



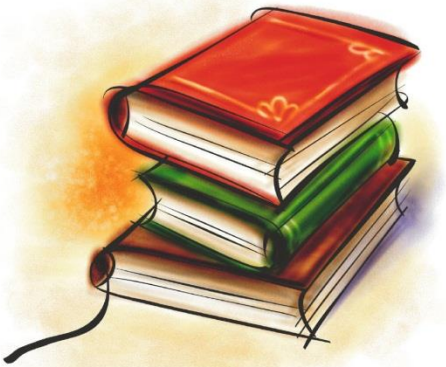
CSE2010 자료구조론

## Week 4: Stack 1

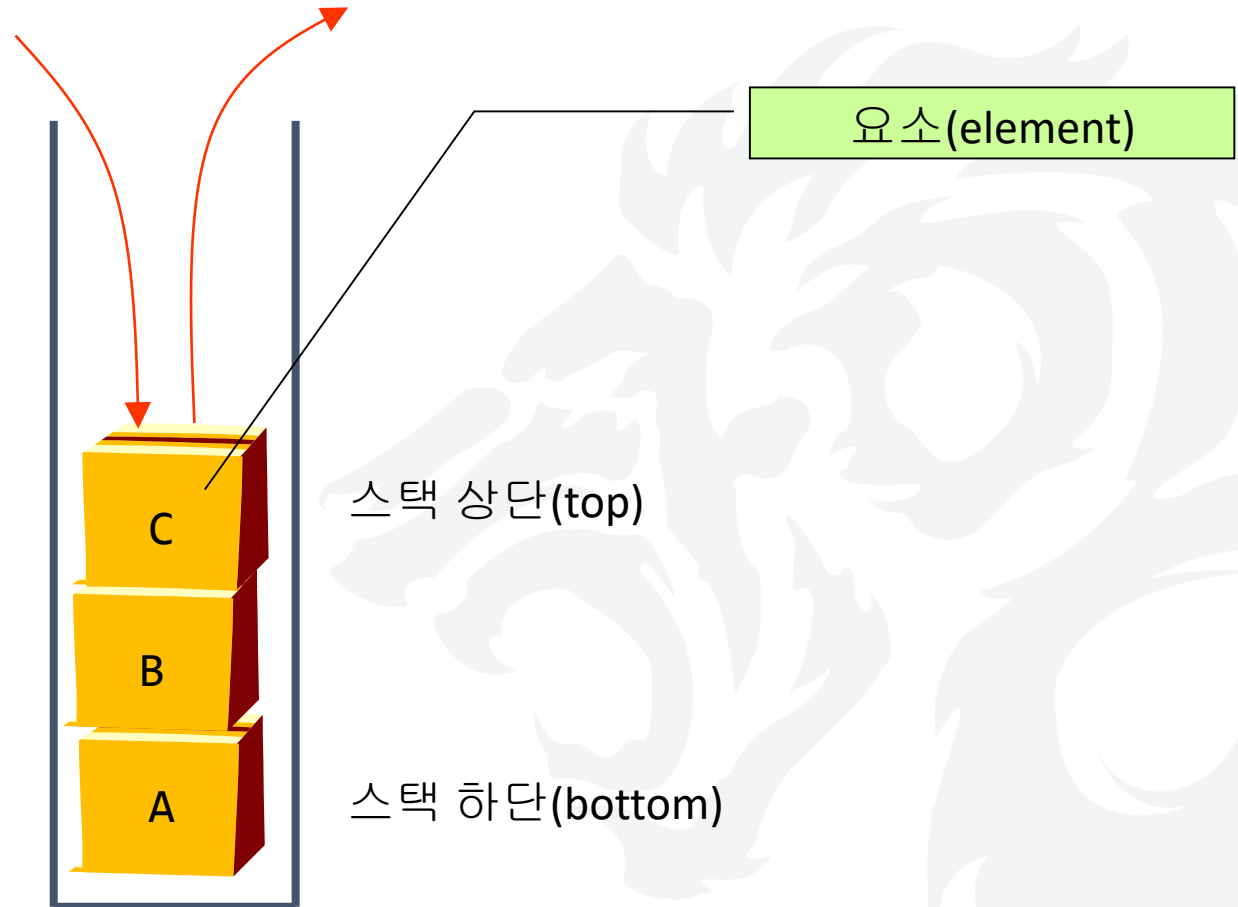
ICT융합학부 한진영

