

## 제 3 장 스택과 큐

### 1. STACK 의 정의

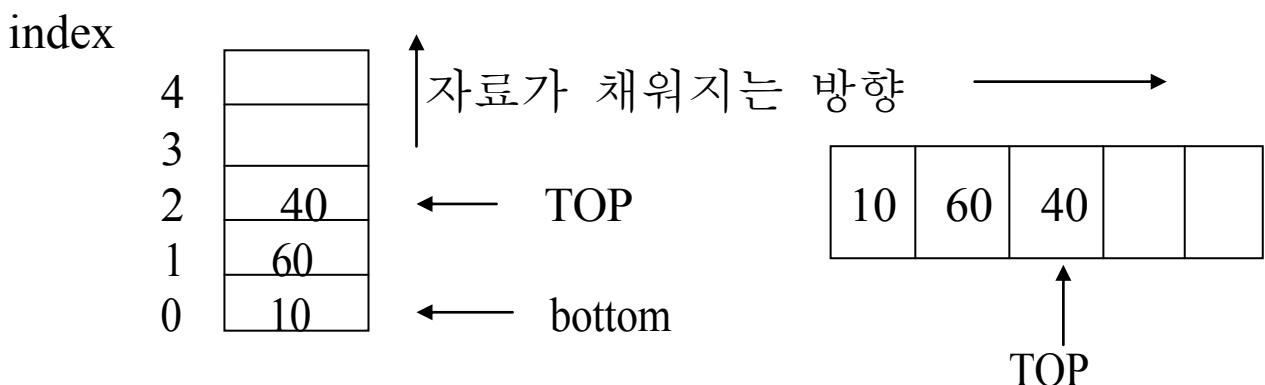
- 모든 데이터의 삽입과 삭제가 한쪽 끝에서만 일어나는 리스트 따라서 stack 내의 임의의 곳에 자료를 삽입 또는 삭제 불가
- stack 에 저장되는 자료형은 배열과 같이 동일 해야 함
- LIFO(Last in First Out) 리스트라고 한다.

(예: 음식점의 접시 쌓기: 새로담은 접시는 맨위로 정렬, 사용은 맨위의 접시부터 사용)

- stack 은 배열(array)과 링크드 리스트(linked-list)로 구현된다.
- Stack 을 배열로 구현 하면 배열의 크기가 한정되어, 정적 스택 (static stack) 이라고 하고, 링크드 리스트로 구현하면 스택의 크기가 가변적이어서 동적 스택 (dynamic stack) 이라 한다.

#### 1.1. 기본 개념

그림은 10, 60, 40 세개 정수가 저장된 stack 의 구조이다. stack 의 맨 위를 top 이라고 하고 맨 아래를 bottom 이라고 하며, stack 의 크기는 5 이다.



10, 60, 40 의 3 개의 데이터가 저장된 스택이 모습, 스택의 크기는 5

## 1.2. 알고리즘 [ 스택 ADT ]

---

structure *Stack*

objects: 0개 이상의 원소를 가진 유한 순서 리스트

functions:

*Stack* CreateS(max\_stack\_size) ::=

최대 크기가 max\_stack\_size인 공백 스택을 생성

*Boolean* IsFull(stack, max\_stack\_size) ::=

boolean 쓰는 이유는 내가  
넣고 싶은 자리에 자리가  
있는지 확인하려고

if (stack의 원소수 == max\_stack\_size) return TRUE

else return FALSE

*Stack* Add(stack, item) ::=

if (IsFull(stack)) stack\_full

else stack의 톱에 item을 삽입하고 return

*Boolean* IsEmpty(stack) ::=

if (stack == CreateS(max\_stack\_size)) return TRUE

else return FALSE

*Element* Delete(stack) ::=

if (IsEmpty(stack)) return

else 스택 top의 item을 제거해서 반환

---

*Stack* CreateS(max\_stack\_size) ::=

#define MAX\_STACK\_SIZE 100 /\*최대스택크기\*/

typedef struct {

int key;

} element;

element stack[MAX\_STACK\_SIZE];

int top = -1;

*Boolean* IsEmpty(Stack) ::= top < 0;

*Boolean* IsFull(Stack) ::= top >= MAX\_STACK\_SIZE-1;

