



CSE2010 자료구조론

Week 5: Queue 1

ICT융합학부 한진영

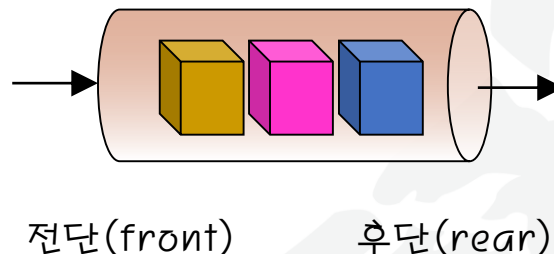
큐(queue)란?

- 큐: 먼저 들어온 데이터가 먼저 나가는 자료구조
 - 선입선출(FIFO: First-In First-Out)



큐 ADT

- 삽입과 삭제는 FIFO순서를 따름
- 삽입은 큐의 후단(rear)에서, 삭제는 전단(front)에서 이루어짐



.객체: n개의 element형으로 구성된 요소들의 순서있는 모임

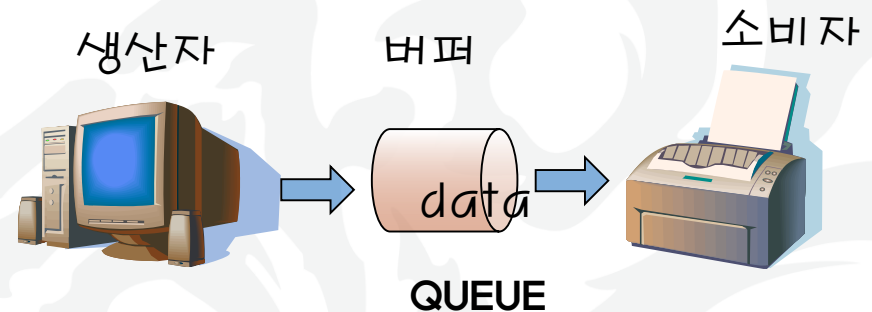
.연산:

- **create()** ::= 큐를 생성한다.
- **init(q)** ::= 큐를 초기화한다.
- **is_empty(q)** ::= 큐가 비어있는지를 검사한다.
- **is_full(q)** ::= 큐가 가득 찼는가를 검사한다.
- **enqueue(q, e)** ::= 큐의 뒤에 요소를 추가한다.
- **dequeue(q)** ::= 큐의 앞에 있는 요소를 반환한 다음 삭제한다.
- **peek(q)** ::= 큐에서 삭제하지 않고 앞에 있는 요소를 반환한다.

