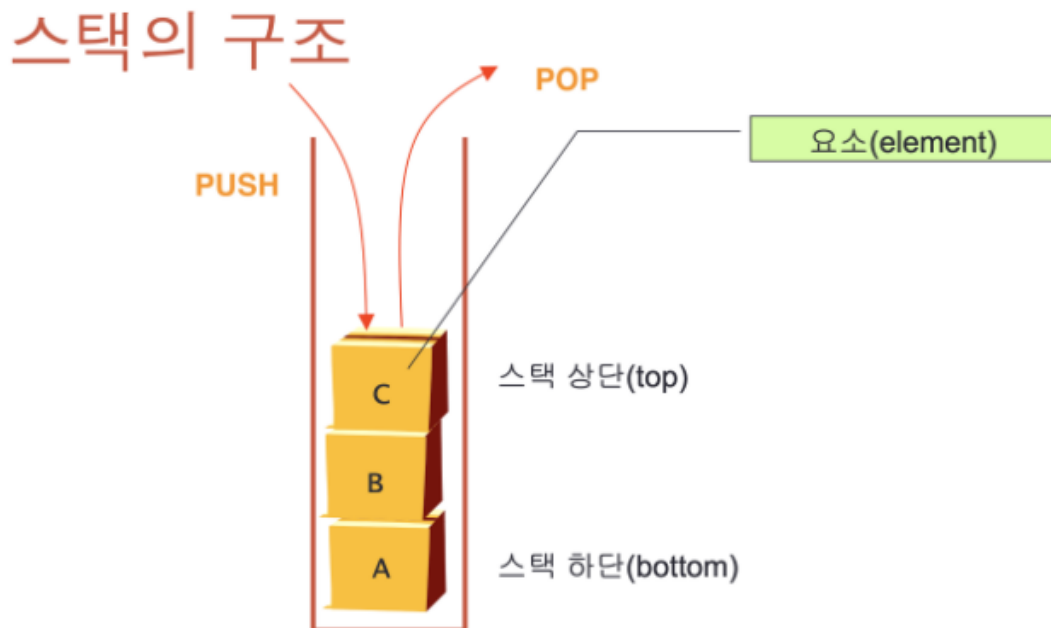


3주차: 스택과 큐

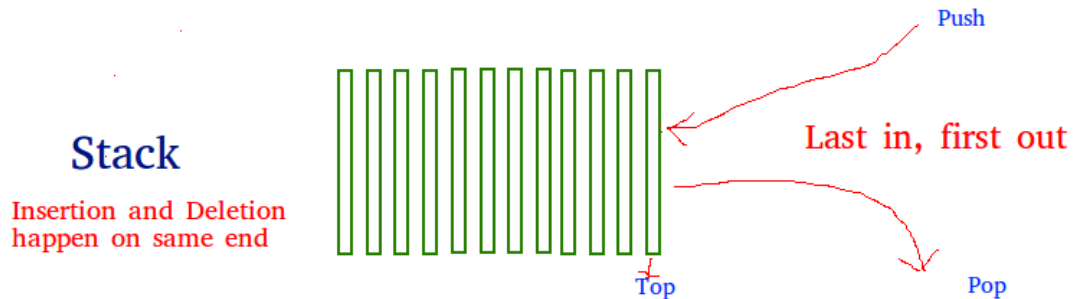
스택(stack)

- 스택은 연결리스트인데 뒤로 넣고 뒤로만 뺄 수 있습니다. push와 pop만 할 수 있으며, 스택은 실행이 되는 특정한 순서를 따르는 **선형적** 데이터 구조입니다.
위에서 스택은 연결리스트로 뒤로 넣고 뒤로만 뺄 수 있다고 했는데..
스택의 구조를 보면 위에서 넣고 위에서 빼고 있습니다.



순서는 두 가지가 존재합니다.