---

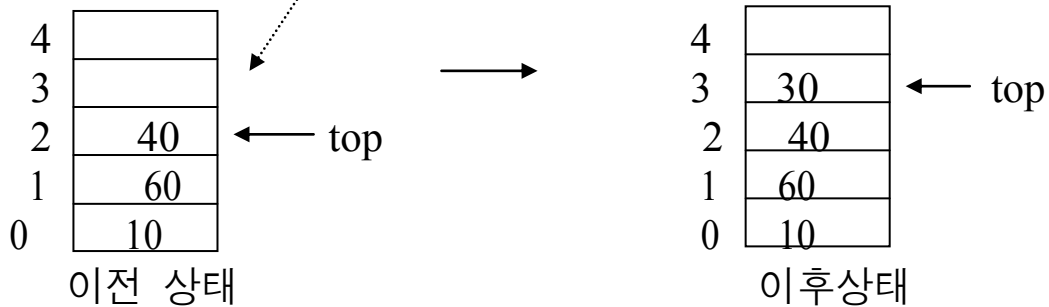
```

void add(int *top, element item)           (PUSH)
{
    /* 전역 stack에 item을 삽입 */
    if (*top >= MAX_STACK_SIZE-1) {
        stack_full();    return;
    }
    stack[++*top] = item; }

```

예) 30을 push 하고자 할 때

Index



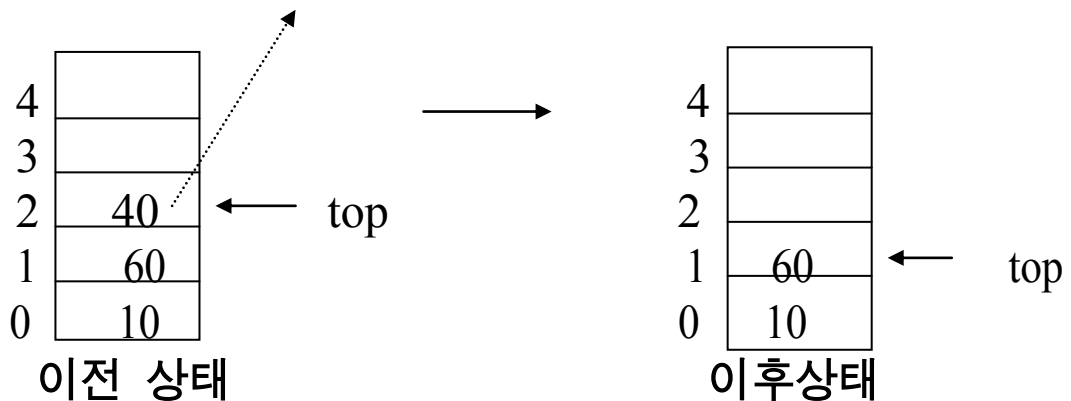
```

element delete(int *top)                 (POP)
{
    /* stack의 최상위 원소를 반환 */
    if (*top == -1)
        return stack_empty();    /* 오류 key를 반환 */
    return stack[(*top)--]; }

```

예) 40을 pop 하고자 할 때

Index



## 스택 프로그램 (Procedural, not Class)

```

/*****
// File Name:      ARRAYSTK1.CPP
// Description :   <Array Implementation of a Stack>
//
//                  Class 사용하지 않은 code
*****/

```

..... .

[이 코드 자세히 보고 코드 참조해서 연구할것](#)

```

const int stackSize = 3;
int stack[stackSize];  int top;

```

```

void main()
{
    void create_stack(),  push(int),  traverse_stack();
    int pop(); int isFull(), isEmpty();
    int num; char input[10];

    create_stack();

    while (1) {
        cout << "Enter the command(push, pop, traverse, exit):";
        cin >> input;

        if (strcmp(input, "push") == 0) {
            if ( isFull()) {
                cout << "Enter an integer to push => ";
                cin >> num;
                push(num);
            }
            else cout << "Stack is full!\n";
        }
        else if (strcmp(input, "pop") == 0) {
            if ( isEmpty()) {
                num = pop();
                cout << num << " is popped.\n";
            }
            else cout << "Stack is empty!\n";
        }
    }
}

