7장. 큐

□ 스택,큐

- 리스트 작업은 시간과 무관하게 정의
- 스택과 큐의 작업은 시간을 기준으로 정의
- 큐는 가장 먼저 삽입된 데이터가 먼저 삭제되는 특성의 자료형을 추상화

□ 학습목표

- 추상 자료형 큐의 기본 개념을 스택과 대조하여 이해한다.
- 추상 자료형 큐를 구현하기 위한 세 가지 방법을 이해한다.
- 원형 배열이 필요한 이유와 동작원리를 이해한다.
- 큐의 응용 예를 구체적으로 명확하게 이해한다.



□ 큐 = 대기열



큐

□ 대기열을 모델링

선입선출, FIFO, FCFS

□ 용어

- 줄의 맨 앞을 큐 프런트(Queue Front)
- 맨 뒤를 큐 리어(Queue Rear)
- 큐 리어에 데이터를 삽입하는 작업 = 큐 애드(Add)
- 큐 프런트의 데이터를 삭제하는 작업 = 큐 리무브(Remove)

	삽입	삭제	검색
ADT 리스트	Insert	Delete	Retrieve
ADT 스택	Push	Pop	GetTop(PeekTop)
ADT 큐	Add(Enqueue)	Remove(Dequeue)	GetFront(PeekFront)



추상 자료형 큐

□ 작업

- Create: 새로운 큐를 만들기
- Destroy: 사용되던 큐를 파기하기
- Add: 현재의 리어 바로 뒤에 새로운 데이터를 삽입하기
- Remove: 프런트에 있는 데이터를 가져오기
- GetFront: 현재 큐 프런트에 있는 데이터를 검색하기(읽기)
- IsEmpty: 현재 큐가 비어있는지 확인하기
- IsFull: 현재 큐가 꽉 차 있는지 확인하기
- GetSize: 현재 큐에 들어가 있는 데이터 개수를 알려주기



추상 자료형 큐

□ 액시엄

- GetFront(Add(Create(Q), V)) = V
- GetFront(Add(Add(Q, W), V)) = GetFront(Add(Q, W))
- IsEmpty(Create(Q)) = TRUE
- Remove((Create(Q)) = ERROR
- GetFront(Create(Q)) = ERROR



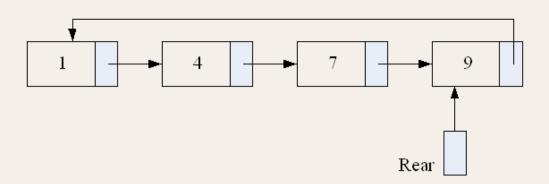
C++ 연결 리스트에 의한 큐

□ 코드 7-1: QueueP.h (C++ Interface by Linked List)

```
typedef struct
{ int Data;
                      큐 데이터를 정수 형으로 가정
                      다음 노드를 가리키는 포인터 변수
 node* Next;
} node;
                      노드는 구조체 타입
                      Nptr 타입이 가리키는 것은 노드 타입
typedef node* Nptr;
const int MAX = 100;
class queueClass
{ public:
   queueClass( );
                    생성자 함수
   queueClass(const queueClass& Q); 복사 생성자 함수
   ~queueClass();
                      소멸자 함수
   void Add(int Item); Item 값을 큐에 삽입
   boolean IsEmpty( ); 비어 있는지 확인
                      꽉 차 있는지 확인
   boolean IsFull();
private:
                      마지막 노드를 가리키는 포인터
   Nptr Rear;
```

C++ 연결 리스트에 의한 큐

- □ 큐의 삽입 삭제
 - 양쪽 끝에서 일어남(삽입은 리어에, 삭제는 프런트에서)
 - 연결 리스트의 첫 노드를 프런트로, 마지막을 리어로 간주
 - 스택은 삽입 삭제 모두 한쪽 끝에서 일어남
- □ 리어 포인터 하나로 구현한 큐
 - 원형 연결 리스트
 - 첫요소는 Rear->Next에 의해 접근 가능
 - 프런트 포인터 하나로만 구현하면 삽입을 위해 끝까지 순회해야 함.