- 첫째, LIFO(Last In First Out) : 마지막에 들어온 데이터가 먼저가 먼저 나가는 데이터 구조로, 흔히 **후입선출** 구조라고도 부릅니다.
- 둘째, FILO(First In Last Out) : 처음 들어온 데이터가 마지막에 나가는 데이터 구조로, 흔히 **선입후출**라고도 이야기합니다.



3가지 기본 작업이 스택에서 수행됩니다.

- Push : 스택 안으로 데이터를 넣습니다. 만약 스택이 꽉 찬 상태에서 데이터를 더 넣을 경우, Overflow condition(오버플로우 상태)라고 이야기합니다.
- Pop : 스택 안에 있는 데이터를 제거합니다. 아이템은 넣어진 역순으로 빠져나옵니다. 만약 스택이 비어있는 상태에서 데이터를 꺼내려는 경우, Underflow condition(언더플로우 컨디션)라고 이야기합니다.
- Peek or Top : 스택의 꼭대기 요소를 반환합니다.
- isEmpty : 만약 스택이 비어있다면, true를 반환하고, 비어있지 않다면 false를 반환합니다.

#구현

스택을 구현하는 두 가지 방법이 존재하는데,

배열(array)을 사용하거나 **링크드 리스트(linked list)**를 사용합니다.

1.스택을 배열을 사용할 경우

```
var Stack = (function() {  
  function Stack() {  
    this.top = null;  
    this.count = 0;  
  }  
  function Node(data) {  
    this.data = data;  
  }  
})
```

```

        this.next = null;
    }
    Stack.prototype.push = function(data) {
        var node = new Node(data);
        node.next = this.top;
        this.top = node;
        return ++this.count;
    };
    Stack.prototype.pop = function() {
        if (!this.top) { // stack underflow 방지
            return false;
        }
        var data = this.top.data;
        this.top = this.top.next;
        // 예전 this.top의 메모리 정리
        this.count--;
        return data;
    };
    Stack.prototype.stackTop = function() {
        return this.top.data;
    };
    return Stack;
})();

```

호출 결과

```

var stack = new Stack();
stack.push(1); // 1
stack.push(3); // 2
stack.push(5); // 3
stack.pop(); // 5
stack.stackTop(); // 3

```

배열을 이용했을 경우의 장점과 단점(pros and cons)

장점: 구현하기 쉽다. 포함되지 않은 포인터로서 메모리는 저장된다.

단점: 다이내믹하지 않다. 런타임에 의해서 배열이 증가하거나 작아지지 않는다.

2. 링크드리스트를 사용할 경우

```

var LinkedList = (function() {
    function LinkedList() {
        this.length = 0;
        this.head = null;
    }
    function Node(data) {

```

```

        this.data = data;
        this.next = null;
    }
    LinkedList.prototype.add = function(value) {
        var node = new Node(value);
        var current = this.head;
        if (!current) { // 현재 아무 노드도 없으면
            this.head = node; // head에 새 노드를 추가합니다.
            this.length++;
            return node;
        } else { // 이미 노드가 있으면
            while(current.next) { // 마지막 노드를 찾고.
                current = current.next;
            }
            current.next = node; // 마지막 위치에 노드를 추가합니다.
            this.length++;
            return node;
        }
    };
    LinkedList.prototype.search = function(position) {
        var current = this.head;
        var count = 0;
        while (count < position) { // position 위치만큼 이동합니다.
            current = current.next;
            count++;
        }
        return current.data;
    };
    LinkedList.prototype.remove = function(position) {
        var current = this.head;
        var before;
        var remove;
        var count = 0;
        if (position == 0) { // 맨 처음 노드를 삭제하면
            remove = this.head;
            this.head = this.head.next; // head를 두 번째 노드로 교체
            this.length--;
            return remove;
        } else { // 그 외의 다른 노드를 삭제하면
            while (count < position) {
                before = current;
                count++;
                current = current.next;
            }
            remove = current;
            before.next = remove.next;
            // remove 메모리 정리
            this.length--;
            return remove;
        }
    };
    return LinkedList;
})();

```

호출 결과

```
var list = new LinkedList();
list.add(1);
list.add(2);
list.add(3);
list.length; // 3
list.search(0); // 1
list.search(2); // 3
list.remove(1);
list.length; // 2
```

링크드리스트의 장점과 단점(pros and cons)

장점: 런타임에 의해 스택의 실행이 증가하거나 줄어듭니다.

