

자료구조

스택

컴퓨터과학과정광식교수





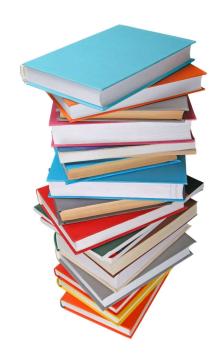
- ① 스택의 개념
- ② 스택의 추상 자료형
- ③ 스택의응용
- 4 스택의 연산
- 5 시칙연산식의전위 · 후위 · 중위표현





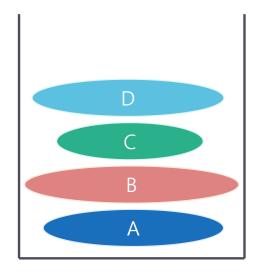


○ 스택의 정의





○ 스택의 정의



XML
DB
자료 구조
컴퓨터과학 개론

○ 스택의 정의

- 객체와 그 객체가 저장되는 순서를 기억하는 방법에 관한 자료구조
 - ✓ 가정 먼저 입력된 자료가 가장 나중에 출력되는 관계를 표현함
 - ✓ 관계를 표현하기 위해서 연산이 필요하며, 객체에 대한 정의와 연산이 모여서 순서가 기억되는 스택의 추상 자료형이 완성됨



- 스택의 정의
 - 0개 이상의 원소를 갖는 유한 순서 리스트
 - push(add)와 pop(delete)연산이 한곳에서 발생되는 자료구조



스택의추상자료형



- 스택의 추상자료형
 - 스택 객체: 0개 이상의 원소를 갖는 유한 순서 리스트

CreateStack 연산

연산: stack ∈ Stack, item ∈ element,
 maxStackSize ∈ positive integer인 모든 stack, item,
 maxStackSize에 대하여 다음과 같은 연산이 정의된다
 (stack은 0개 이상의 원소를 갖는 스택, item은 스택에 삽입되는 원소,
 maxStackSize는 스택의 최대 크기를 정의하는 정수).

Stack CreateStack(maxStackSize) ::=
 스택의 크기가 maxStackSize인 빈 스택을 생성하고 반환한다;

Push 연산

Stack Push(stack, item) ::=
 if (StackIsFull(stack))
 then { 'stackFull'을 출력한다; }
 else { 스택의 가장 위에 item을 삽입하고, 스택을 반환한다; }

Pop 연산

```
• Element Pop(stack) ::=

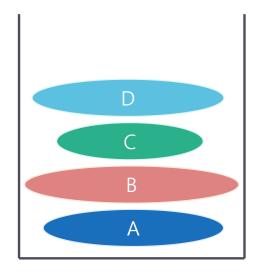
if (StackIsEmpty(stack))

then { 'stackEmpty'을 출력한다; }

else { 스택의 가장 위에 있는 원소(element)를

삭제하고 반환한다; }
```

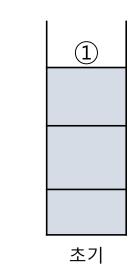
○ 스택의 정의



XML
DB
자료 구조
컴퓨터과학 개론

- ① CreateStack(3);
- ② Push(stack, 'S');
- ③ Push(stack, 'T');
- 4 Pop(stack);
- ⑤ Push(stack, 'R');
- 6 Push(stack, 'P');
- ⑦ Push(stack, 'Q');
- 8 Pop(stack);