원형 연결 리스트 큐의 삽입

```
void queueClass::Add(int Item)
{ if (! IsEmpty( )) 현재 하나 이상의 노드가 있다면
 { Nptr p = new node; 포인터 p가 공간의 새 노드의 시작주소를 가리키게
  p->Data = Item; 새 노드의 데이터 필드를 채우고
  p->Next = Rear->Next; 이 노드가 결국 마지막 노드가 될 것이니
                이 노드가 현재의 프런트 노드를 가리키게
  Rear->Next = p; 현재의 마지막 노드가 새 노드를 가리키게
               새 노드를 마지막 노드로
  Rear = p;
               현재 비어있는 큐 이라면
 else
 { p = new node;
               포인터 p가 공간의 새 노드의 시작주소를 가리키게
  p->Data = Item;
               새 노드의 데이터 필드를 채우고
  p->Next = p;
               자기 자신을 가리키게
                새 노드를 마지막 노드로
  Rear = p;
                                          12
                                 10
                      Rear
                            4
                                       Rear
```

원형 연결 리스트 큐의 삭제

```
void queueClass::Remove( )
{ Nptr Front = Rear->Next; 편의상 프런트 포인터를 별도로 생성
 if (GetSize() >= 2)
                       노드 두 개 이상일 때
                       마지막 노드가 두 번째 노드를 가리키게
 { Rear->Next = Front->Next;
  delete Front;
                       첫 노드가 사용하던 공간을 반납
 else if (GetSize( ) = = 1) 노드 하나일 때
                       삭제하면 빈 큐가 되므로 빈 큐를 표시
 { Rear = NULL;
  delete Front;
                       첫 노드이자 마지막 노드의 공간 반납
 cout << "Deletion on Empty Queue";</pre>
   Front
                   Return
                             Rear
                  Heap Space
```

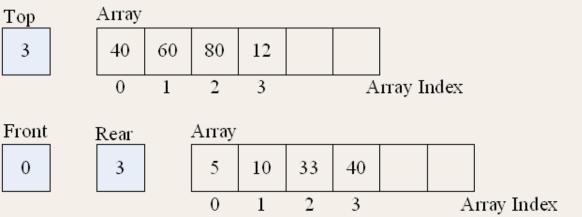
개

C++ 배열에 의한 큐

□ 코드 7-4: QueueA.h (C++ Interface by Array) const int MAX = 100; class queueClass { public: queueClass(); 생성자 함수 queueClass(const queueClass& Q); 복사 생성자 함수 ~queueClass(); 소멸자 함수 void Add(int Item); Item 값을 큐에 삽입 void Remove(); 큐 프런트를 삭제, 리턴 값 없음 boolean IsEmpty(); 비어 있는지 확인 boolean IsFull(); 꽉 차 있는지 확인 private: int Front, Rear; 프런트, 리어 인덱스를 추적 원형연결 배열에 사용 int Count; int Queue[MAX]; 큐 데이터는 정수형, 최대 100

배열에 의한 스택/큐 배열 비교

- □ 스택, 큐
 - 스택은 탑 변수
 - 큐는 프런트, 리어 변수



배열에 의한 큐

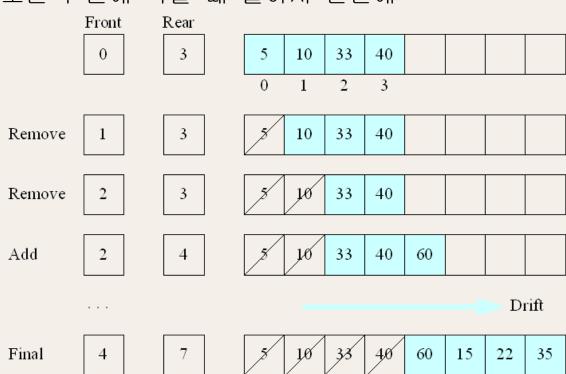
- □ 삽입, 삭제
 - Front 0, Rear -1로 초기화
 - 삽입이면 Rear++ 한 후에 삽입
 - 삭제이면 Front++

- □ 큐의 상태 판단
 - Front > Rear이면 빈 큐
 - Front == Rear이면 큐 아이템 하나

배열에 의한 큐의 표류

□ 표류

- 연속된 삽입, 삭제에 의한 오른쪽 이동
- 왼쪽 빈 공간이 있음에도 오른쪽에서 막힘
- 대책: 왼쪽 쉬프트
 - 삭제될 때마다
 - 오른쪽 끝에 막힐 때 몰아서 한번에