# 스택(stack)?

- 스택 = 쌓아 놓은 더미



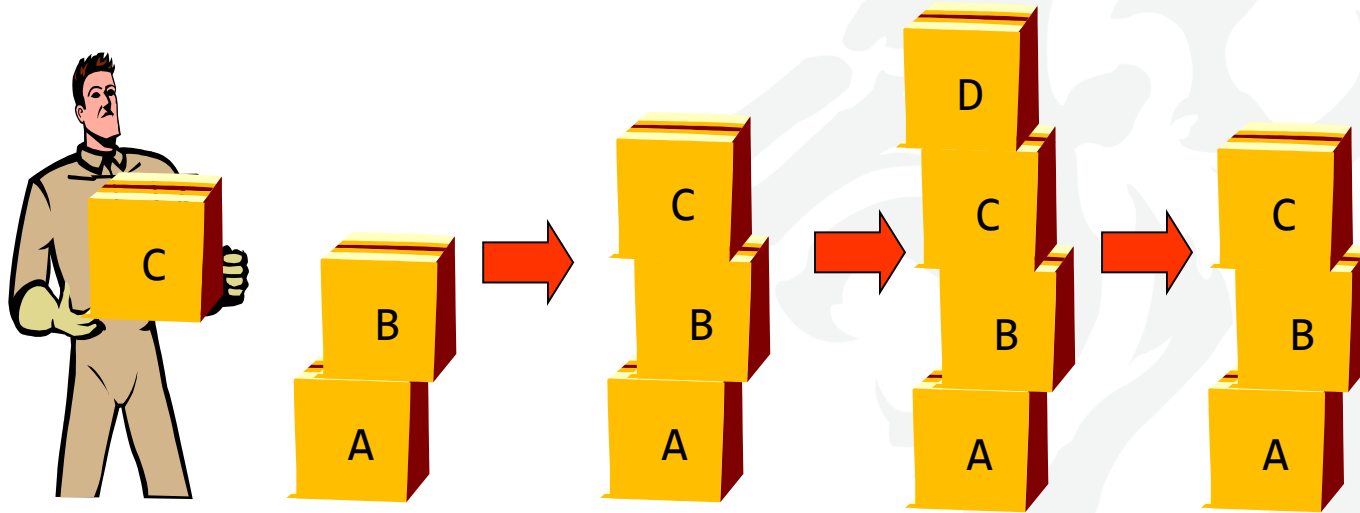
# 스택의 구조



# 스택의 특징

- 후입선출(LIFO: Last-In First-Out)

