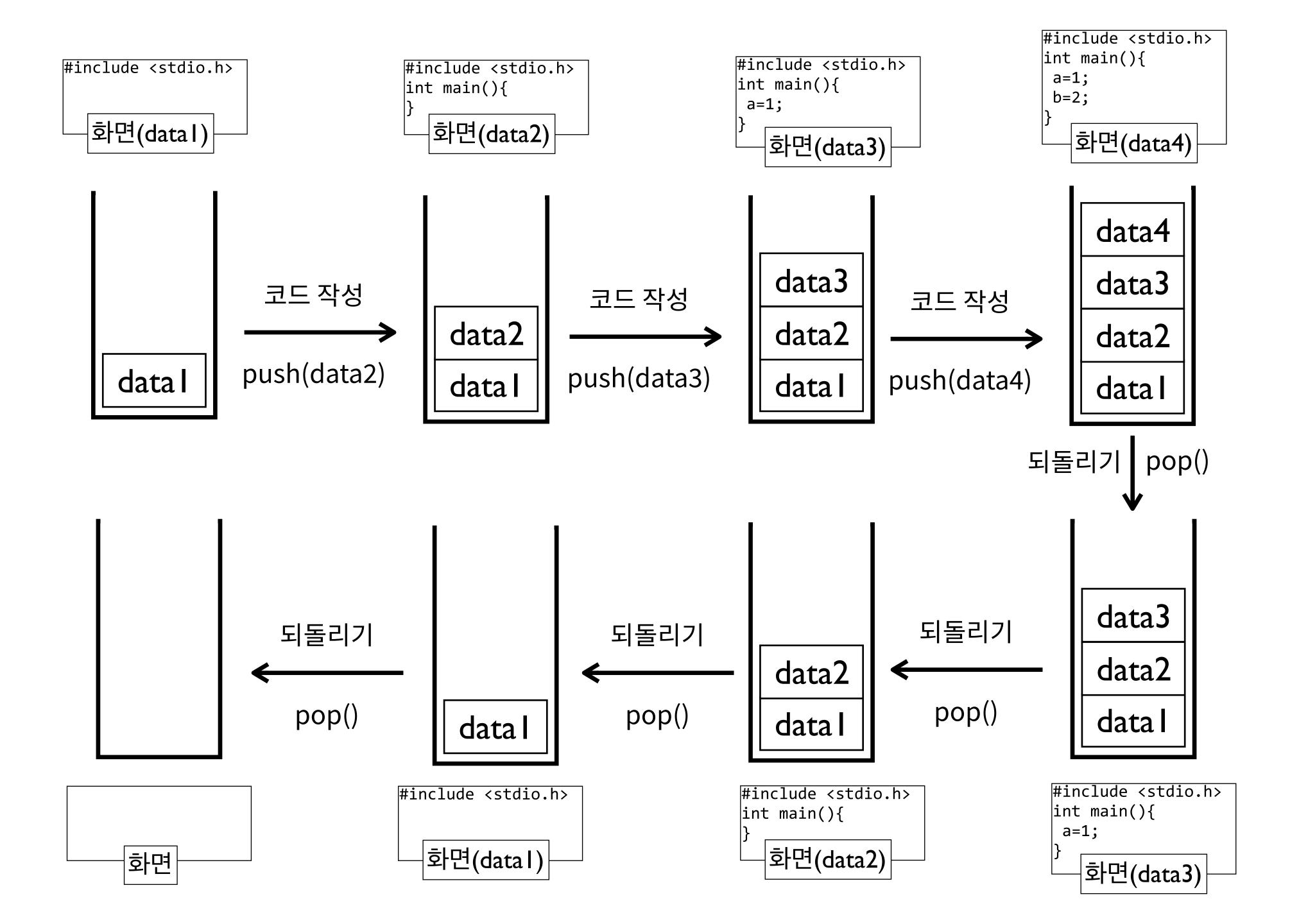
- ▶ pop : 스택(Stack) 의 가장 위(top)에 있는 요소를 삭제하고 반환
 - pop이 실행되기 전 위에서 두번째 데이터가 pop이 실행된 후 가장 위(top)에 위치하게 됨
 - 비어있는 스택에서 pop을 실행 할 경우 underflow 발생



peek

- peek : 스택의 맨 위 항목을 제거하지 않고 반환
 - Peek 실행 전후로 스택의 상태는 변하지 않음





- 스택을 이용하여 주어진 코드에서 소괄호 (), 중괄호 {}, 대괄호 []의 짝이 맞는지 검사할 수 있음.
 - 괄호의 검사조건은 다음의 세가지임