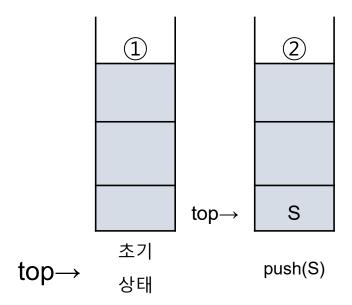
● Pop/Push 연산의 실행



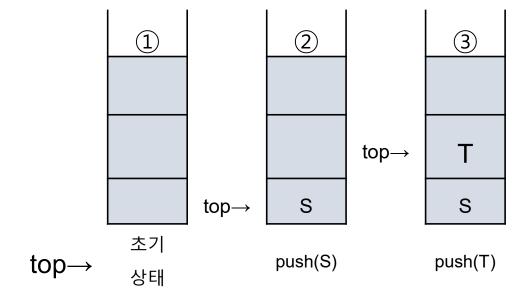
상태

 $top \rightarrow$

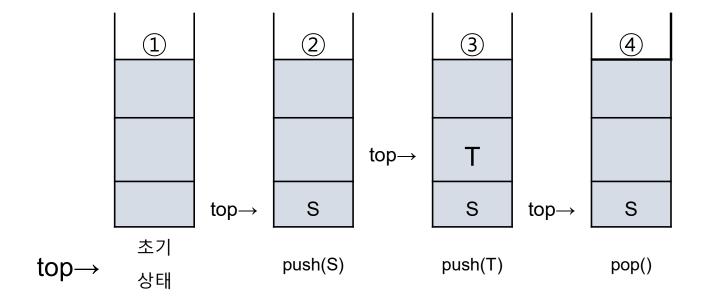
- ① CreateStack(3);
- ② Push(stack, 'S');
- ③ Push(stack, 'T');
- 4 Pop(stack);
- ⑤ Push(stack, 'R');
- 6 Push(stack, 'P');
- ⑦ Push(stack, 'Q');
- 8 Pop(stack);



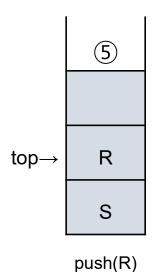
- ① CreateStack(3);
- ② Push(stack, 'S');
- 3 Push(stack, 'T');
- 4 Pop(stack);
- ⑤ Push(stack, 'R');
- 6 Push(stack, 'P');
- ⑦ Push(stack, 'Q');
- ® Pop(stack);



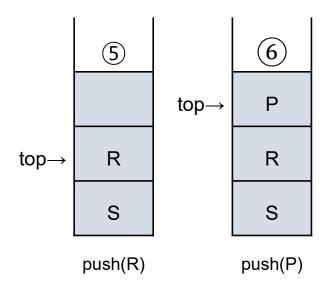
- ① CreateStack(3);
- ② Push(stack, 'S');
- 3 Push(stack, 'T');
- 4 Pop(stack);
- ⑤ Push(stack, 'R');
- 6 Push(stack, 'P');
- ⑦ Push(stack, 'Q');
- 8 Pop(stack);



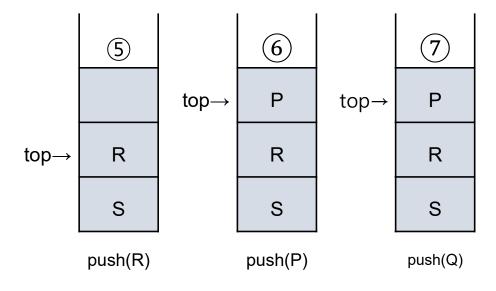
- ① CreateStack(3);
- ② Push(stack, 'S');
- 3 Push(stack, 'T');
- 4 Pop(stack);
- ⑤ Push(stack, 'R');
- 6 Push(stack, 'P');
- ⑦ Push(stack, 'Q');
- ® Pop(stack);



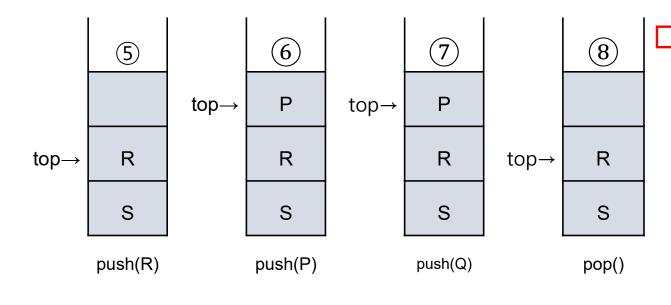
- ① CreateStack(3);
- ② Push(stack, 'S');
- ③ Push(stack, 'T');
- Pop(stack);
- ⑤ Push(stack, 'R');
- 6 Push(stack, 'P');
- ⑦ Push(stack, 'Q');
- ® Pop(stack);



- ① CreateStack(3);
- ② Push(stack, 'S');
- ③ Push(stack, 'T');
- 4 Pop(stack);
- ⑤ Push(stack, 'R');
- 6 Push(stack, 'P');
- ⑦ Push(stack, 'Q');
- ® Pop(stack);



- ① CreateStack(3);
- ② Push(stack, 'S');
- ③ Push(stack, 'T');
- Pop(stack);
- ⑤ Push(stack, 'R');
- 6 Push(stack, 'P');
- Push(stack, 'Q');
- 8 Pop(stack);