- 가장 최근에 들어온 데이터가 가장 먼저 나감



## ■ 스택 ADT

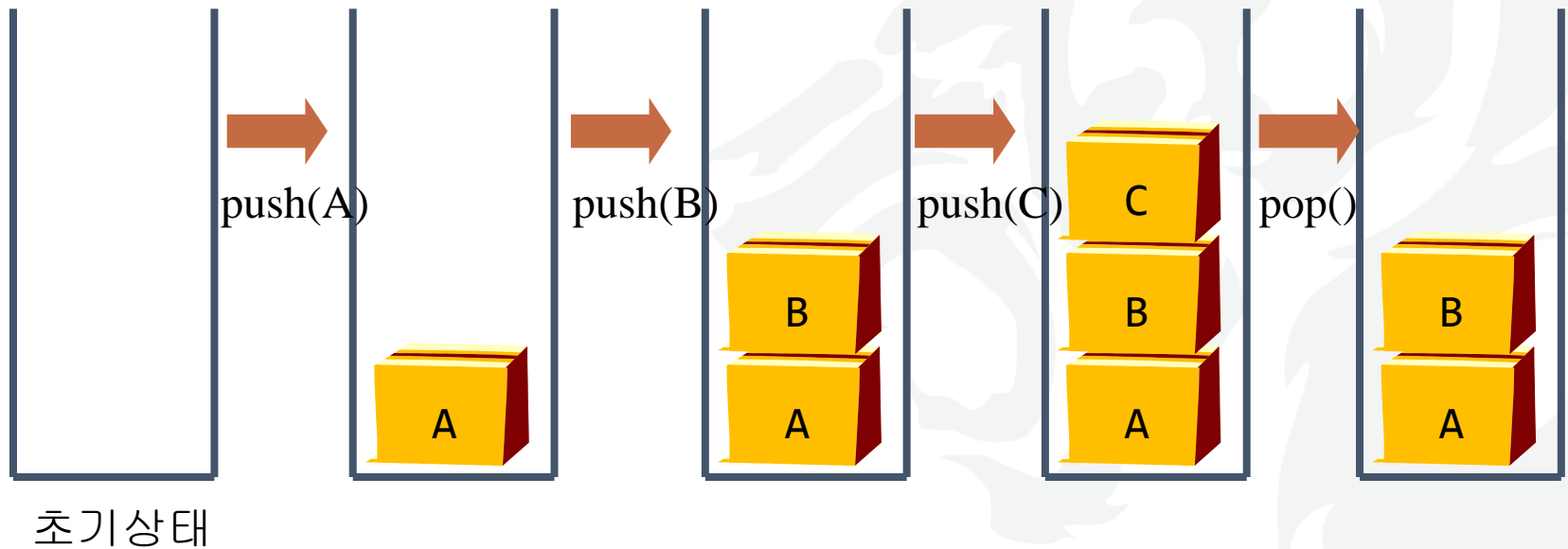
.객체:  $n$ 개의 element형의 요소들의 선형 리스트

.연산:

- $\text{create}() ::=$  스택을 생성
- $\text{is\_empty}(s) ::=$  스택이 비어있는지를 검사
- $\text{is\_full}(s) ::=$  스택이 가득 찼는가를 검사
- $\text{push}(s, e) ::=$  스택의 맨 위에 요소  $e$ 를 추가
- $\text{pop}(s) ::=$  스택의 맨 위에 있는 요소를 삭제
- $\text{peek}(s) ::=$  스택의 맨 위에 있는 요소를 삭제하지 않고 반환

# 스택 연산(1)

- push(): 스택에 데이터를 추가
- pop(): 스택에서 데이터를 삭제



## 스택 연산(2)

- `create()`: 스택을 생성
- `is_empty(s)`: 스택이 공백상태인지 검사
- `is_full(s)`: 스택이 포화상태인지 검사
- `pop(s)`: 요소를 스택에서 완전히 삭제하면서 가져옴
- `peek(s)`: 요소를 스택에서 삭제하지 않고 보기만 하는 연산