단점: 포인터를 포함해야 하기 때문에 추가적인 메모리가 필요로 합니다.

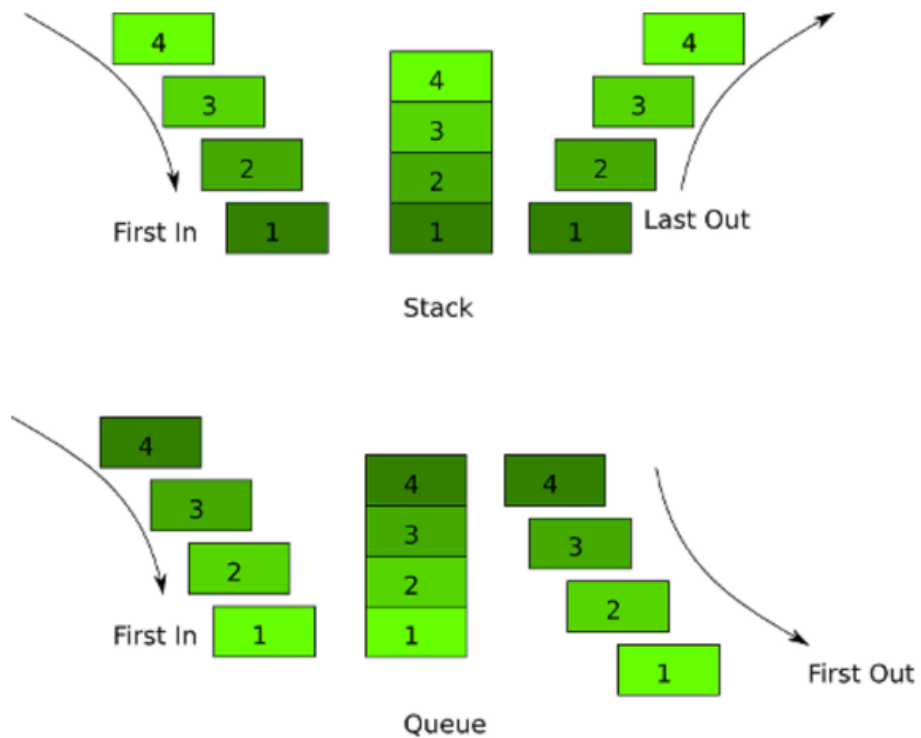
#스택에 관련한 시간 복잡도

스택에서 사용되는 기본 작업들인 push, pop, isEmpty와 peek 메서드는 모두 $O(1)$ 의 시간 복잡도를 가집니다.

#큐

스택과 같이 큐는 같은 선형적 구조는 특정한 순서를 따릅니다.

순서는 FIFO(First In First Out) **선입선출**입니다.



스택과 큐의 차이점은 **제거**에 있습니다.

스택은 가장 최근에 추가된 데이터를 제거하지만, 큐는 가장 처음에 들어왔던 데이터를 삭제한다.

다시 이야기하면, **스택**은 가장 **마지막**에 쌓인 데이터를 제거하고 **큐**는 **가장 앞**에 추가된 데이터를 삭제한다.

#큐의 동작

주로 아래에 나오는 4가지 기본 동작에 의해 동작한다.