- ① CreateStack(3);
- ② Push(stack, 'S');
- ③ Push(stack, 'T');
- Pop(stack);
- ⑤ Push(stack, 'R');
- 6 Push(stack, 'P');
- ⑦ Push(stack, 'Q');
- 8 Pop(stack);

StackIsFull·StackIsEmpty연산

```
    Boolean StackIsFull(stack, maxStackSize) ::=
        if((stack의 elements의 개수) == maxStackSize)
        then { 'TRUE' 값을 반환한다; }
        else { 'FALSE' 값을 반환한다; }
    Boolean StackIsEmpty(stack) ::=
        if(stack == CreateStack(maxStackSize))
        then { 'TRUE' 값을 반환한다; }
        else { 'FALSE' 값을 반환한다; }
```

03

스택의응용



3. 스택의 응용

○ 스택의 다양한응용

- 변수에 대한 메모리의 할당과 수집을 위한 시스템 스택
- ▶ 서브루틴 호출 관리를 위한 스택
- 연산자들 간의 우선순위에 의해 계산 순서가 결정되는 수식 계산
- 인터럽트의 처리와 되돌아갈 명령 수행 지점을 저장하기 위한 스택
- 컴파일러, 순환 호출 관리



○ 스택의 삭제 연산

• 'top--'에서 사용된 '--' 연산자의 위치에 따라 연산의 적용순서가 달라질 수

있음

$$b = 4$$

a = 4



○ 스택의생성

```
#define STACK_SIZE 10
typedef int element;
element stack[STACK_SIZE];
int top = -1;
```

○ 스택의 삭제 연산

```
    int pop() {
    if (top == -1) {
    return StackIsEmpty();
    else return stack[top--]; }
```

○ 스택의 삽입 연산

```
    void push(int item) {
    if (top >= STACK_SIZE -1)
    return StackIsFull();
    else stack[++top] = item; }
```

05

사칙연산의 전위•후위•중위표현



- 수식의계산
 - 연산자의 계산 우선순위를 생각해야 함
 - A + B * C + D
 - ✓ ((A+(B*C))+D)

- 수식의표기방법
 - 중위 표기법(infix notation)
 - ✓ 연산자를 피연산자 사이에 표기하는 방법
 - \checkmark A+B
 - 전위 표기법(prefix notation)
 - ✓ 연산자를 피연산자 앞에 표기하는 방법
 - √ + AB
 - 후위 표기법(postfix notation)
 - ✓ 연산자를 피연산자의 뒤에 표기하는 방법
 - ✓ AB +

○ 후위표기법

$$A + B => AB +$$

- 중위 표기식의 후위 표기식 변환 방법
 - 먼저 중위 표기식을 연산자의 우선순위를 고려하여
 (미연산자, 연산자, 미연산자)의 형태로 괄호로 묶어줌
 - 각 계산뭉치를 묶고 있는 괄호 안에서 연산자를 계산뭉치의
 가장 오른쪽으로 이동시킴
 - 각 계산뭉치를 하나의 피연산자로 고려하여 위를 반복함
 - 괄호를 모두 제거함

○ 중위표기식의 후위표기식 변환 방법

• ((A(BC/)-)(DE*)-)

○ 후위 표기식의 계산 알고리즘

```
// 후위 표기식(369*+)을 계산하는 연산
element evalPostfix(char *exp) {
  int oper1, oper2, value, i=0;
  int length = strlen(exp);
  char symbol;
  top = -1;
```

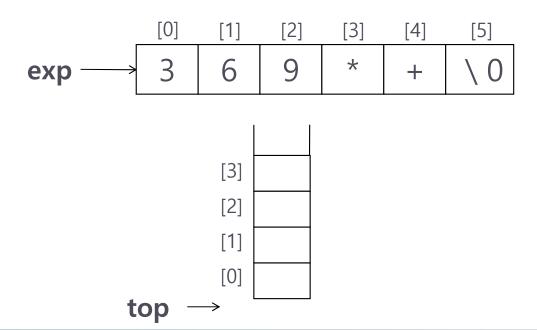
○ 후위 표기식의 계산 알고리즘

```
for(i=0; i<length; i++) {
   symbol = exp[i];
   if(symbol != '+' && symbol != '-'
        && symbol != '*' && symbol != '/') {
        value = symbol - '0';
        push(value); }</pre>
```