# 스택의 용도 예(1)

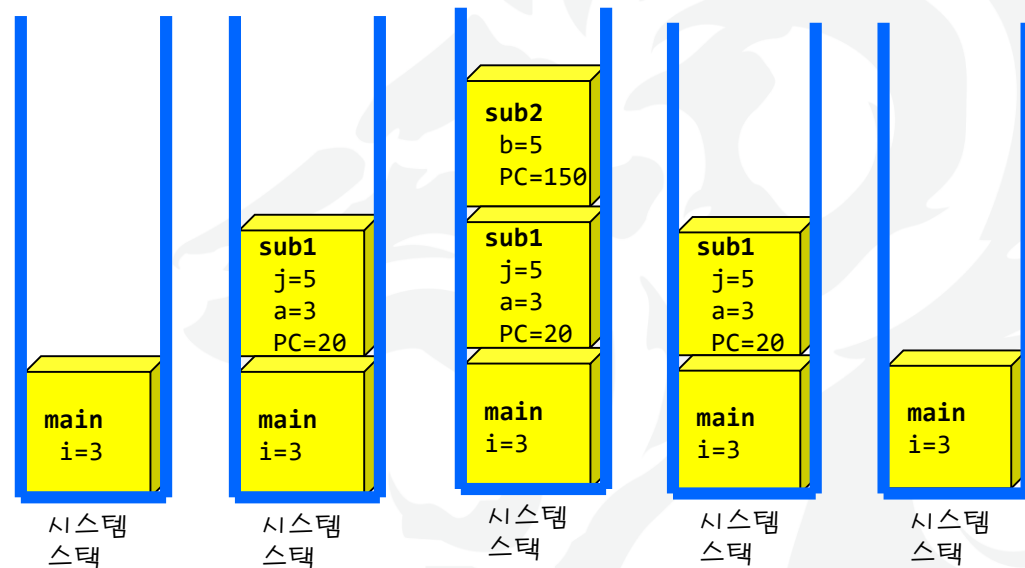
- 자료의 출력 순서가 입력 순서의 역순으로 이뤄져야 할 때
  - 입력: (A,B,C,D,E) -> 출력: (E,D,C,B,A)
- 에디터에서 되돌리기(undo) 기능
  - 최근 수행한 명령어들 중에서 가장 최근에 수행한 것부터 되돌리기
- 함수 호출에서 복귀주소(PC: Program Counter) 기억
  - 시스템 스택: 컴퓨터 OS만 사용함, 사용자는 접근 안됨
  - 시스템 스택에는 함수가 호출될 때마다 활성화 레코드(activation record)가 만들어지고, 여기에 복귀주소가 기록됨



# 스택의 용도 예(2)

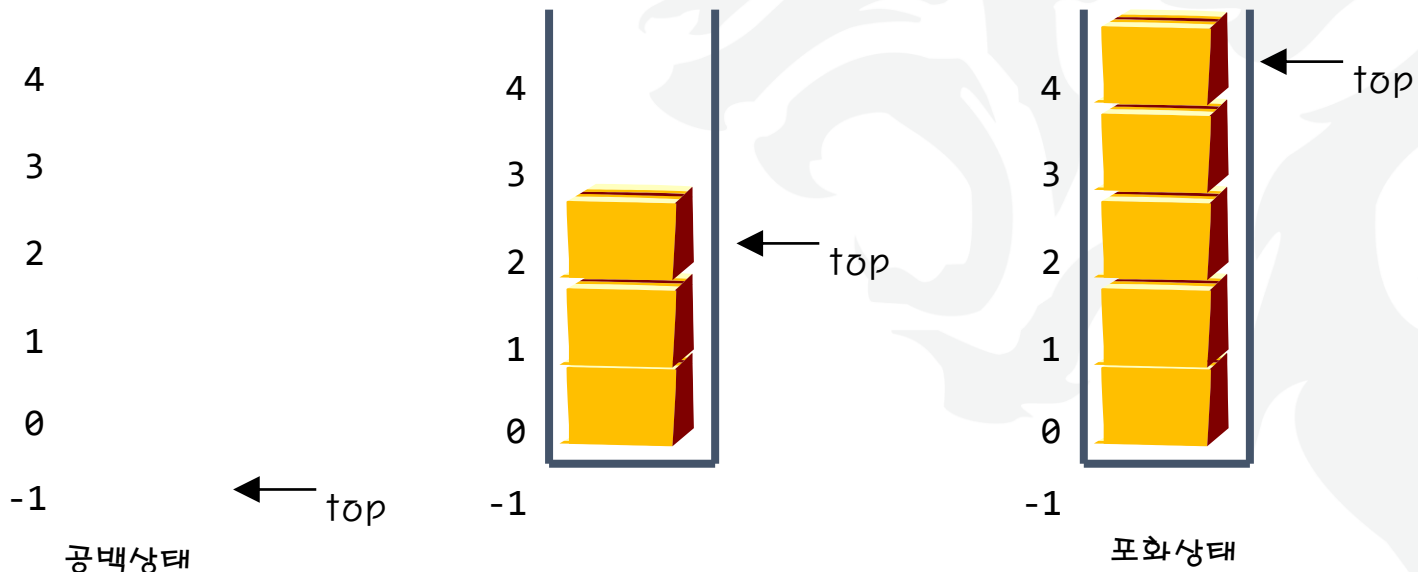
- 함수 호출시 복귀주소(PC: Program Counter)를 시스템 스택에 저장함

```
1   int main()  
   {  
       int i=3;  
20   sub1(i);  
       ...  
   }  
  
100  int sub1(int a)  
   {  
       int j=5;  
150   sub2(j);  
       ...  
   }  
  
200  void sub2(int b)  
   {  
       ...  
   }
```