```

```

    }
    else if (strcmp(input, "traverse") == 0) displayStack();
    else if (strcmp(input, "exit") == 0) exit(0);
    else cout << "Bad Command!\n";
}
}

void create_stack() { top = -1; }

int isFull() {
    if (top == stackSize - 1) return 1;
    else return 0; }

int isEmpty() {
    if (top == -1) return 1;
    else return 0; }

void push(int num) {
    ++top; stack[top] = num;
}

int pop() { return (stack[top--]); }

void displayStack()
{
    int sp;
    if (isEmpty()) cout << "Stack is empty!" << endl;
    else {
        sp = top;
        while (sp != -1) {
            cout << stack[sp];    --sp;
        }
        cout << endl;
    }
}
}

```

```

// classarraystack1.cpp    (Class)
// Stack implementation with arrays

const int Stack_Size = 4;

class Stack {
    private:
        int stack[Stack_Size];    int top;
    public:
        Stack() {top = -1;}
        void push(int val) {stack[++top] = val;}
        int pop()    {return stack[top--];}
        int isEmpty() {return top == -1;}
        int isFull() {return top == Stack_Size - 1;}
        void displayStack();
};

void Stack::displayStack()
{
    int sp;    sp = top;
    while (sp != -1) { cout <<    stack[sp--]; }
    cout << endl; };

void main()
{
    Stack s1;
    s1.push(10); s1.push(20); s1.push(30); s1.push(40);
    s1.displayStack();

    if (s1.isFull())    cout << "Stack is full\n";

    cout << "Pop: " << s1.pop() << endl;
    cout << "Pop: " << s1.pop() << endl;
    cout << "Pop: " << s1.pop() << endl;
    cout << "Pop: " << s1.pop() << endl;
    if (s1.isEmpty())
        cout << "Stack is empty\n"; }

```

## 2. 수식의 계산 (Evaluation of Expression)

### 수식의 표현

- 중위 표기(*infix notation*) :  $a * b / c$
- 후위 표기(*postfix notation*) :  $a b * c /$
- 전위 표기(*prefix notation*) :  $/ * a b c$

### 1) Postfix Evaluation (후위 표기)

- . Infix 표기는 가장 보편적인 수식의 표기법,
- . 대부분의 compiler 는 후위 표기법을 사용한다.
  - 괄호(parenthesis) 사용 안함
  - 연산자의 우선순위 없음 (L -> R 순서의 계산)
  - 계산이 간편

#### ● Algorithm:

1. Initialize stack
2. Repeat until end-of-expression
  - . Get next token
  - . If “**token = operand**” then PUSH onto Stack
  - else “**token=operator**”
    - . POP two operands from stack
    - . Apply the operator to these
    - . Push the results onto stack

1+2 에서  
1, 2 는 operand  
+는 operator

3. When end-of-expression, its value(result) is on top of Stack

ex)  $24*95+-$  (7character string)

$$= (2 \times 4) - (9 + 5)$$

Y=stack
X= stack

Stack=X op Y

2	4	8	9	5	14	-6
	2		8	9	8	
				8		

```
/* 두 피연산자를 삭제하여 연산을 수행후, 결과를 스택에 삽입 */
    op2 = delete(&top);    /* 스택 삭제 (POP)*/
    op1 = delete(&top);
```



```

        switch(token) {
            case plus:    add(&top, op1+op2);    break;
            case minus:   add(&top, op1-op2);    break;
            case times:   add(&top, op1*op2);    break;
            case divide:  add(&top, op1/op2);    break;
            case mod:     add(&top, op1%op2);
        }
    }
    token = get_token(&symbol, &n);
}
return delete(&top); /* 결과를 반환 */
}

```

---

precedence **get\_token** (char \*symbol, int \* n)

```

{
/* 다음 토큰을 취한다. symbol은 문자 표현이며, token은 그것의 열거
   된 값으로 표현되고, 명칭으로 반환된다. */

```

```

    *symbol = expr[(*n)++];

```

```

switch (*symbol) {
    case '(' : return lparen;
    case ')' : return rparen;
    case '+' : return plus;
    case '-' : return minus;
    case '/' : return divide;
    case '*' : return times;
    case '%' : return mod;
    case ' ' : return eos;
    default : return operand;
}

```

```

}

```

2) Infix to Postfix conversion

- 1. Initialize stack
- 2. While NOT end-of-expression
  - . Get next token
  - . If token is
    - “(“ : then PUSH
    - ”)” : then POP and display elements in stack until left parenthesis is encountered
    - Operator: if “token (higher priority) >> top element” then
      - PUSH token onto stack
      - else POP and Display top element
      - PUSH token onto Stack
    - Operand: Display
- 3. End-of-expression, then POP and Display until stack is empty

