

## Queue Merge Greater (1 sec, 512 mb)

จะเพิ่มบริการ `void CP::queue::merge_greater(CP::queue<T> &other)` ให้กับ `CP::queue` โดยฟังก์ชันนี้จะรับ `CP::queue` อีกตัวเข้ามาและจัดให้ด้านหน้าของคิวทั้งสองตรงกัน จากนั้นจะเทียบข้อมูล element ที่ตำแหน่งต่างๆของทั้งสองคิว (“ตำแหน่ง” หมายถึงตำแหน่งนับจากหัวคิว เช่น ตำแหน่งที่ 0 คือข้อมูลของหัวคิว และตำแหน่งที่ 1 คือข้อมูลถัดจากหัวคิว) โดยหากเทียบข้อมูลตำแหน่งที่  $k$  ของทั้งสองคิว แล้วปรากฏว่าข้อมูลของคิว `other` มีค่ามากกว่า ข้อมูลของคิวที่เรียกใช้ฟังก์ชัน จะย้ายข้อมูลที่ตำแหน่ง  $k$  ของคิว `other` มาแทรกที่ตำแหน่ง  $k + 1$  ของคิวที่เรียกใช้ฟังก์ชัน

เพื่อความง่ายในการทำข้อสอบและคนอื่นๆ เป็นคนใจดีมาก ๆ :) รับประการว่า queue B จะมีขนาดไม่เกินครึ่งหนึ่งของ queue A (กล่าวอีกนัยคือ  $B.size() \leq A.size() / 2$ ) โดย Address ของ queue A กับ queue B และ mData ของแต่ละคิวต้องไม่เปลี่ยน (ยกเว้น mData ของ A จะเปลี่ยน Address ได้เมื่อมีการขยายความจุเท่านั้น)

ข้อบังคับ

- โจทย์ข้อนี้จะมีไฟล์ตั้งต้นมาให้ซึ่งประกอบด้วยไฟล์ queue.h, main.cpp และ student.h อยู่ ให้เขียน code เพิ่มเติมลงในไฟล์ student.h เท่านั้น และการส่งไฟล์เข้าสู่ระบบ grader ให้ ส่งเฉพาะไฟล์ student.h เท่านั้น
    - ไฟล์ student.h จะต้องไม่ทำการอ่านเขียนข้อมูลใด ๆ ไปยังหน้าจอหรือคีย์บอร์ดหรือไฟล์ใด ๆ
  - หากใช้ VS Code ให้ทำการ compile ที่ไฟล์ main.cpp  
\*\* main ที่ใช้จริงใน grader นั้นจะแตกต่างจาก main ที่ได้รับในไฟล์เริ่มต้น แต่จะทดสอบในลักษณะเดียวกัน \*\*

## คำอธิบายฟังก์ชัน main

`main()` จะทดลองใช้งาน `CP::queue` โดย `main` จะสร้าง `CP::queue<int>` ไว้ 2 ตัวชื่อ `A` และ `B` และอ่านคำสั่งทีละบรรทัดดังนี้ (`m` และ `k` เป็นแค่ตัวอักษร ‘`A`’ หรือ ‘`B`’ ส่วน `x` เป็นจำนวนเต็มที่อยู่ในของเขต `int`)

บรรทัดแรก จำนวนเต็ม A และ B แทนจำนวนข้อมูลใน queue A และ queue B โดยถ้า A หรือ B เป็น 0 จะไม่มีบรรทัดต่อมาที่สอดคล้องกับตัวแปรนั้น (ดูตัวอย่างที่ 2) ( $1 \leq A \leq 5 \times 10^5$ ,  $1 \leq B \leq (A/2)$ )

จำนวนเต็ม A ตัวแทนข้อมูลของ queue A โดยข้อมูลซ้ายสุดคือหน้าคิว

จำนวนเต็ม B ตัวแทนข้อมูลของ queue B โดยข้อมูลซ้ายสุดคือหน้าคิว

หมายบรรทัดต่อมา เริ่มต้นด้วย string ระบุคำสั่ง และอาจตามด้วยค่าต่างๆ ที่คำสั่งนั้นต้องการ โดยมีรูปแบบดังนี้

คำสั่ง	คำอธิบาย
p m	พิมพ์ mSize, front() และ back() ของ queue m (จะไม่ส่งต่อน queue ว่างແນ່ນອນ)
e m x	push x เข้าท้าย queue m (เรียก m.push(x))
d m	เรียก m.pop()
g m k	เรียก m.merge_greater(k) (queue k merge ลง queue m)
q	จบการทำงาน

## ตัวอย่างการทำงานของ main

<pre> 10 5 1 5 7 3 10 9 4 3 -1 0 -5 8 12 2 11 p A g A B p B d A d A p A q </pre>	<pre> 10 1 0 2 -5 2 11 8 0 </pre>
<pre> 5 0 5 7 -9 3 4 p A g A B p A e B 8 d A g A B d A p A q </pre>	<pre> 5 5 4 5 5 4 4 8 4 </pre>
<pre> 4 2 6 9 -10 2 5 10 e B 8 e B 12 d A d A g B A p A p B q </pre>	<pre> 2 -10 2 4 5 12 </pre>

## ข้อมูลชุดทดสอบ

5 % มีการเรียกใช้ `A.merge_greater(A)` เพียงอย่างเดียว (merge กับตัวเอง)

60 %  $A \leq 1000$

35%  $B \leq A / 8$

## ข้อแนะนำ

- โดยที่ข้อนี้สามารถผ่านได้ด้วย time complexity และ space complexity เป็น  $O(n)$  ไม่จำเป็นต้อง optimize มากรักษาความเร็ว
- สังเกตว่าไม่มีการพิมพ์ `mFront` และ `mCap` จึงสามารถเปลี่ยนค่าอย่างไรก็ได้ แค่ให้ข้อมูลเรียงถูกต้อง