큐의 응용

■ 직접적인 응용

- 시뮬레이션의 대기열(공항에서의 비행기들, 은행에서의 대기열)
- 통신에서의 데이터 패킷들의 모델링에 이용
- 프린터와 컴퓨터 사이의 버퍼링

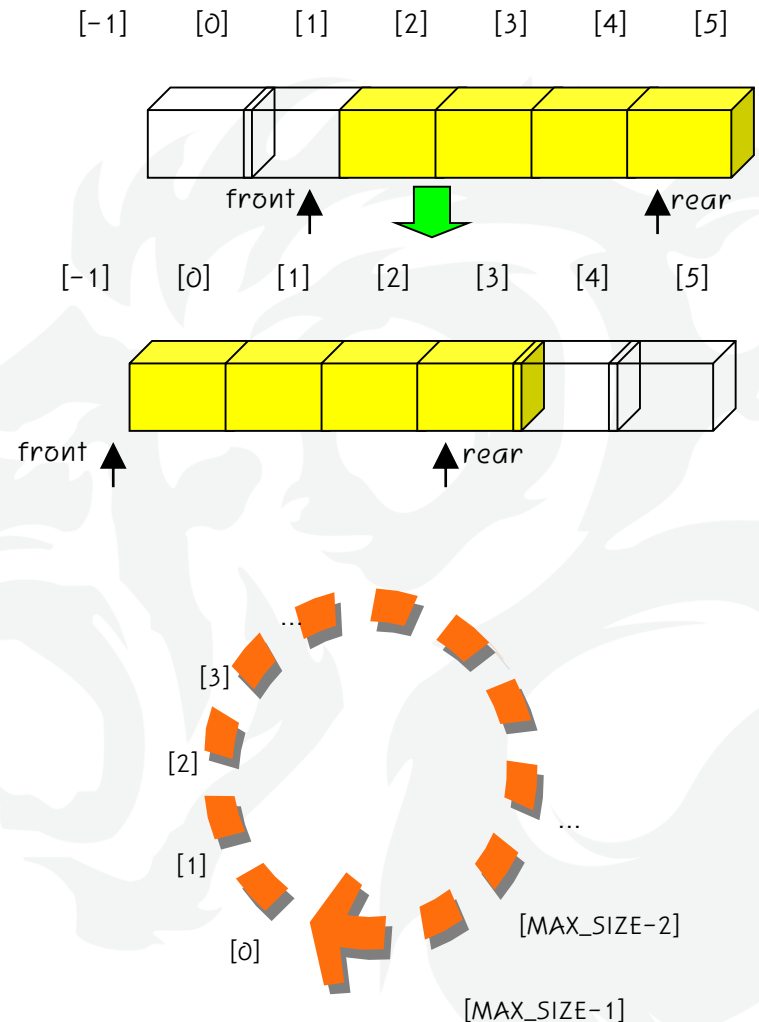


■ 간접적인 응용

- 스택과 마찬가지로 프로그래머의 도구
- 많은 알고리즘에서 사용됨

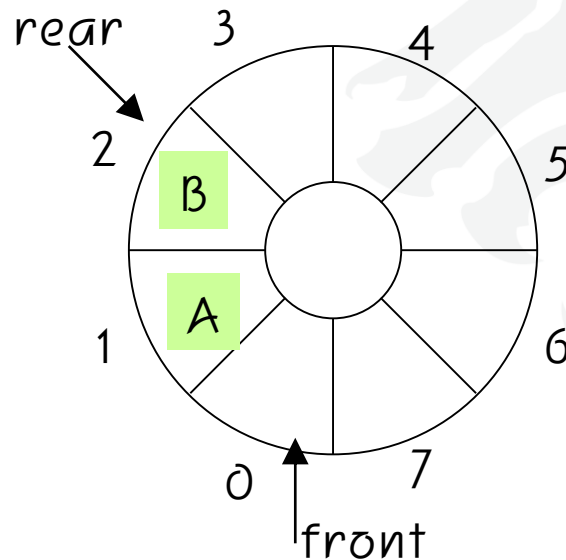
배열을 이용한 큐

- 선형큐: 배열을 선형으로 사용하여 큐를 구현
 - 삽입을 계속하기 위해서는 요소들을 이동시켜야 함
 - 문제점이 많아 사용되지 않음
- 원형큐: 배열을 원형으로 사용하여 큐를 구현
 - Front와 rear값이 배열의 끝인 $[MAX_QUEUE_SIZE-1]$ 에 도달하면 다음에 증가되는 값은 0이 되도록 구현
 - 개념상 원형일뿐, 실제로 원형 모양의 배열은 아님

