

● Stack 두 개를 이용하여 Queue를 구현해라.

▶ enqueue()를 구현할 때 첫 번째 stack을 사용하고, dequeue()를 구현할 때 두 번째 Stack을 사용하면 queue를 구현할 수 있습니다. 일단 첫 번째 stack에 push를 하여 데이터를 순차적으로 저장하는 것으로 enqueue를 구현합니다. 그리고 dequeue를 구현하려면, 만약 두 번째 stack이 비어 있다면 첫 번째 stack에서 데이터를 pop하여 두 번째 stack에 push하는 것으로 먼저 모든 데이터를 옮깁니다. 그러면 결과적으로 첫 번째 stack에 가장 먼저 push됐던 데이터가 두 번째 stack의 가장 마지막, top에 위치하게 됩니다. 이때 두 번째 stack에서 데이터를 pop하면 가장 먼저 top에 있던 데이터가 추출되기 때문에, 결론적으로는 첫 번째 stack에 가장 먼저 추가되었던 데이터가 두 번째 stack에서 가장 먼저 추출되고, 이는 FIFO 선입선출로 Queue를 구현하게 됩니다.

```
import java.util.Stack;

class realizeQueue<T> {
    Stack<T> stackFirst, stackSecond;

    // 생성자에서 두 개의 스택을 만든다
    realizeQueue() {
        stackFirst = new Stack<T>();
        stackSecond = new Stack<T>();
    }

    // enqueue: 첫 번째 stack에 데이터를 추가한다
    public void enqueue(T value) {
        stackFirst.push(value);
    }

    // dequeue: 두 번째 stack이 비어 있을 경우, 첫 번째 stack이 완전히 빌 때까지
    // 두 번째 stack으로 데이터를 옮기고, 두 번째 stack에서 데이터를 pop한다.
    public T dequeue() {
        if (stackSecond.isEmpty()) {
            while (!stackFirst.isEmpty()) {
                stackSecond.push(stackFirst.pop());
            }
        }
        return stackSecond.pop();
    }
}

class Ex {
    public static void main(String[] args) {
        realizeQueue<Integer> que = new realizeQueue<>();
        que.enqueue(1);
        que.enqueue(2);
        que.enqueue(3);
        System.out.println(que.dequeue());
        System.out.println(que.dequeue());
        System.out.println(que.dequeue());
    }
}
```

● 시간 복잡도는 어떻게 되는가?

▶ enqueue() 는 첫번째 stack에 push()를 한 번만 하면 되기 때문에, 시간복잡도는  $O(1)$ 입니다.

▶ dequeue()는 두 가지 경우가 있습니다. worst case는 두번째 스택이 비어있는 경우입니다. 이 때는 첫번째 스택에 있는  $n$ 개의 데이터를 pop()을 한 이후에 두번째 스택에 push()를 해줘야 합니다. 따라서 총  $2*n$  번의 operation이 실행되어야 하므로  $O(n)$ 의 시간복잡도를 갖습니다. 하지만 두번째 스택이 비어 있지 않는 경우에는 두번째 스택에서 pop()만 해주면 되기 때문에,  $O(1)$ 의 시간복잡도를 갖습니다. 두 가지 경우를 종합했을 때, amortized  $O(1)$ 의 시간복잡도를 갖는다고 할 수 있습니다.

Resources: inflearn 개발남 노씨

---