# 배열을 이용한 스택의 구현

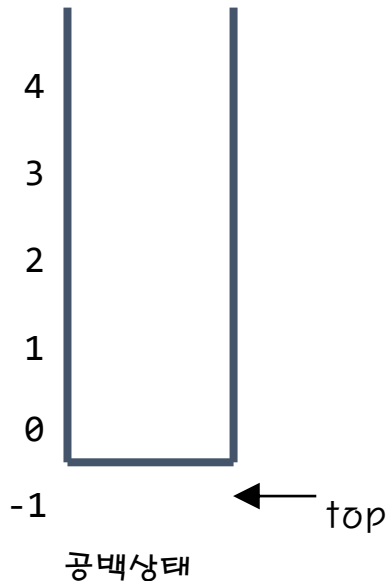
- 1차원 배열 `stack[MAX_STACK_SIZE]`
- `top` 변수: 스택에서 가장 최근에 입력되었던 자료를 가리킴
  - 가장 먼저 들어온 요소는 `stack[0]`에, 가장 최근에 들어온 요소는 `stack[top]`에 저장
  - 스택이 공백상태이면 `top`은 -1



# 배열을 이용한 스택의 구현: is\_empty, is\_full

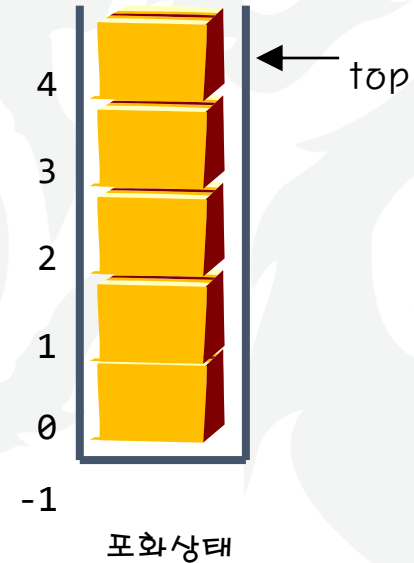
```
is_empty(S)
```

```
if top = -1  
    then return TRUE  
    else return FALSE
```



```
is_full(S)
```