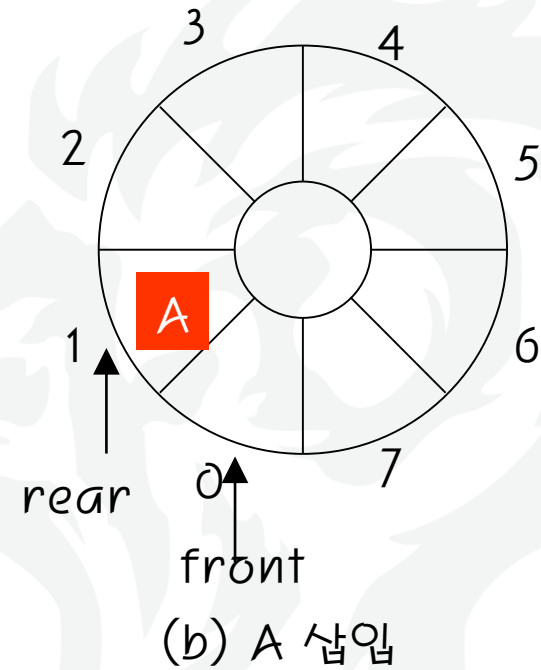
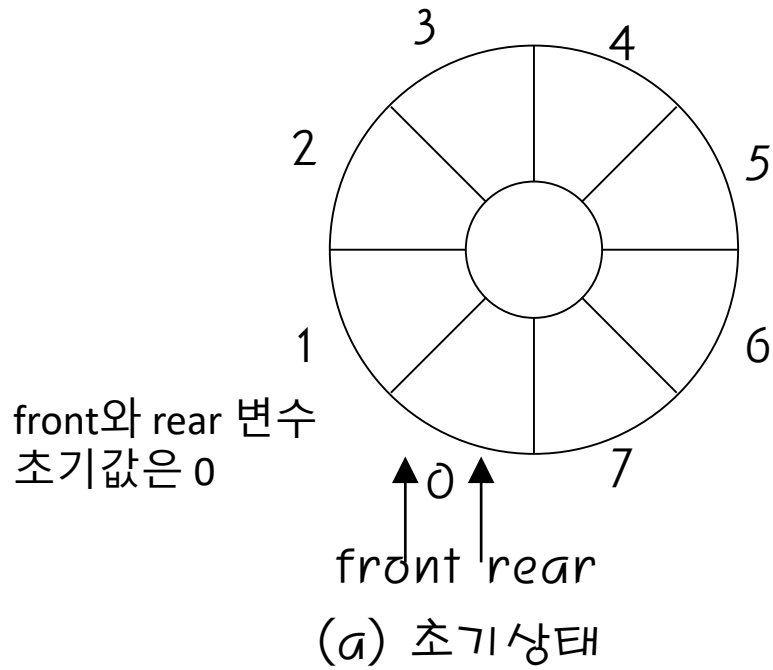


원형 큐의 구조

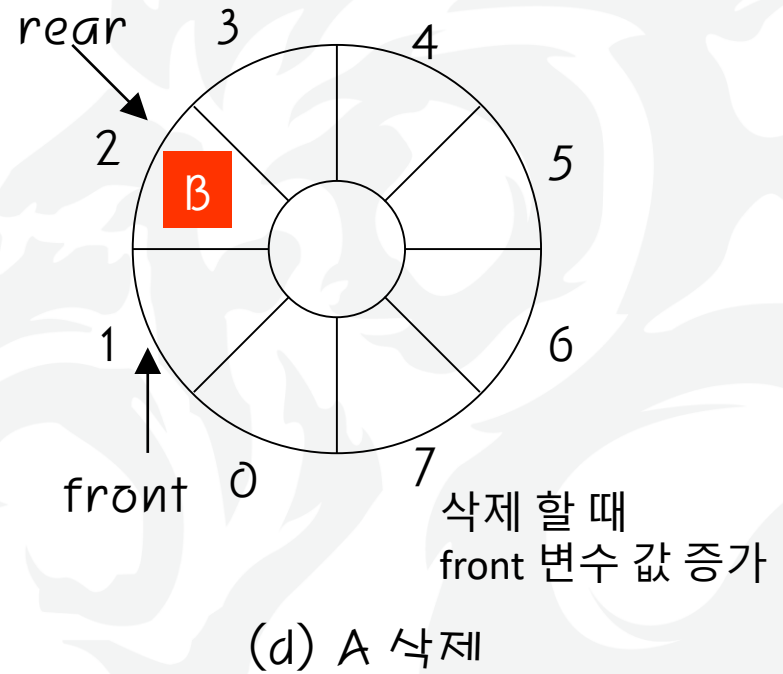