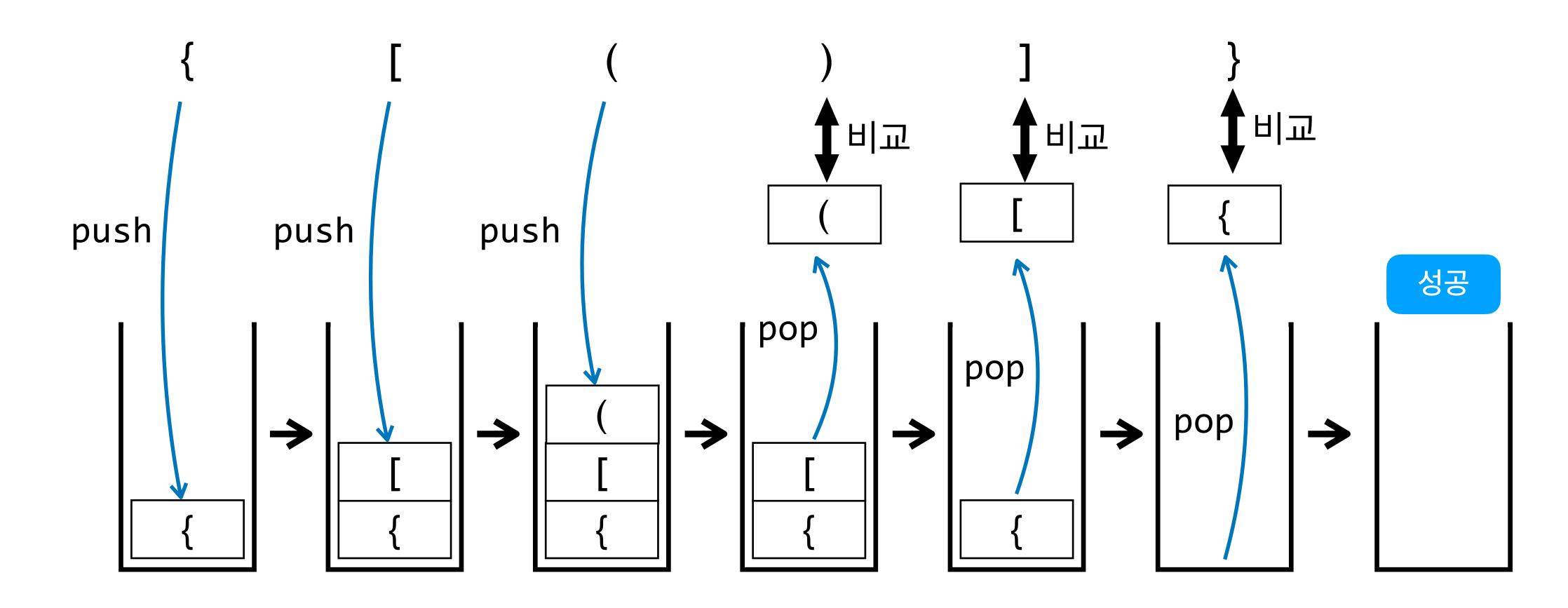
조건 1: 왼 괄호와 오른 괄호의 개수가 같아야함.

조건 2: 같은 타입의 괄호에서 왼 괄호는 오른 괄호보다 먼저 나와야함.

조건 3: 서로 다른 타입의 왼 괄호와 오른 괄호 쌍은 서로 교차하면 안됨.