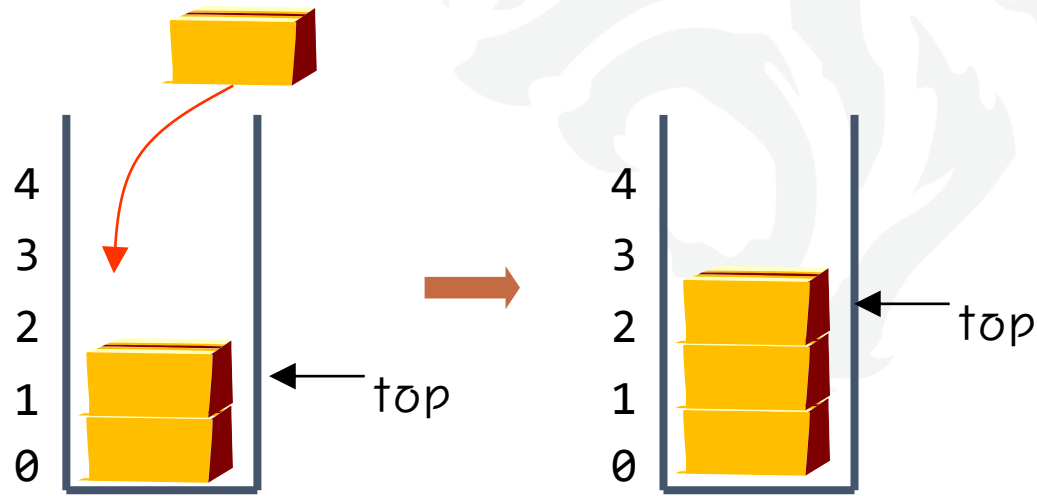
```
if top = (MAX_STACK_SIZE-1)  
    then return TRUE  
    else return FALSE
```



# 배열을 이용한 스택의 구현: push

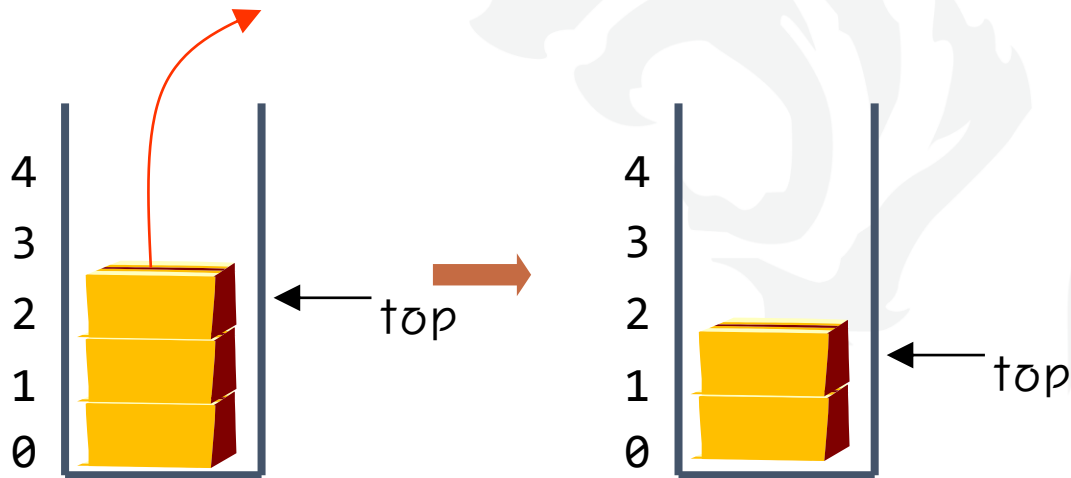
```
push(S, x)
```

```
if is_full(S)  
    then error "overflow"  
    else top  $\leftarrow$  top+1  
        stack[top]  $\leftarrow$  x
```



# 배열을 이용한 스택의 구현: pop

```
pop(S)  
  
if is_empty(S)  
    then error "underflow"  
    else  $e \leftarrow \text{stack}[\text{top}]$   
         $\text{top} \leftarrow \text{top} - 1$   
        return  $e$ 
```



# 배열을 이용한 스택 구현#1: 전역변수(1)

```
#define MAX_STACK_SIZE 100
typedef int element;
element stack[MAX_STACK_SIZE];
int top = -1;

// 공백 상태 검출 함수
int is_empty( )
{
    return (top == -1);
}
// 포화 상태 검출 함수
int is_full( )
{
    return (top == (MAX_STACK_SIZE-1));
}
```