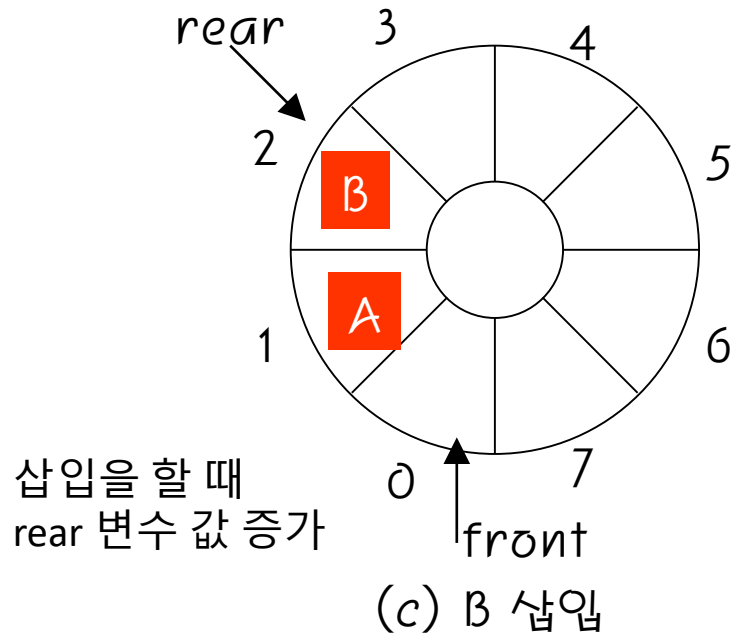
- 큐의 전단과 후단을 관리하기 위한 2개의 변수 필요
 - front: 첫번째 요소 하나 앞의 인덱스, 삭제와 관련된 변수
 - rear: 마지막 요소의 인덱스, 삽입과 관련된 변수
 - 초기값은 0임(-1 아님)