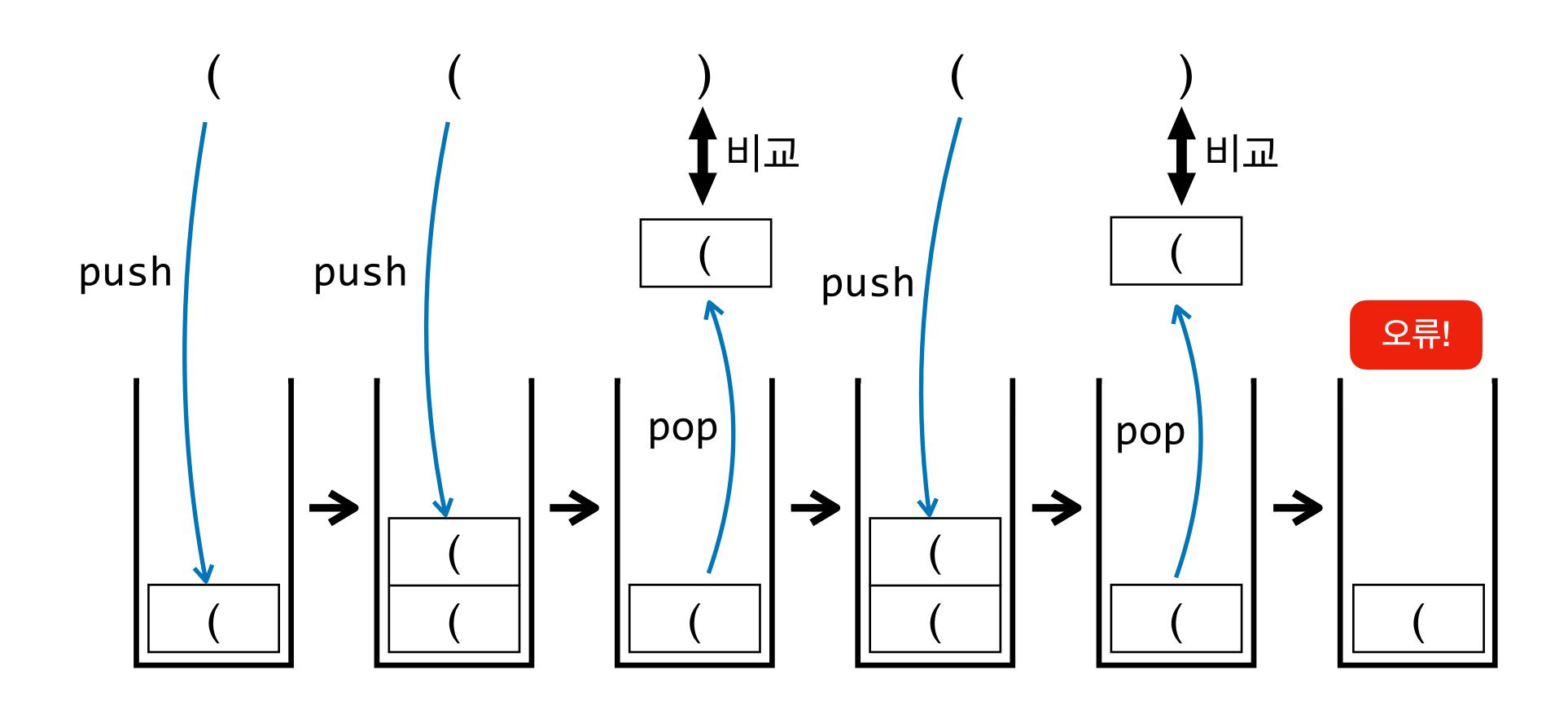
코드	괄호 검사
{A[(i+I)]=0;}	
if((i==0) && (j==0)	
A[(I+I]) = 0;	

• 스택을 이용하여 주어진 코드에서 소괄호 (), 중괄호 {}, 대괄호 []의 짝이 맞는지 검사할 수 있음.

