

Priority Stack

(1s, 512mb)

ข้อนี้เป็นการปรับปรุง `CP::stack<T>` ให้มีลักษณะการทำงานเหมือน **Priority Queue** โดยที่ข้อมูลที่อยู่ "ด้านบนสุด" ของ stack (ที่เข้าถึงได้ผ่าน `top()`) จะต้องเป็นข้อมูลที่มีค่า **มากที่สุด** เสมอ

กล่าวคือ `CP::stack` ในข้อนี้จะไม่ได้ออกแบบแบบ LIFO (Last-In, First-Out) อีกต่อไป แต่จะทำงานแบบ "Max-Out" แทน

จงแก้ไขและเพิ่มบริการต่อไปนี้:

- `void push(const T& element)`: เพิ่ม `element` เข้าไปใน stack โดยต้องรักษาคุณสมบัติที่ว่าข้อมูลภายใน stack จะต้องเรียงลำดับจาก **มากไปน้อย** (โดยตัวมากที่สุดอยู่บนสุด)
- `void pop()`: ลบข้อมูลตัวที่อยู่บนสุด (ตัวที่มีค่ามากที่สุด) ออกจาก stack
- `const T& top()`: คืนค่าข้อมูลที่อยู่บนสุด (ตัวที่มีค่ามากที่สุด)
- `size_t size()` และ `bool empty()`: คืนค่าขนาดและสถานะของ stack ตามปกติ

ตัวอย่างการทำงาน

กำหนดให้ stack มีข้อมูล (จากบนลงล่าง) เป็น [50, 30, 10]

1. เรียก `top()`: จะได้ค่า 50
2. เรียก `push(20)`:
 - สถานะสุดท้าย คือ [50, 30, 20, 10]
3. เรียก `push(70)`:
 - สถานะสุดท้าย คือ [70, 50, 30, 20, 10]
4. เรียก `pop()`:
 - ลบ 70 ออก
 - สถานะสุดท้าย คือ [50, 30, 20, 10]

โจทย์ข้อนี้จะมีไฟล์โปรเจกต์ของ `Code::Blocks` ให้ ซึ่งในไฟล์โปรเจกต์ดังกล่าวจะมีไฟล์ `stack.h`, `main.cpp` และ `student.h` อยู่ ให้นิสิตเขียน code เพิ่มเติมลงในไฟล์ `student.h` เท่านั้น และการส่งไฟล์เข้าสู่ระบบ grader ให้ส่งเฉพาะไฟล์ `student.h` เท่านั้น

ในไฟล์ `student.h` ดังกล่าวจะต้องไม่ทำการอ่านเขียนข้อมูลใด ๆ ไปยังหน้าจอหรือคีย์บอร์ดหรือไฟล์ใด ๆ

คำอธิบายฟังก์ชัน `main`

`main()` จะสร้าง `CP::stack<int>` ขึ้นมา และอ่านคำสั่งที่ละบรรทัด โดยแต่ละบรรทัดจะมีรูปแบบดังนี้:

- `push X`: เรียก `stk.push(X)` โดย `X` เป็นจำนวนเต็ม

- **pop**: เรียก `stk.pop()`
- **top**: พิมพ์ค่าของ `stk.top()`
- **size**: พิมพ์ค่าของ `stk.size()`

รับประกันว่าจะไม่มีการเรียก `pop` หรือ `top` ในขณะที่ `stack` ว่าง