



5. 쿼리 데크

77

- 삼엽과 사각저 양 끝에서 각각 수형되는 자로구조
- 선엽선줄기 자로구조

DFS (Euler)



BFS (7)



전단
(front)

-후단 (tea)

심입은 이쪽=30만 리야

↳ 삼제는 $\frac{1}{2}$ 만 완성 됨

ADT

데이터 → 선입선출 (FIFO) 이 접근 방법을 사용하는 항목들이 모두

중도원거

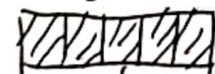
- isEmpty()
- enqueue(x) 맨 뒤에 추가
- dequeue() 맨 앞의 항목을 제거 반환

52

- 삽입 연산 enqueue() : 삽입은 후단을 통해서만 가능
- 삭제 연산 dequeue() : 삭제는 전단을 통해서만 가능

2x2127

노버플로, 언더플로 (스택-리브 같음)


$$\cup \text{enqueue}(e)$$


26.



11

```
deduct,
peek)
```

지치지만,
이명정도 없다.

큐의 사용

◦ 임시 기억 장치로 큐가 사용되며, 이를 버퍼라고 함

◦ 컴퓨터와 프린터: 프린터는 CPU에 비해 상대적으로 속도가 느림

◦ 실시간 비디오 스트리밍: 다운로드된 데이터를 버퍼로 재생 장치에 충분한 데이터가 있을 때까지 사용

큐 구조 (버퍼)

용량이 고정됨

array [capacity]



◦ 이진드라이브 방식: 전단 요소의 인덱스 위치 + front

rear + 1 만 마지막 요소의 위치

◦ 기수 정렬에서 레코드: front → 첫 번째 요소의 인덱스 위치

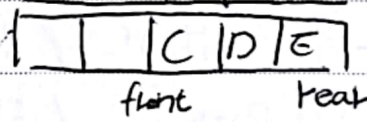
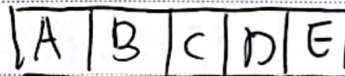
◦ 그래프 기반 방식: rear → 맨 마지막 요소의 위치

문제점

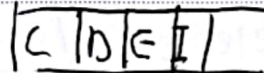
많은 메모리 필요한 경우 발생

후단에 비공백이 남아 있음

삽입 불가



모든 데이터를 이동해야 함



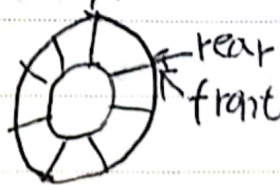
개선 방법

◦ 선형 큐의 비효율성 보완

◦ 리스트에 항상 고정된 크기 (MAX_SIZE) 가 있다고 생각

◦ rear: 큐에 가장 최근에 삽입된 항목의 위치를 저장

◦ front: 가장 최근에 삭제된 항목의 위치를 저장



공백과 도호

◦ 공백 상태: front = 0 = rear

◦ 포화 상태: front = (rear + 1) % MAX_SIZE

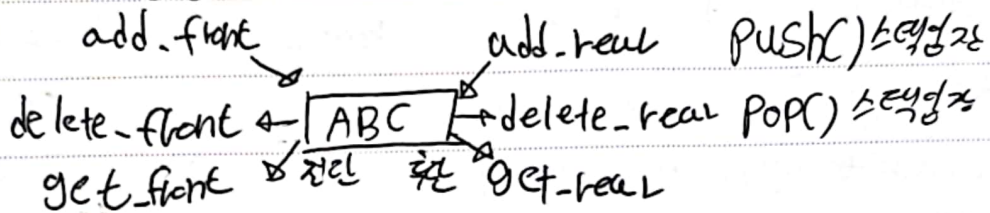
파이션 queue 모듈

- 데크 = 큐 + 스택
- 큐와 스택 클래스를 제공
 - 사용하기 위해서는 먼저 queue 모듈을 import 해야 함
 - 삽입 (putc) / 삭제 (getc) 연산 가능

데크

- 데크는 Double-Ended Queue 이지만
- 스택이나 큐보다는 임의적이 자유로움
- 양쪽 끝에서 삽입과 삭제가 모두 가능함
- 중간 삽입이나 삭제 불가능

데크에서 삽입, 삭제
양쪽에서 가능



그림처럼 중간에

넣거나 빼는 불능

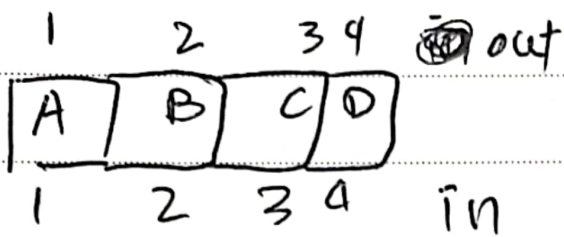
고 큐나 스택과 비슷한
연산이 있음

- 연산
- addFront / deleteFront : 스택과 큐의 연산들로 유사함
 - addRear / deleteRear : Rear과 Front 반대방향으로 연산 가능
- 원형 큐를 상속하여 원형 데크 클래스를 구현
생성자는 상속 받지 않음

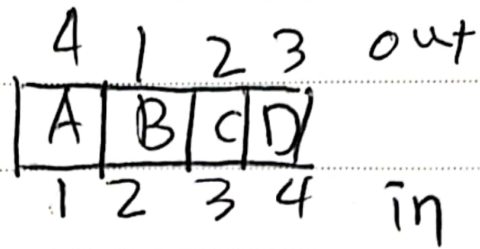
우선순위 큐

- 우선순위의 개념을 큐에 도입한 자료구조
 - 모든 데이터가 우선순위를 가짐
 - 입력 순서와 상관없이 우선순위가 높은 데이터가 먼저 출력
 - 가장 일반적인 큐로 볼 수 있음
- 우선순위 큐는 배열이 아니라서 스택이나 큐로 사용하는
응용 분야 → 시뮬레이션, 네트워크 트래픽 제어, OS의 작업 스케줄링

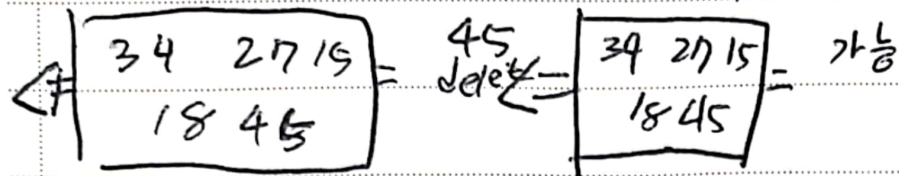
일반적인 큐



우선순위 큐



→ 전단과 후단을 통한 정렬을 허용한 항목들의 모임
구현방법 → 배열 구조, 연결된 구조, 힙트리 등



시간 복잡도

정렬되지 않은 리스트 사용

- enqueue(): 대분할의 경우 $O(1)$
- find Max Index(): $O(n)$
- dequeue(), peek(): $O(n)$

정렬된 리스트 사용

- enqueue(): $O(n)$
- dequeue(), peek(): $O(1)$

힙트리

- enqueue(), dequeue(): $O(\log n)$
- peek(): $O(1)$