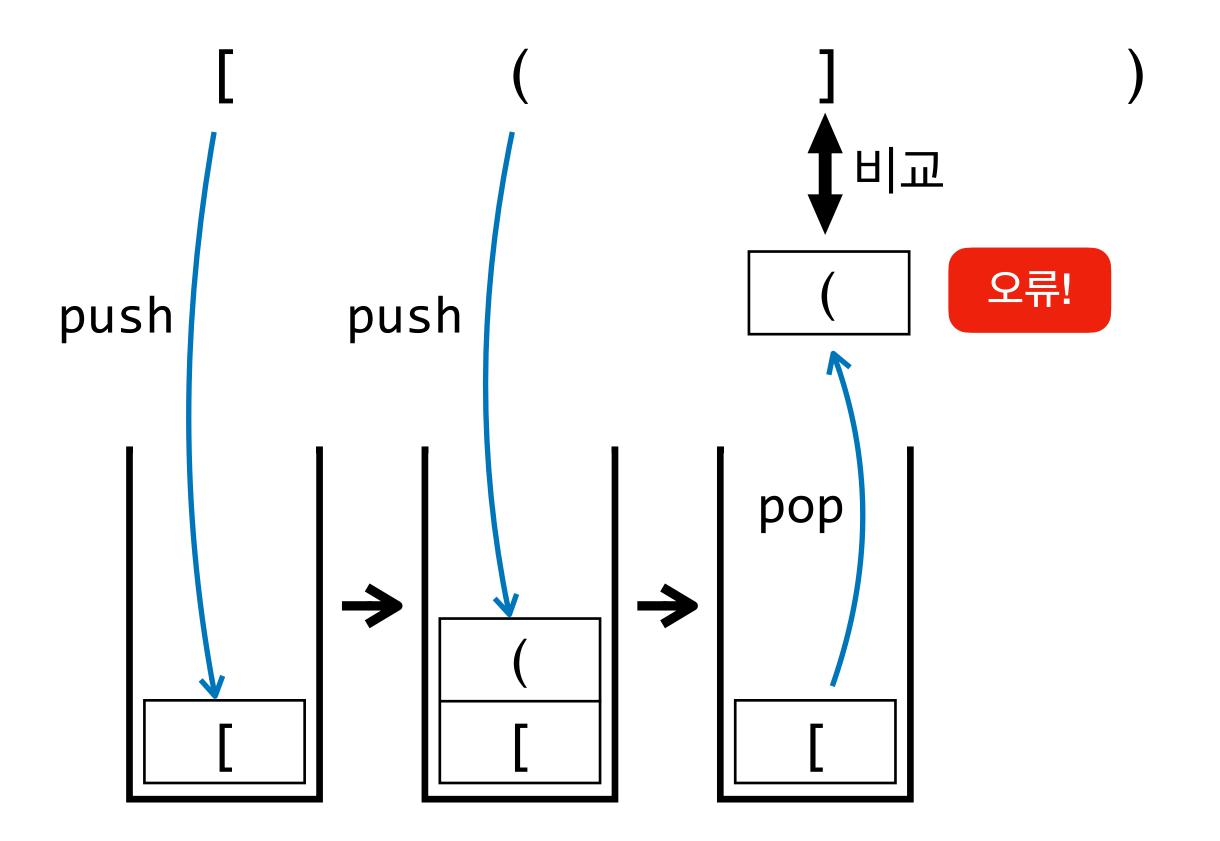


● 스택을 이용하여 주어진 코드에서 소괄호 (), 중괄호 {}, 대괄호 []의 짝이 맞는지 검사할 수 있음.