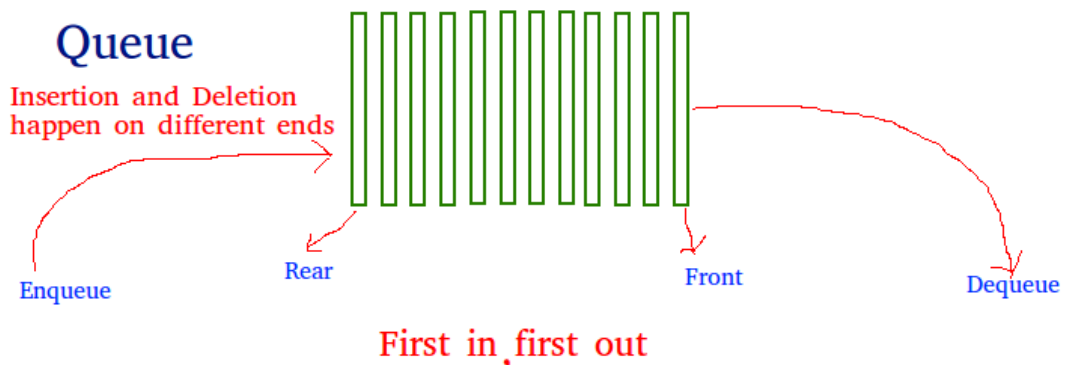
- Enqueue: 큐에 데이터를 추가한다. 만약 큐가 꽉 찼을 때, Overflow condition이 된다.
- Dequeue: 큐에서 데이터를 제거한다. 데이터는 들어온 순서대로 빠져나온다. 만약 큐가 비어져 있을 경우, Underflow condition이 된다.
- Front: 큐의 앞부분의 데이터를 가진다.
- Rear: 큐의 뒷부분의 데이터를 가진다.

쉽게 생각해서,

BTS 팬 사인회가 있어서, 많은 사람들이 줄을 서있습니다.

사람들은 줄을 서고 줄에서 나갑니다.

여기서 큐는 줄이라고 생각할 수 있고, 사람이 줄을 서는 것(Enqueue)과 줄을 빠지는 것(Dequeue)라고 볼 수 있습니다.



이미지를 함께 보시면, 위에서 이야기한 큐의 4가지 기본 작업에 대해 표현하고 있습니다.

스택에서는 제일 위를 가리키는 top이 있다면, 큐에는 맨 처음을 가리키는 head와 맨 끝을 가리키는 rear, 두 개가 있습니다.

#큐의 종류

큐를 구현하기 위해서, 우리는 두 가지 지표를 추적해야 합니다. - front(머리)와 rear(꼬리)
우리는

rear에 데이터를 추가하고 (enqueue),

front에 데이터를 빼냅니다 (dequeue).

만약, 우리가 간단히 front와 rear의 지표를 증가시킨다면, 문제가 될 수 있습니다.

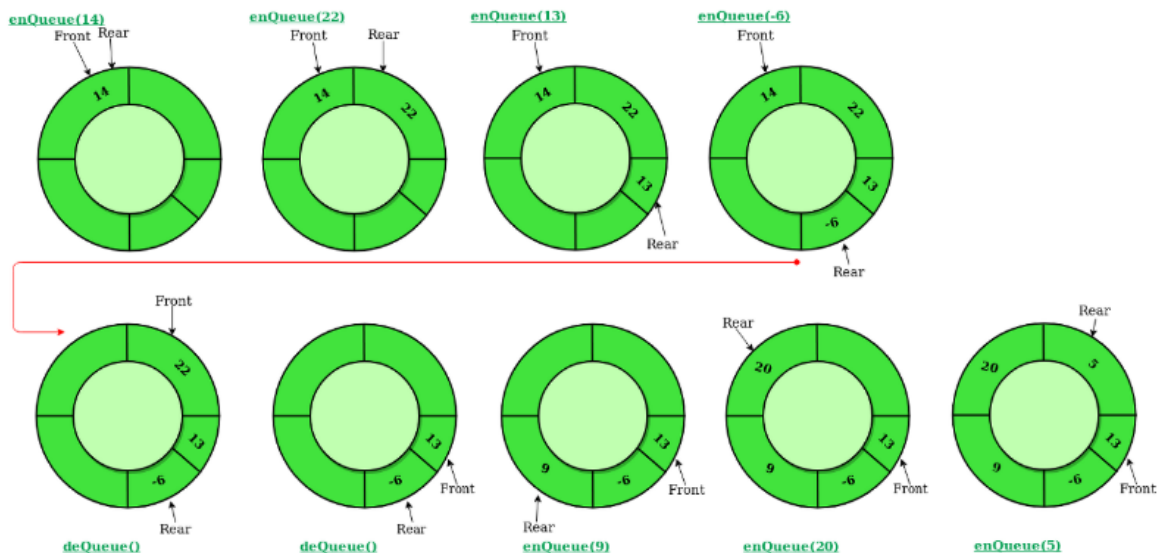
> front가 rear에 (배열의 끝)에 도달할 수 있기 때문입니다.