\*  
~  
숫자로 2

ex) 7\*8-(2+3)\$

Input	stack	output	Input	stack	output
7		7		+	
*	*	7	+	(	7 8 * 2
8	*	7 8		-	
-	-	7 8 *	3	same	7 8 * 2 3
(	(	7 8 *	)	-	7 8 * 2 3 +
	-		\$		7 8 * 2 3 + -
2	(	7 8 * 2			
	-				

&만나면 while문을 돌려 stack안에 있는거 다 출력(꺼냄)

수식 받아서 이거하는거 실습

→51

Priority:

우선순위

)	3	+, -	1
*, /	2	(	0

ex)  $A*(B+C)*D\$$   $\Rightarrow ABC+*D*$  연습할것

isp(in-stack precedence)와 icp(incoming precedence)

precedence stack[MAX\_STACK\_SIZE];

/\* isp 와 icp 배열 -- 인덱스는 연산자의 우선순위 값 \*/

static int isp[ ] = {.....};

static int icp[ ] = { ..... };

void postfix (void) 이거 집에서 꼭 해볼것.  
3/25 LAB에 나옴.

{

char symbol; precedence token; int n = 0;

int top = 0; /\* eos 를 스택에 놓는다. \*/ stack[0] = eos;

for (token= get\_token(&amp;symbol,&amp;n); token!=eos;

token = get\_token(&amp;symbol,&amp;n))

{

if (token = operand) printf("%c", symbol);

else if (token = rparen) {

while (stack[top] != lparen) /\*왼쪽 괄호가 나올 때까지\*/

print\_token(delete(&amp;top)); /\*토큰들을 제거해서 출력시킴\*/

delete(&amp;top); /\* 좌괄호를 버린다 \*/

}

else { /\* symbol 의 isp token 의 icp symbol 을 제거하고 출력 \*/

while (isp[stack[top]] &gt;= icp[token]) print\_token(delete(&amp;top));

add(&amp;top, token); }

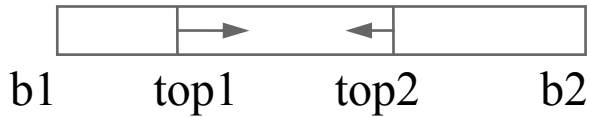
}

while ((token=delete(&amp;top)) != eos) print\_token(token);

printf("\n"); }

### 3. 다중 스택과 큐

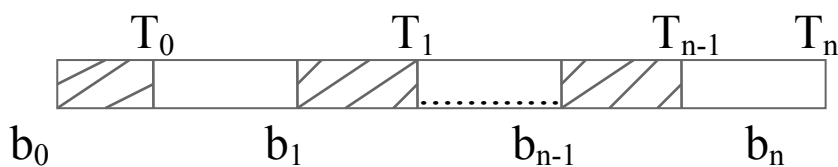
ex) 하나의 array 에 두개의 stack 사용할 경우



. PUSH 때 top 증가

. Stackfull check 는  $top_1 = top_2$  를 check 하면 된다

ex) n 개의 stack



.  $Stack_k$  is empty?:  $top[k] = bottom[k]$

.  $Stack_k$  is Full?:  $top[k] = bottom[k+1]$

#### ■ Add

. if ( $top[k] = bottom[k+1]$ ) then  
    stack-full(k);  
else stack[ $top[k]$ ] = item;

#### ■ Delete

. if  $top[k] = bottom[k]$   
    return stack-empty(k);  
return stack[ $top[k]-1$ ];

## 4. QUEUE

### 4.1 QUEUE 의 정의

- 1) 데이터의 삽입과 삭제는 한쪽 끝(rear)과 다른 한쪽 끝(front)에서 발생한다. (임의의 곳에 자료를 삽입/삭제 불가능)

- Stack: 1 pointer,      Queue: 2 pointer

$$Q = (a_1, \quad a_2, \quad \dots \quad a_n)$$

Front

rear

(먼저 add 된 노드)

(나중 add된 노드)

front		rear			
10	60	40			

- 2) 자료형은 배열처럼 동일 해야 한다.

- 3) FIFO(First-In-First-Out) 리스트라고 한다.(제일 먼저 입력된 것이 제일먼저 제거됨)

- 4) 큐는 배열과 링크드 리스트로 구현된다

- 5) 배열로 구현시는 정적큐(static queue) 라고 하고, 링크드 리스트로 구현시에는 동적 큐(dynamic queue) 라고 한다.