코드: if((i==0) && (j==0)



• 스택을 이용하여 주어진 코드에서 소괄호 (), 중괄호 {}, 대괄호 []의 짝이 맞는지 검사할 수 있음.



```
procedure is ValidParentheses(\langle t_1, t_2, ..., t_n \rangle)
 s \leftarrow createStack()
 for i=1 to n do
   if t_i = (' \text{ or } t_i = ' \{' \text{ or } t_i = ' [' \text{ then } t_i = ' ]' 
    push(s, t_i)
   end if
   if t_i = ')' or t_i = '}' or t_i = ']' then
     x \leftarrow pop(s)
     if isMatching(x, t_i) = false then
      return false
     end if
   end if
 return isEmpty(s)
end procedure
```

```
procedure isMatching(a, b)
 if a = ('and b = ')' then
  return true
 elif a = {a = b} and b = {b = b} then
  return true
 elif a = ['] and b = ']' then
  return true
 else
  return false
 end if
end procedure
```

스택의 응용: 후위 표기 수식의 계산

• 중위 표기 수식: 연산자를 피연산자 사이에 표기하는 방법

A+B, 5+A*B

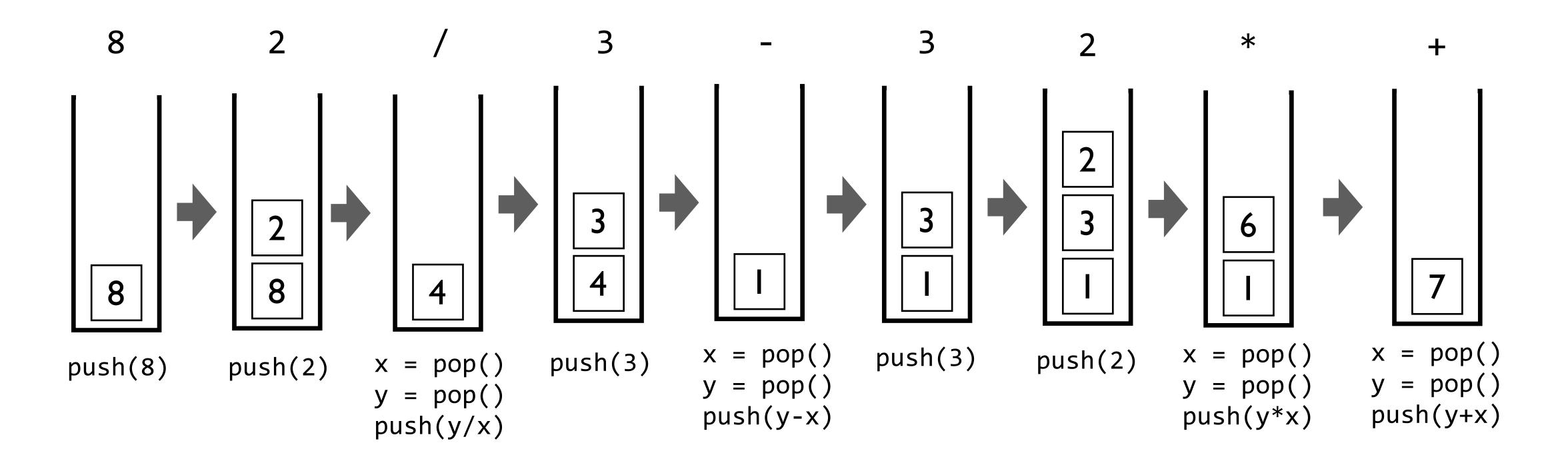
• 후위 표기 수식: 연산자를 피연산자 뒤에 표기하는 방법

A B +, 5 A B * +

- 후위 표현식을 사용하는 이유
 - 괄호를 사용하지 않고도 계산해야할 순서를 명확하게 알 수 있음
 - 연산자의 우선순위를 생각할 필요 없음
 - 수식을 읽으면서 바로 계산할 수 있음

스택의 응용: 후위 표기 수식의 계산

• 후위 표현식:



스택의 응용: 후위 표기 수식의 계산

```
procedure evaluatePostfix(\langle t_1, t_2, ..., t_n \rangle)
  s \leftarrow createStack()
 for i=1 to n do
 if is Operand(t_i) then
   push(s, t_i)
  else
   x \leftarrow pop(s)
   y \leftarrow pop(s)
   r \leftarrow \text{eval}(t_i, x, y)
   push(r)
  end if
 return pop(s)
end procedure
```

isOperand(p): if p is an operand, return true else (i.e., operation) return false eval(0, x, y): perform the operation o on y and x as follows:

return
$$y + x$$
 if $o = '+'$:

return $y - x$ if $o = '-'$:

return $y * x$ if $o = '*$:

