

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

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

ตัวอย่างเช่น หากให้ queue A เรามีข้อมูลภายในเป็น  $\{1, 5, 7, 3, 10, 9, 4, 3, -1, 0\}$  โดยที่ซ้ายสุดคือหน้าคิว (กล่าวคือ `A.front()` จะให้ค่า 1) และให้ queue B มีข้อมูลภายในเป็น  $\{-5, 8, 12, 2, 11\}$  แล้วเราเรียก `A.merge_greater(B)` จะทำให้ queue A มีข้อมูลภายในกลายเป็น  $\{1, 5, 8, 7, 12, 3, 10, 11, 9, 4, 3, -1, 0\}$  ส่วน queue B จะเหลือข้อมูลภายในเป็น  $\{-5, 2\}$  โดยถ้า queue A และ B เป็น queue เดียวกัน จะไม่เกิดอะไรขึ้น

เพื่อความง่ายในการทำข้อสอบและคนออกโจทย์เป็นคนใจดีมาก ๆ :) รับประกันว่า 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 และอ่านคำสั่งที่ละบรรทัดดังนี้ ( $m$  และ  $k$  เป็นแค่ตัวอักษร ‘A’ หรือ ‘B’ ส่วน  $x$  เป็นจำนวนเต็มที่อยู่ในขอบเขต `int`)

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

**บรรทัดที่สอง** จำนวนเต็ม A ตัวแทนข้อมูลของ queue A โดยข้อมูลซ้ายสุดคือหน้าคิว

**บรรทัดที่สาม** จำนวนเต็ม B ตัวแทนข้อมูลของ queue B โดยข้อมูลซ้ายสุดคือหน้าคิว

**หลายบรรทัดต่อมา** เริ่มต้นด้วย string ระบุคำสั่ง และอาจตามด้วยค่าต่างๆ ที่คำสั่งนั้นต้องการ โดยมีรูปแบบดังนี้

คำสั่ง	คำอธิบาย
p m	พิมพ์ <code>mSize</code> , <code>front()</code> และ <code>back()</code> ของ queue m (จะไม่สั่งตอน queue ว่างแน่นอน)
e m x	push x เข้าท้าย queue m (เรียก <code>m.push(x)</code> )
d m	เรียก <code>m.pop()</code>
g m k	เรียก <code>m.merge_greater(k)</code> (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

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