원형 큐 동작(1)

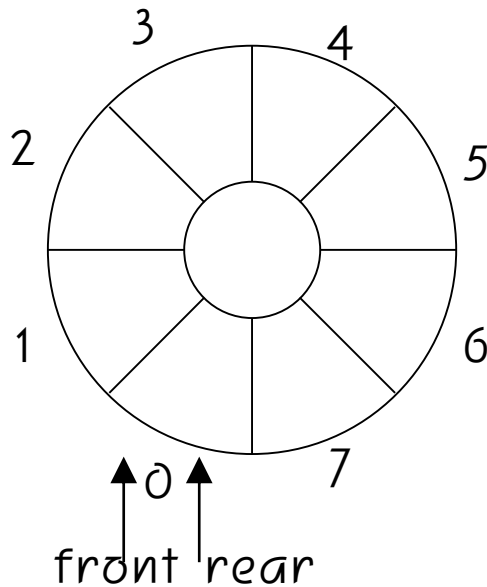


원형 큐 동작(2)

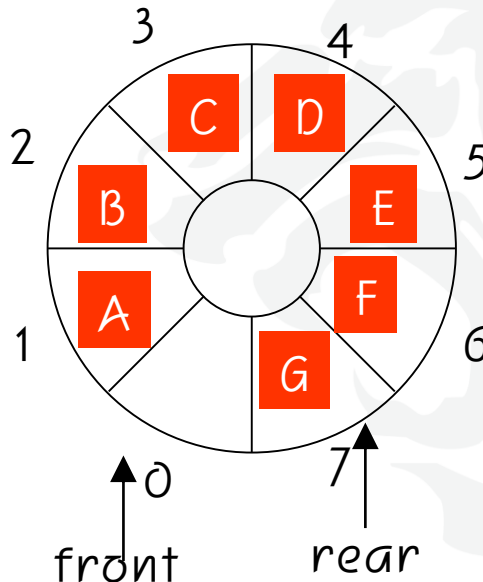


원형 큐의 공백 & 포화 상태

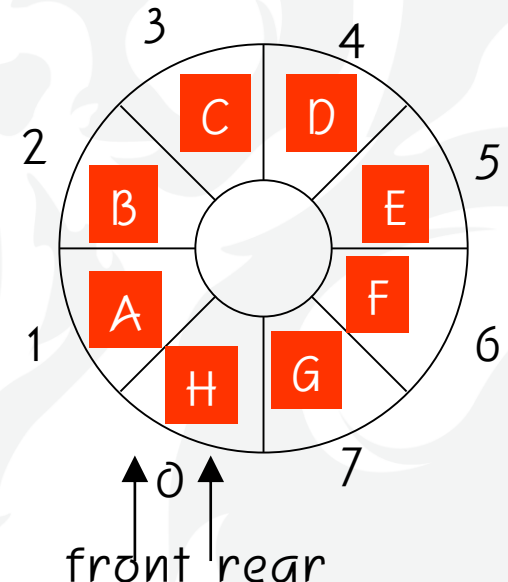
- 공백상태: $\text{front} == \text{rear}$ (front 변수와 rear 변수 값이 같으면)
- 포화상태: $\text{front} \% \text{MAX_QUEUE_SIZE} == (\text{rear} + 1) \% \text{MAX_QUEUE_SIZE}$
- 공백상태와 포화상태를 구별하기 위하여 하나의 공간은 항상 비움



(a) 공백상태



(b) 포화상태



(c) 오류상태

원형 큐의 삽입 & 삭제 알고리즘

- 나머지(mod) 연산을 사용하여 인덱스를 원형으로 회전시킴
 - $\text{front} \leftarrow (\text{front} + 1) \bmod \text{MAX_QUEUE_SIZE};$
 - $\text{rear} \leftarrow (\text{rear} + 1) \bmod \text{MAX_QUEUE_SIZE};$

원형 큐에서의 삽입 알고리즘

$\text{enqueue}(Q, x)$

$\text{rear} \leftarrow (\text{rear} + 1) \bmod \text{MAX_QUEUE_SIZE};$

$Q[\text{rear}] \leftarrow x;$

원형 큐에서의 삭제 알고리즘

$\text{dequeue}(Q)$

$\text{front} \leftarrow (\text{front} + 1) \bmod \text{MAX_QUEUE_SIZE};$

$\text{return } Q[\text{front}];$

원형 큐의 구현(1)

■ Preliminary

- 나머지(mod) 연산자 : %
- front: 첫 번째 요소로부터 시계 방향으로 하나 앞에 위치함. 삭제시 먼저 front를 증가시키고 그 위치에서 데이터를 꺼내와야 함
- rear: 마지막 요소. 삽입시 무조건 rear를 하나 증가시키고, 증가된 위치에 데이터를 넣어야 함
- 공백상태 검출: $\text{front} == \text{rear}$
- 포화상태 검출: $\text{front} == (\text{rear} + 1) \% \text{MAX_QUEUE_SIZE}$

원형 큐의 구현(2)

```
#define MAX_QUEUE_SIZE 100
typedef int element;
typedef struct {
    element queue[MAX_QUEUE_SIZE];
    int front, rear;
} QueueType;
// 초기화 함수
Void init(QueueType *q)
{
    q->front = q->rear = 0;
}
// 공백 상태 검출 함수
int is_empty(QueueType *q)
{
    return (q->front == q->rear);
}
// 포화 상태 검출 함수
int is_full(QueueType *q)
{
    return ((q->rear+1)%MAX_QUEUE_SIZE == q->front);
}
```

원형 큐의 구현(3)

```
// 삽입 함수
void enqueue(QueueType *q, element item)
{
    if( is_full(q) )
        error("큐가 포화상태입니다");
    q->rear = (q->rear+1) % MAX_QUEUE_SIZE;
    q->queue[q->rear] = item;
}

// 삭제 함수
element dequeue(QueueType *q)
{
    if( is_empty(q) )
        error("큐가 공백상태입니다");
    q->front = (q->front+1) % MAX_QUEUE_SIZE;
    return q->queue[q->front];
}

// 피크 함수
element peek(QueueType *q)
{
    if( is_empty(q) )
        error("큐가 공백상태입니다");
    return q->front[(q->front+1) % MAX_QUEUE_SIZE];
}
```

Week 5: Queue 1

