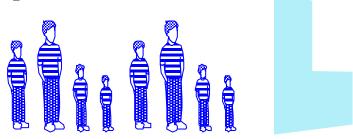
Queue

Queue

- ◆ 저장 방식: FIRST IN FIRST OUT (FIFO, 선입선출)
- ♦ 큐에 진입한 순서대로 큐에서 제거된다
- Example



First Come First Serve (FCFS)

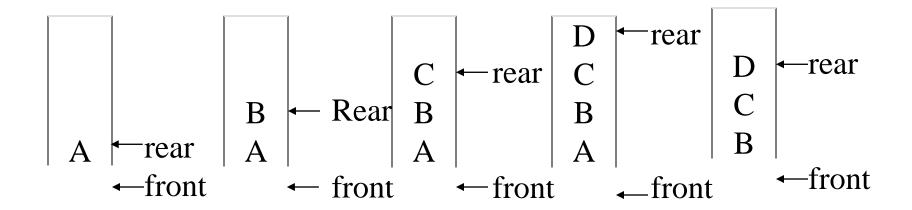
Queue Applications

- 실생활 예
 - Waiting in line
 - Waiting on hold for technical support
- 컴퓨터 운영체제에서의 예
 - Threads
 - Job scheduling (e.g. Round-Robin algorithm for CPU allocation)

Queue 구조

- 선형 리스트(Linear list)
 - □ infinite queue : 이론적으로만 성립
 - □ finite queue : 대부분 유한 큐
- 2개의 pointer
 - □ front (진출 pointer) and
 - □ rear (진입 pointer)
- 주요 동작
 - AddQueue --- cf. Append, Insert, ..
 - □ DeleteQueue --- cf. Remove, ...

First In First Out



Applications: Job Scheduling

front	rear	Q [0]	Q[1] (Q[2] Q[3]	Comments
-1	-1				queue is empty
-1	0	J1			Job 1 is added
-1	1	J1	J2		Job 2 is added
-1	2	J1	J2	J3	Job 3 is added
0	2		J2	J3	Job 1 is deleted
1	2			J3	Job 2 is deleted

1차원 배열을 사용한 Queue의 구성

```
a b c d e
```

- 0 1 2 3 4 5 6
 - DeleteQ() => delete queue[0]
 - □ **O(sizeof(Queue))** time --- O(N) why?
 - front = front + 1;
 - element = queue[front];
 - Squeeze[queue]; front = front -1; rear = rear 1;

AddQ(element) => if there is capacity, add at right end

- □ **0(1)** time
 - rear = rear + 1;
 - queue[rear] = element;

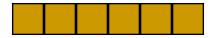
Queue 동작

- □ IsFullQ ... 큐가 full이면 true를 반환
- □ IsEmptyQ ... 큐가 empty이면 true를 반환
- □ AddQ ... 큐의 진입구에 데이터를 추가
- □ DeleteQ ... 큐의 진출구에서 데이터를 삭제

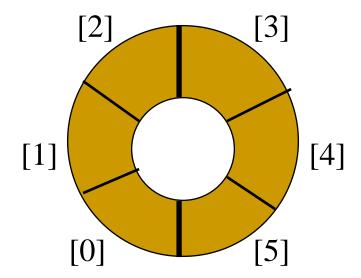
Circular Queue (원형 큐)

- 진입구와 진출구가 연결된 큐
- 1차원 배열을 사용하는 원형 큐



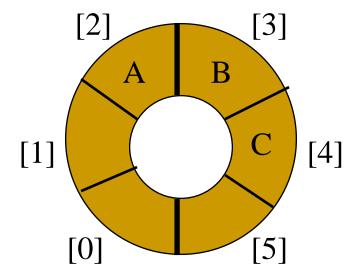


• Circular view of array.