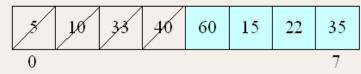


원형 배열

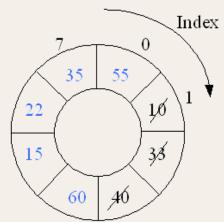
□ 삽입

● 삽입 인덱스: (Rear + 1) % MAX

Front Rear
Final 4 7



Add 4 0 55 10 33 40 60 15 22 35



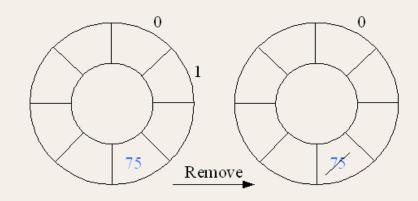
원형 배열

□ 빈 큐와 꽉찬 큐 판정불가

- 인덱스로 봐서는 둘 다 동일 조건
- Front = Rear + 1

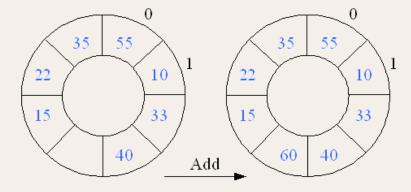
□ 별도의 Count 변수 유지

- 삽입시 Count ++
- 삭제시 Count -













원형 배열 큐 함수

□ 코드 7-5: 원형 배열 큐의 초기화, 삽입, 삭제 queueClass::queueClass() 생성자 함수 $\{ Front = 0; \}$ Rear = -1; Count = 0; 데이터 개수 0 void queueClass::Add(int Item) { if (Count <= Max) 아직 데이터 수가 최대가 아니라면 { Rear = (Rear + 1) % MAX; 리어 인덱스 증가(원형으로) Queue[Rear] = Item; 큐 배열에 데이터 복사 데이터 수 증가 Count++; void queueClass::Remove() 데이터가 하나라도 있다면 $\{ \text{ if (Count > 0)} \}$ { Front = (Front + 1) % MAX; 프런트 인덱스 증가(원형으로) Count--; 데이터 수 감소



추상 자료형 리스트에 의한 큐

```
코드 7-6: QueueL.h (C++ Interface by ADT LIST)
#include <ListP.h>
class queueClass
{ public:
   코드 6-7(또는 코드 6-5)과 동일
 private:
   listClass L;
};
void queueClass::Add(int Item) 삽입함수
{ L.Insert(L.Length() + 1, Item);
void queueClass::Remove( )
                                     삭제함수
{L.Delete(1);
int queueClass::GetFront(int& FrontItem) 검색함수
{ L.Retrieve(1, FrontItem);
```

□ 회문

- 앞에서 읽으나 뒤에서 읽으나 동일한 단어, 문자열
- 토마토, 기러기

□ 코드 7-7: 회문 판정

```
Q.Create(); S.Create(); 큐와 스택을 생성
for (i = 0; i < stringLength(); i++) 문자열 끝까지
{ Read Character into C; 하나씩 읽어서 변수 C에 저장
  Q.Add(C); S.Push(C); 큐에 삽입, 스택에 삽입
             매칭된 것으로 초기화
Matched = TRUE:
while (!IsEmpty() && Matched) 비어 있지 않고, 미스매치 되지 않는 동안
{ if (Q.GetFront() = = S.GetTop()) 큐 프런트와 스택 탑이 일치하면
  { Q.Remove( ); S.Pop( ); 각각 삭제
 else Matched = FALSE; 일치하지 않으면 빠져나감
              비어서 빠져나오면 트루를 리턴
return MatchedSoFar;
```



□ 시뮬레이션

- 모의실험, 큐잉 이론
- 이벤트 발생시기: 시간 구동 시뮬레이션, 사건구동 시뮬레이션

□ 대기시간

● (A, 20, 5) (B, 22, 4) (C, 23, 2) (D, 30, 3)의 순서로 일이 발생

Event	CustomerQueue			Arrival	Start	End	
20	Α				A: 20	20	25
22	В						
23	В	С					
25	С				B: 22	25	29
29					C: 23	29	31
30	D						
31					D: 30	31	34
34							

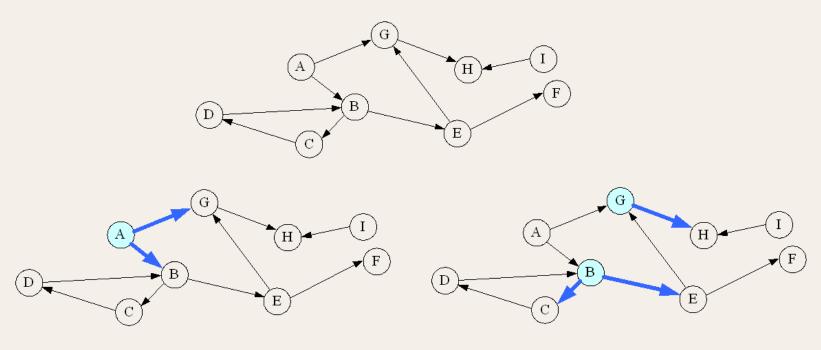
- □ 메저와 트리거
- □ 그래픽 입력모드
 - 리퀘스트 모드
 - 프로그램이 요구하는 입력장비로부터 입력
 - 프로그램 실행 중에 메져값을 요구
 - 샘플 모드
 - 프로그램이 요구하는 입력장비로부터 입력
 - 현재의 메져값을 가져다 실행
 - 이벤트 모드
 - 사용자가 선택한 임력장비가 우선권을 가짐
 - 이벤트 큐와 콜백 함수