# 배열을 이용한 스택 구현#1: 전역변수(2)

```
// 삽입함수
void push(element item)
{
    if( is_full() ) {
        fprintf(stderr,"스택 포화 에러\n");
        return;
    }
    else stack[++top] = item;
}

// 삭제함수
element pop( )
{
    if( is_empty( ) ) {
        fprintf(stderr, "스택 공백 에러\n");
        exit(1);
    }
    else return stack[top--];
}
```

# 배열을 이용한 스택 구현#1: 전역변수(3)

```
// 피크함수
element peek( )
{
    if( is_empty( ) ) {
        fprintf(stderr, "스택 공백 에러\n");
        exit(1);
    }
    else return stack[top];
}
```



# 배열을 이용한 스택 구현#1: 매개변수(1)

```
typedef int element;
typedef struct {
    element stack[MAX_STACK_SIZE];
    int top;
} StackType;

// 스택 초기화 함수
void init(StackType *s)
{
    s->top = -1;
}

// 공백 상태 검출 함수
int is_empty(StackType *s)
{
    return (s->top == -1);
}
```

# 배열을 이용한 스택 구현#1: 매개변수(2)

```
// 포화 상태 검출 함수
int is_full(StackType *s)
{
    return (s->top == (MAX_STACK_SIZE-1));
}

// 삽입 함수
void push(StackType *s, element item)
{
    if( is_full(s) ) {
        fprintf(stderr, "스택 포화 에러\n");
        return;
    }
    else s->stack[++(s->top)] = item;
}
```

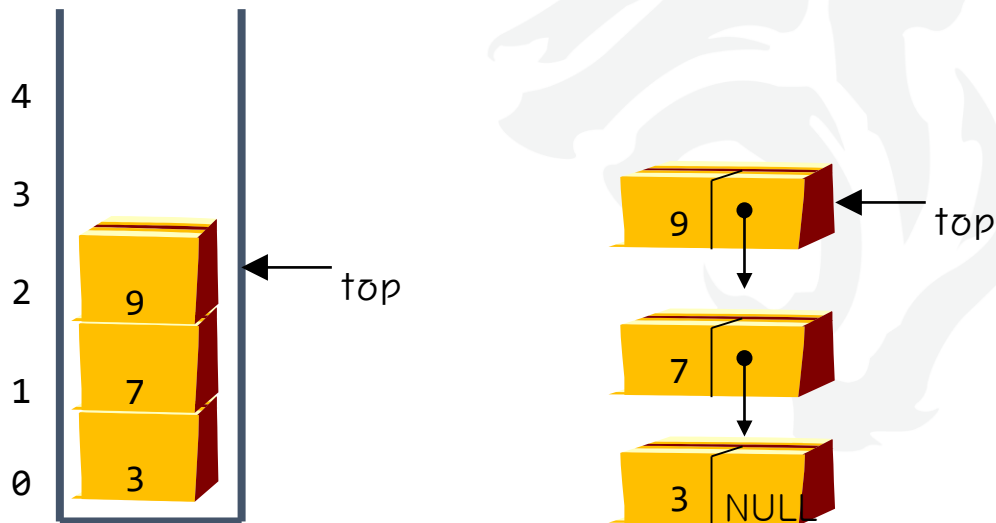
# 배열을 이용한 스택 구현#1: 매개변수(3)

```
// 삭제함수
element pop(StackType *s)
{
    if( is_empty(s) ) {
        fprintf(stderr, "스택 공백 에러\n");
        exit(1);
    }
    else return s->stack[(s->top)--];
}

// 피크함수
element peek(StackType *s)
{
    if( is_empty(s) ) {
        fprintf(stderr, "스택 공백 에러\n");
        exit(1);
    }
    else return s->stack[s->top];
}
```

# 연결된 스택

- 연결된 스택(linked stack): 연결리스트를 이용하여 구현한 스택
- 장점: 크기가 제한되지 않음
- 단점: 구현이 복잡하고 삽입이나 삭제 시간이 오래 걸림
  - 동적 메모리 할당 및 해제 때문