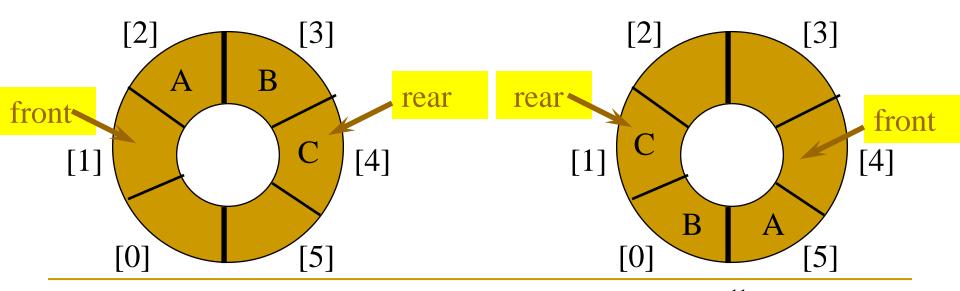
Circular Array

• 3 elements를 가지는 원형 큐의 예



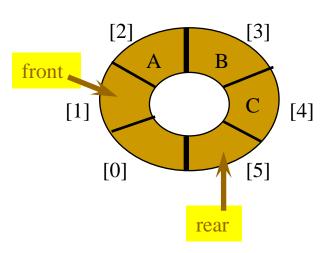
Circular Array

- 2개의 index pointer front 와 rear 를 사용한다
 - 초기에는 front = rear



Add an Element

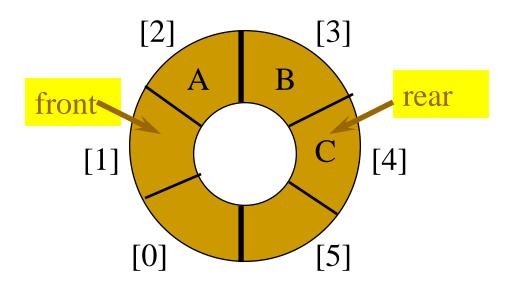
- Add an element
 - rear = rear + 1
 - queue[rear] = element
- Delete an element
 - front = front + 1
 - element = queue[front]



D

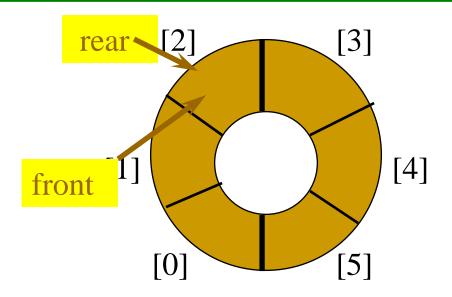
Moving rear Clockwise

rear++;if (rear = = capacity) rear = 0;



rear = (rear + 1) % capacity;

Empty or Full



- element의 진입과 진출이 이루어지다 보면 큐가 empty가 될 수
 도 있고 full이 될 수 있다. 그 경우 front = rear.
- 그 경우 empty인지 full인지 판단해야 한다

■ 개선책

- □ 큐가 full이 되지 않도록 하는 것이 중요
 - 만약 큐 full 현상이 발생하면 큐가 크기를 늘려야 한다
- □ 큐 full과 큐 empty의 구별을 위한 1가지 방법은 boolean 변수를 사용한다, 예를 들면 lastOperationIsAddQ
 - AddQ 가 실행될 때 마다 이 변수를 true 로 세트
 - DeleteQ 가 실행될 때 마다 false 로 세트
 - 그러므로, (front == rear) && !lastOperationIsAddQ 이면 큐는 empty
 - (front == rear) && lastOperationIsAddQ 이면 큐는 full

15

- □ 또 다른 방법 integer 변수를 사용, 예를 들면 size.
 - AddQ \ size++.
 - DeleteQ \ size--.
 - 이때, (size == 0) 이면 큐는 empty
 - (size == arrayLength) 이면 queue는 full