## [ 큐 추상 데이터 타입 ]

---

structure Queue

objects: 0개 이상의 원소를 가진 유한 순서 리스트

functions:

모든  $queue \in Queue$ ,  $item \in element$ ,  
 $max\_queue\_size \in positive\ integer$

*Queue* CreateQ(max\_queue\_size) ::=

최대 크기가 max\_queue\_size인 공백 큐를 생성

*Boolean* IsFullQ(queue, max\_queue\_size) ::=

if (queue의 원소수 == max\_queue\_size) return TRUE  
else return FALSE

*Queue* AddQ(queue, item) ::=

if (IsFull(queue)) queue\_full  
else queue의 뒤에 item을 삽입하고 이 queue를 반환

*Boolean* IsEmptyQ(queue) ::=

if (queue == CreateQ(max\_queue\_size)) return TRUE  
else return FALSE

*Element* DeleteQ(queue) ::=

if (IsEmpty(queue)) return  
else queue의 앞에 있는 item을 제거해서 반환

---

원소수 5개

```

Queue CreateQ(max_queue_size) ::=
    #define MAX_QUEUE_SIZE 100 /* 큐의 최대크기 */
    typedef struct {
        int key;
        /* 다른 필드 */
    } element;
    element queue[MAX_QUEUE_SIZE];
    int rear = -1; /* front 와 rear를 -1로 지정함으로서, 큐를
    int front = -1; /* 초기화 한다.

```

*Boolean* IsEmptyQ(queue) ::= front == rear

*Boolean* IsFullQ(queue) ::= rear == MAX\_QUEUE\_SIZE-1

---

```

void addq(int *rear, element item)
{
    /* queue에 item을 삽입 */
    if (*rear == MAX_QUEUE_SIZE-1)
        queue_full();
        return;
    }
    queue[++*rear] = item;
}

```

---

```

element deleteq(int *front, int rear)
{
    /* queue의 앞에서 원소를 삭제 */
    if (*front == rear)
        return queue_empty(); /* 에러 key를 반환 */
    return queue[++*front];
}

```

---

```
void create_queue()
{   front = -1;
    rear = -1;
}
```

```
int queue_full()
{   if (top==queue_size -1)   return 1;
    Else   return 0;
}
```

```
int queue_empty()
{ if (front ==rear) return 1;
  else   return 0;
}
```

```
void print_queue()
{
    int qp;

    if (queue_empty())
        cout << "Queue is Empty!\n";
    else {
        i = front + 1;
        cout << "-- Print Queue --\n";
        while (i <= rear) {
            cout <<   queue[i];
            i = i + 1;
        }
    }
}
```



예제 [작업 스케줄링] : 운영체제에 의한 작업 큐(job queue)의 생성

front	rear	Q[0]	Q[1]	Q[2]	Q[3]	설 명
-1	-1					공백큐
-1	0	J1				Job 1의 삽입
-1	1	J1	J2			Job 2의 삽입
-1	2	J1	J2	J3		Job 3의 삽입
+1 0	2		J2	J3		Job 1의 삭제
+1 1	2			J3		Job 2의 삭제