• • •

배열로 스택 (Stack) 구현하기

- 스택 (Stack.h)의 추상 자료형
 - Stack* create() : 비어있는 배열 스택을 생성 후 반환
 - void push(Stack* s, int item): 스택의 맨 위에 주어진 새로운 정수 데이터를 추가
 - int pop(Stack* s) : 스택의 가장 위에 있는 데이터를 삭제하고 반환
 - int peek(Stack* s) : 스택의 맨 위에 있는 데이터을 제거하지 않고 반환
 - bool isEmpty(Stack* s) : 스택가 비어있으면 true를 아니면 false를 반환
 - bool isFull(Stack* s) : 스택이 가득 차 있으면 true를 아니면 false를 반환
 - void destroy(Stack* s) : 스택이 사용하고 있는 메모리를 해제함

Example

```
#include "Stack.h"
#include <stdio.h>
int main() {
    Stack* s = create();
    printf("Stack is empty: %d\n", isEmpty(s));
    push(s, 10);
    printf("Top element is %d\n", peek(s));
    push(s, 20);
    push(s, 30);
    int data = pop(s);
    printf("Popped element is %d\n", data);
    printf("Now, top element is %d\n", peek(s));
    destroy(s);
    return 0;
```

배열로 스택 (Stack) 구현하기

• 스택(Stack)은 다음과 같은 정보를 가지는 자료구조임

```
#define MAX 100 // capacity

typedef struct {
   int *items;
   int top;
   int capacity;
} Stack;
```

• create : 비어있는 스택을 생성 후 반환

```
procedure create():
    stack ← allocateStack()
    stack.items ← allocateArray()
    stack.top ← -1
    Stack.capacity ← maxCapacity()
    return stack
    end procedure
```

```
Stack* create() {
}
```

C 언어 구현 (ToDo)

▶ isEmpty:스택가 비어있으면 true를 아니면 false를 반환

```
procedure isEmpty(stack)
  if stack.top = -1 then
    return true
  else
    return false
  end if
end procedure
```

```
bool isEmpty(Stack* s) {
}
```

• isFull:스택가 가득 차 있으면 true를 아니면 false를 반환

```
procedure isFull(stack)
  if stack.top = stack.capacity - 1 then
    return true
  else
    return false
  end if
end procedure
```

```
bool isFull(Stack* s) {
}
```

• push : 스택의 맨 위에 주어진 새로운 데이터를 추가

```
void push(Stack* s, int item) {
```

• pop : 스택의 맨 위에 있는 데이터를 삭제하고 반환

```
int pop(Stack* s) {
```

• peek : 스택의 맨 위 데이터를 제거하지 않고 반환

```
int peek(Stack* s) {/*todo*/
```

• free : 스택이 사용하고 있는 메모리를 해제함

```
procedure destroy(stack)
free(stack.items)
free(stack)
end procedure
```

```
void destroy(Stack* s) {
}
```

마무리 (Wrap-up)

- 문제:
 - 종종 가장 최근 (Last) 데이터만을 접근, 추가, 삭제 해야하는 상황이 있음 (e.g., 에디터에서 되돌리기, 웹 브라우저 뒤로가기).
- 해결책:
 - 스택(Stack): 후입선출(LIFO: Last In, First Out) 원칙을 따르는 자료구조
 - 스택 자료구조는 다음의 기능들을 제공함 (스택의 추상 자료형):
 - create():비어있는 스택을 생성 후 반환
 - push(s,x): 스택 s의 맨 위에 주어진 새로운 요소 x를 추가
 - pop(s): 스택 s의 맨 위에 있는 요소를 삭제하고 반환
 - peek(s): 스택 s의 맨 위 항목을 제거하지 않고 반환
 - •