원형 Queue의 구현

```
#include <stdio.h>
int *queue;
int size;
int head;
int tail;
void InitQ(int size) {
  size = _size;
  queue = (int *)malloc(sizeof(int)*size);
  head = tail = 0;
bool InsertQ(int data) {
  if((tail+1)\%size == head) {
     return -1;
  queue[tail] = data;
  tail = (tail+1)%size;
  return true;
```

```
int DelQ() {
  int temp;
  if( ((head+1)\%size == tail) {
    return -1;
  temp = queue[head];
  head = (head+1)\%size;
  return temp;
int main() {
  int i, temp;
  InitQ(MAX_SIZE);
  for (i=1; i<MAX_SIZE; i++) {
    InsertQ(i);
  for (; (temp=DelQ()) != -1;) {
    printf("%d ", temp);
  printf("₩n");
```

Linked List로 구현한 Queue

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
struct Node {
             int data;
             struct Node *next;
struct Node *front;
struct Node *rear:
void Enqueue(int x) {
  struct Node *temp =
               (struct Node *)malloc(sizeof(struct Node));
  temp->data = x;
  temp->next = null;
  if(front == NULL && rear == NULL) {
    front = rear = temp;
    return;
  rear->next = temp;
  rear = temp;
```

```
void Dequeue( ) {
  struct Node *temp = front;
  if(front == NULL) {
     printf("Queue is empty₩n");
    return;
  if(front == rear) {
    front = rear = NULL:
  else {
    front = front -> next;
  free(temp);
int Front( ) {
  if(front == NULL) {
     printf("Queue is empty₩n");
    return;
  return front->data;
```

```
void Print( ) {
  struct Node *temp = front;
  while(temp != NULL) {
     printf("%d ", temp->data);
    temp = temp->next;
  printf("₩n");
int main() {
  Enqueue(2);
  Print();
  Enque(4);
  Print();
  Enque(6);
  Print();
  Dequeue();
  Print();
  Enqueue(8);
  Print();
```

큐의 응용

- 동작 속도가 다른 두 장치 프로세스 간의 효율개선을 위한 Buffer로 서의 역할
 - CPU와 프린터 사이, CPU와 키보드 사이, 디스크와 메인메모리 사이, 통신용
- 생산자 프로세스와 소비자 프로세스 간의 효율적 데이터 전달
 - □ 대부분 원형 큐를 사용

Deque (데크)

■ 덱(deque)

- □ Double-ended queue의 줄임말
- □ 큐의 전단(front)와 후단(rear)에서 모두 삽입과 삭제가 가능한 큐
- 양쪽에서 삽입, 삭제가 가능하여야 하므로 일반적으로 이중연결 리스트를 사용한다

```
typedef int element; // 요소의 타입
typedef struct DlistNode { // 노드의 타입
element data;
struct DlistNode *Ilink;
struct DlistNode *rlink;
} DlistNode;
typedef struct DequeType { // 덱의 타입
DlistNode *head;
DlistNode *tail;
} DequeType;
```

- 객체: n개의 element형으로 구성된 요소들의 순서있는 모임
- 연산:
 - □ create() ::= 덱을 생성한다
 - □ init(dq) ::= 덱을 초기화한다
 - □ is_empty(dq) ::= 덱이 공백상태인지를 검사한다
 - □ is_full(dq) ::= 덱이 포화상태인지를 검사한다
 - add_front(dq, e) ::= 덱의 앞에 요소를 추가한다
 - □ add_rear(dq, e) ::= 덱의 뒤에 요소를 추가한다
 - □ delete_front(dq) ::= 덱의 앞에 있는 요소를 반환한 다음 삭제한다
 - □ delete_rear(dq) ::= 덱의 뒤에 있는 요소를 반환한 다음 삭제한다
 - □ get_front(q) ::= 덱의 앞에서 삭제하지 않고 앞에 있는 요소를 반환한다
 - get rear(q) ::= 덱의 뒤에서 삭제하지 않고 뒤에 있는 요소를 반환한다.