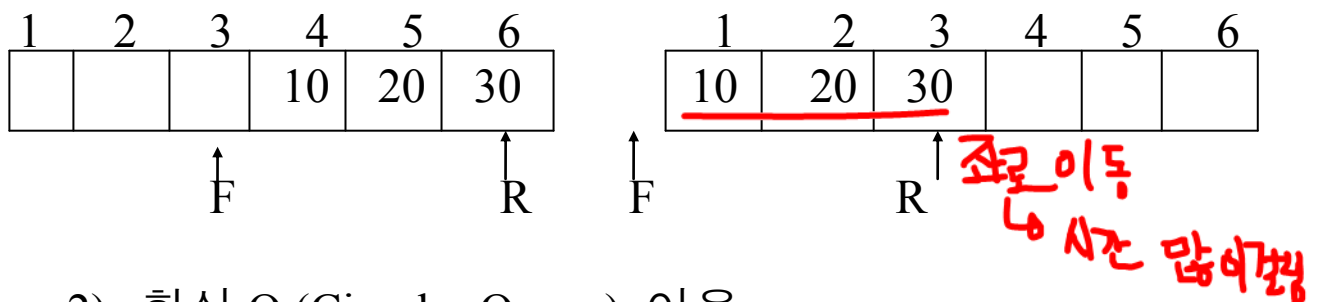
front + 1

### \* Problems with Queue

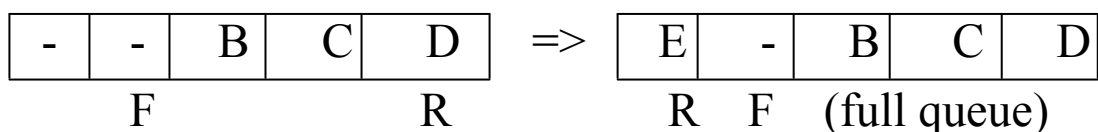
위의 예에서 보듯이 작업이 큐에 들어오고 나감에 따라 큐는 전체적으로 오른쪽으로 shift 된다. 즉, rear index 가 큐의 maxsize 와 동일하게 되어 큐는 full 이 된다.

#### ■ 해결책:

- 1) Front = 0 이 되도록, 전체 Q 를 왼쪽으로 이동  
(Q 에 많은 원소 있을 때는 상당한 처리시간 필요)



- 2) 환상 Q (Circular Queue) 이용



## 5. Circular Queue

- . 배열로 선언:  $Q[0..n-1]$
- . If  $R=n-1$  이면, 다음은  $Q[0]$ 에 삽입

=> solution 1

```
void enqueue (int item)
{
    rear = (rear+1) % QUEUESIZE;
    if (front == rear)
        cout << "Queue is full";
    else
        queue[rear] = item;
}
```

```
void dequeue ()
{
    int item;
    if (front==rear) {
        cout<< "Queue is empty";
        exit(-1);
    }
    else {
        front=(front+1) %queuesize;
        return queue[front];
    }
}
```

- \* 문제점: 시작할때 rear 은 1 부터 시작하기 때문에 Queue[0]는  
비어있고, Queue[4] 이후,.. rear=front 되면 Queuefull 이  
되기 때문에 Memory 의 one space 가 항상 비어있게 된다.

ex)    0     1       2       3       4                  F=1, R = 4, n = 5

		10	20	30
F		R		

⇒ 40 insert:  $R = (r+1) \bmod n = 5 \bmod 5 = 0$

0	1	2	3	4
40		10	20	30
R		F		

⇒ 50 insert:  
 $R = (0+1) \bmod n = 1 \Rightarrow F=R$ , Queuefull 발생, Enqueue 불가능

⇒ Delete

0 1 2 3 4      => delete 20      0 1 2 3 4

10				20
----	--	--	--	----

R                          F                          R                          F

$\Rightarrow$  delete 10

0	1	2	3	4

R,F

Therefore,  $F=R$ ,  $Q$  empty

- Alternative Method#1 →

```
void enqueue(int item)
{
    if (front == rear)
        cout << "Queue is full";
    else {
        Queue[rear] = item;
        rear=(rear+1) % QueueSize;
    }
}
```

```
int dequeue()
{
    int item;
    if (front == rear) {
        cout << "Queue is empty";
        exit(-1);
    }
    else {
        item = Queue[front];
        front = (front + 1) % QueueSize;
        return item; } }
```

### q: 위 코드의 문제점?

=> queue 가 full 인지 empty 인지 test 하는 조건이 같다.  
 즉, full 인 상태에서 dequeue 하면 Queue is empty message 발생되고 empty 상태에서 enqueue 하면 Queue is full message 발생

#### ● Alternative method #2 (flag 사용)

\* Enqueue 할때마다 flag = 1, dequeue 할때마다 flag = 0 으로 setting

```
void enqueue(int item)
{
    if ((front == rear) && (flag == 1))
        cout << "Queue is full";
    else {
        Queue[rear] = item;
        rear = (rear + 1) % QueueSize;
        flag = 1
    }
}
```

```
int dequeue()
{
    int item;
    if ((front == rear) && (flag == 0)){
        cout << "Queue is empty";
        exit(1);
    }
    else {
        item = Queue[front];
        front = (front + 1) % QueueSize;
        flag = 0;
        return item; }
}
```

#### ● alternative method #3 (count 사용)

- 즉, enqueue 때마다 +count, Dequeue 때마다 -count  
 If count == 0 then empty, if count == QueueSize then Full.