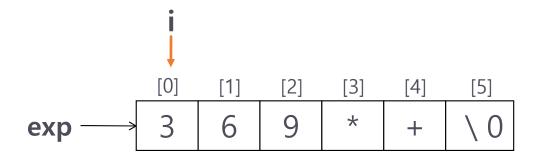
○ 후위 표기식의 계산 알고리즘

```
else { oper2 = pop( ); oper1 = pop( );
  switch(symbol) {
    case '+' : push(oper1 + oper2); break;
    case '-' : push(oper1 - oper2); break;
    case '*' : push(oper1 * oper2); break;
    case '/' : push(oper1 / oper2); break;
    } } }
return pop( ); }
```

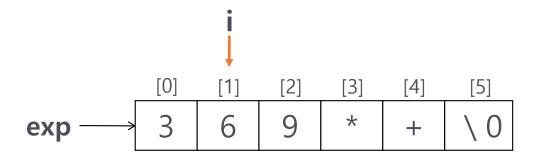
○ 수식이 저장된 배열과 스택의 초기 모습



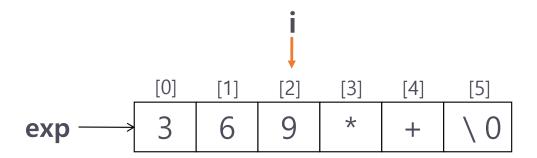
○ 첫번째 피연산자 계산



○ 두번째 피연산자 계산



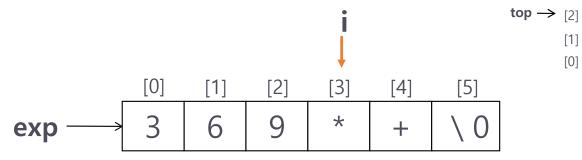
○ 세번째 피연산자계산



$$[3]$$
 $top \rightarrow [2]$
 $[1]$
 $[0]$
 $[3]$



○ 첫번째 연산자 계산



Pop : oper2 = 9

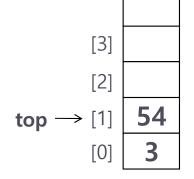
Pop : oper1 = 6

Push : 6 * 9

[3]

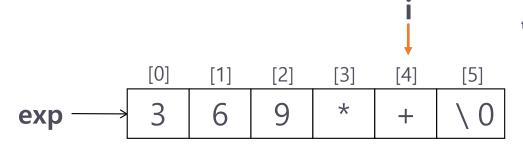
[3]
[2]
top → [1] 6
[0] 3

[3]
[2]
[1]
top → [0] 3





○ 두번째 연산자 계산

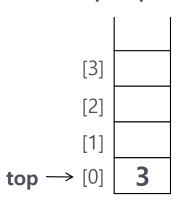


Pop: oper
$$2 = 54$$

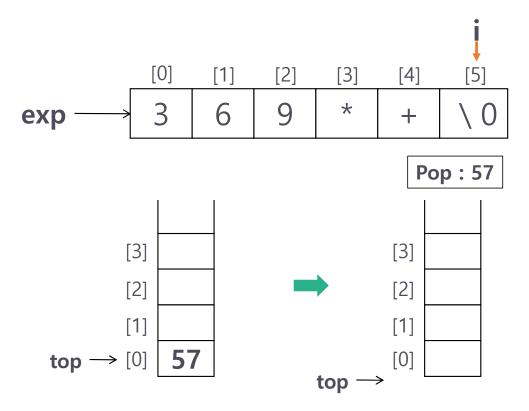
Pop: oper
$$1 = 3$$

[3] [2]

54



opp(57) 결과



정리하기

- 스택(stack): 객체와 그 객체가 저장되는 순서를 기억하는 방법에
 관한 추상 자료형
- 시스템 스택(system stack) : 변수에 대한 메모리의 할당과 수집을 위해 운영체제가 관리하는 스택
- 스택의 삭제 연산 : 스택의 가장 위에 있는 원소를 삭제하는 연산
- 스택의 삽입 연산 : 스택의 가장 위에 있는 원소 위에 원소 하나를
 추가하는 연산

정리하기

- 중위 표기법(infix notation) : 연산자를 피연산자의 사이에 표기하는 방법이며 일반적으로 가장 많이 사용되는 표기 방법(A+B)
- 전위 표기법(prefix notation) : 연산자를 피연산자의 앞에 표기하는 방법(+AB)
- 후위 표기법(postfix notation) : 연산자를 피연산자의 뒤에 표기하는 방법(AB+)