# 연결된 스택 구조

```
typedef int element;
```

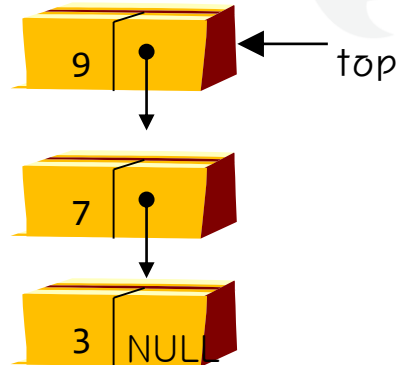
요소의 타입

```
typedef struct StackNode {  
    element item;  
    struct StackNode *link;  
} StackNode;
```

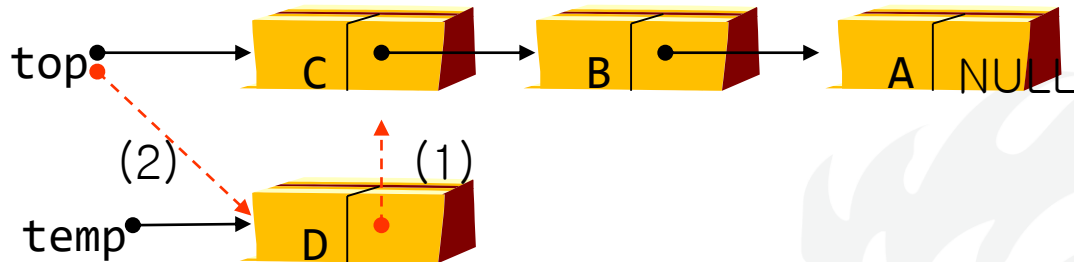
노드의 타입

```
typedef struct {  
    StackNode *top;  
} LinkedStackType;
```

연결된 스택의 관련 데이터

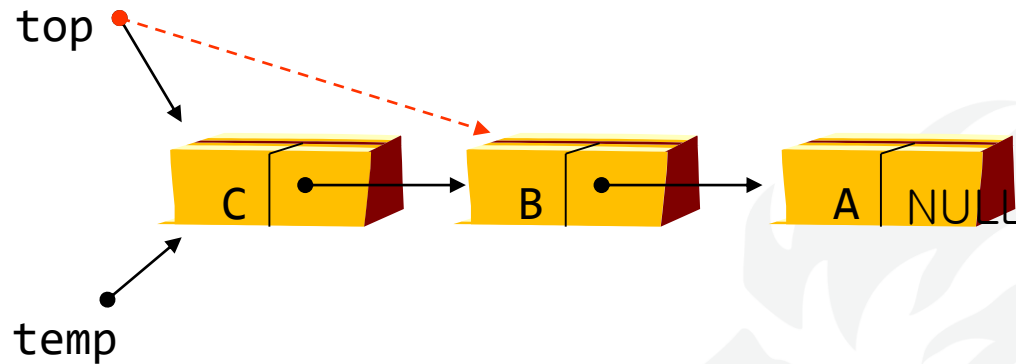


# 연결된 스택: push



```
// 삽입 함수
void push(LinkedStackType *s, element item)
{
    StackNode *temp=(StackNode *)malloc(sizeof(StackNode));
    if( temp == NULL ){
        fprintf(stderr, "메모리 할당에러\n");
        return;
    }
    else{
        temp->item = item;
        temp->link = s->top;
        s->top = temp;
    }
}
```

# 연결된 스택: pop



```
// 삭제 함수
element pop(LinkedStackType *s)
{
    if( is_empty(s) ) {
        fprintf(stderr, "스택이 비어있음\n");
        exit(1);
    }
    else{
        StackNode *temp=s->top;
        element item = temp->item;
        s->top = s->top->link;
        free(temp);
        return item;
    }
}
```

## Week 4: Stack 1