1. 순환 큐

여기에 대한 방법으로는 front와 rear를 **circular Queue(순환 큐)**(으)로 증가시켜주는 방법이 있습니다.

front와 rear가 연결되어 있는데요, 원래 1, 2, 3의 큐에션 3에서 끝나지만, 순환 큐는 rear인 3에서 다시 front인 1로 넘어갑니다.

```
this.rear.next = this.front
```



순환 큐가 사용되는 이유는 메모리 관리 측면인데, 자바스크립트에서는 메모리를 알아서 정리해주기 때문에, 효율성이 조금 떨어진다고 합니다!

2. 우선순위 큐

우선순위 큐는 enqueue와 dequeue는 같지만, enqueue 할 때, 제일 뒤에 넣는 것이 아닌, 우선순위를 따져 데이터를 넣습니다.

우선순위는 프로그래머가 직접 정해주면 됩니다. 다만, 우선순위 큐의 문제로, 보통 큐와 같이 구현하면 데이터를 삽입하기 힘들다는 단점이 있어 주로 힙이라는 자료구조를 사용해서 구현한다고 합니다.

Priority Queue

Initial Queue = { }

Operation	Return value	Queue Content
insert (C)		C
insert (O)		C O
insert (D)		C O D
remove max	O	C D
insert (I)		C D I
insert (N)		C D I N
remove max	N	C D I
insert (G)		C D I G



#큐 구현하기

```
var Queue = (function() {
    function Queue() {
        this.count = 0;
        this.head = null;
        this.rear = null;
    }
    function Node(data) {
        this.data = data;
        this.next = null;
    }
    Queue.prototype.enqueue = function(data) {
        var node = new Node(data);
        if (!this.head) {
            this.head = node;
        } else {
            this.rear.next = node;
        }
        this.rear = node;
        return ++this.count;
    };
    Queue.prototype.dequeue = function() {
        if (!this.head) { // stack underflow 방지
            return false;
        }
        var data = this.head.data;
        this.head = this.head.next;
        // this.head 메모리 클린
        --this.count;
        return data;
    };
})();
```

```
};
Queue.prototype.front = function() {
    return this.head && this.head.data;
};
return Queue;
})();
```

큐 호출하기

```
var queue = new Queue();
queue.enqueue(1); // 1
queue.enqueue(3); // 2
queue.enqueue(5); // 3
queue.dequeue(); // 1
queue.front(); // 3
```

#큐의 시간 복잡도

Enqueue (insertion) : $O(1)$

Dequeue (deletion) : $O(1)$

Front (Get front) : $O(1)$

Rear (Get Rear) : $O(1)$

보조 공간: input size를 고려하여 알고리즘이 문제를 해결하기 위해 임시로 사용하는 공간
: $O(N)$

배열로 큐를 구현할 때의 장단점

장점: 구현하기 쉽다.

단점: 사이즈가 고정되어 있다 (정적인 데이터 구조)

만약에 enqueue와 dequeue로 큐가 큰 숫자를 가졌다면, 큐가 비어있더라도 큐에 요소를 삽입하지 못할 수 있다. (순환 큐로 대체할 수 있다.) 링크드리스트로 큐를 구현하는 게 더 쉽다.