□ 시공유 시스템의 일괄처리 작업

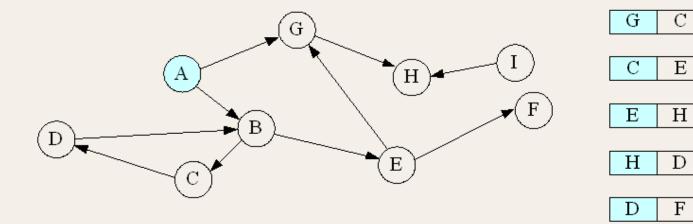
- 사용자 ID 별로 우선순위를 분류.
- queueType MultiQueue[MaxPriority]; 이면 우선순위 별로 MultiQueue[0], MultiQueue[1], MultiQueue[2]를 형성
- 배치 잡이 제출되면, 운영체제 중 디스패처 (Dispatcher)는 사용자 ID 를 기준으로 해당 큐에 삽입
- 먼저 실행 중이던 잡이 끝나면, 운영체제 중 스케줄러(Job Scheduler)는 사용자 ID 를 기준으로 해당 큐에서 삭제

- □ 너비우선 탐색(BFS: Breadth First Search)
 - 깊이보다는 폭을 취함
 - A-B-G-C-E-H-D-F
 - A에서 거리 1인 노드, 다시 각각으로부터 거리 1인 노드,



□ 너비우선 탐색을 위한 큐

- 시작 노드를 삽입
- 삭제와 동시에 인접 노드를 삽입
- 소모적 탐식
- 한번 간 노드는 다시 안 감



Ε

Η

F

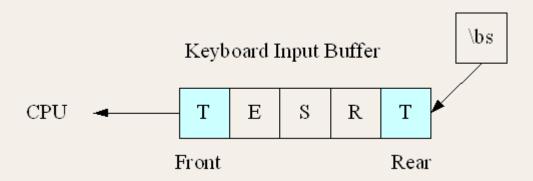
너비우선 탐색

□ 코드 7-8: 너비우선 탐색

BreadthFirstSearch(Origin)

```
{ Q.Create();
                    새로운 큐를 만들기
 Q.Add(Origin);
             출발지를 큐에 삽입
 Mark Origin as Visited; 출발지를 가 본 것으로 표시
 while (!Q.IsEmpty( )) 빈 큐가 아닐 동안
 { Q.GetFront(Front); 큐 프런트에 있는 노드를 Front로
 복사
              큐 프런트를 제거
    Q.Remove();
    for (Each Unvisited Nodes C Adjacent to Front)
       Q.Add(C); 큐에 삽입
       Mark C as Visited; 가 본 것으로 표시
```

- □ 덱(DEQUE: Double Ended Queue)
 - 키보드 입력버퍼, 화면 스크롤
 - 양쪽에서 삽입, 삭제의 필요성이 존재



Rear	4		2		6
	5		3	1	7
	6	T	4		8
	7	•	5		9
Front	8		6		10

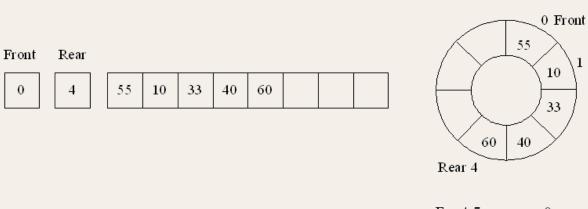


☐ 덱(DEQUE: Double Ended Queue)

- AddLast(), AddFirst(), RemoveLast(), RemoveFirst()
- 큐: RemoveFirst(), AddLast() 만을 사용
- 스택: RemoveLast(), AddLast()만을 사용
- 덱이 일반 클래스(General Class)라면
- 큐나 스택은 특수 클래스(Special Class, Adaptor Class)

□ 원형배열 덱

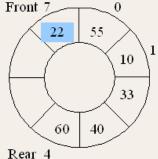
- 양쪽에서 삽입 삭제: 두 개의 포인터를 유지하는 것이 유리
- 고정된 한 쪽 끝에서 Add나 Remove가 일어나면 쉬프트 필요
- 프런트 삭제 시에 Front ++;에 의해 프런트가 전진
- 프런트 삽입 시에 Front -;에 의해 프런트가 후진





Front Rear

7	4	55	10	33	40	60			22
---	---	----	----	----	----	----	--	--	----



□ Josephus의 문제 13 12 11 10 9 15

큐 응용 예

유대인 41명이 로마군에 쫓겨 동굴에 갇혔다. 잡혀 죽기를 원치 않던 이 사람들은 [그림 7-15]와 같이 둥글게 둘러앉아 아무도 남은 사람이 없을 때까지 다음 세 번째 사람(Every 3rd Person) 을 죽이기로 했다. Josephus 는 이러한 죽음을 원치 않았다. 생 존자 두 사람 중 하나가 되기 위해서는 몇 번째에 서야 하는가.

