



## แข่ง

ถนนจากสนามบินบูดาเปสต์ไปที่โรงแรมฟอร์ราชเดินทางได้ทางเดียวและมีเลนเดียว ถนนนี้มีความยาว  $L$  กิโลเมตร

ในช่วงงานแข่งขัน IOI 2023 มีรถบัส  $N + 1$  คัน วิ่งบนถนนนี้ รถบัสแต่ละคันกำหนดด้วยหมายเลข  $0$  ถึง  $N$  รถบัสหมายเลข  $i$  ( $0 \leq i < N$ ) ถูกกำหนดไว้ให้ออกจากสนามบิน ณ วินาทีที่  $T[i]$  ของงาน และสามารถเดินทางได้  $1$  กิโลเมตรในระยะเวลา  $W[i]$  วินาที รถบัสหมายเลข  $N$  เป็นรถบัสสำรอง ซึ่งสามารถเดินทางได้  $1$  กิโลเมตรในระยะเวลา  $X$  วินาที รถบัสสำรองจะออกจากสนามบิน ณ วินาทีที่  $Y$  ซึ่งยังไม่ได้ถูกกำหนดไว้

การแข่งขันรถบัสบนถนนไม่สามารถทำได้ แต่รถบัสสามารถที่จะแข่งกันได้ที่ **สถานีเรียงรถ** โดยมีสถานีเรียงรถทั้งหมด  $M$  ( $M > 1$ ) สถานี ซึ่งกำหนดด้วยหมายเลข  $0$  ถึง  $M - 1$  อยู่ในตำแหน่งที่แตกต่างกันบนถนน สถานีเรียงรถ  $j$  ( $0 \leq j < M$ ) จะอยู่ตามเส้นทางบนถนนในตำแหน่งกิโลเมตรที่  $S[j]$  โดยเริ่มต้นจากสนามบิน สถานีเรียงรถนั้นเรียงตามระยะทางจากสนามบินจากน้อยไปมาก ซึ่งแปลว่า  $S[j] < S[j + 1]$  สำหรับ  $0 \leq j \leq M - 2$  โดยสถานีเรียงรถแรกคือสนามบินและสถานีเรียงรถสุดท้ายคือโรงแรม ซึ่งแปลว่า  $S[0] = 0$  และ  $S[M - 1] = L$

รถบัสแต่ละคันจะวิ่งด้วยความเร็วสูงสุดจนกระทั่งตามทันรถบัสคันที่อยู่ด้านหน้าที่วิ่งช้ากว่าบนถนน ซึ่งในกรณีนั้นรถบัสจะต้องวิ่งต่อกันและถูกบังคับให้เคลื่อนที่ด้วยความเร็วของรถบัสคันที่ช้ากว่าจนกระทั่งถึงสถานีเรียงรถถัดไป รถบัสที่เร็วกว่าจึงจะแซงรถบัสที่ช้ากว่าได้

กล่าวคือ สำหรับ  $i$  กับ  $j$  ซึ่ง  $0 \leq i \leq N$  และ  $0 \leq j < M$  นั้น วินาทีที่  $t_{i,j}$  เป็นเวลาที่รถบัส  $i$  **ถึง** สถานีเรียงรถ  $j$  ซึ่งสามารถนิยามได้ดังนี้ ให้  $t_{i,0} = T[i]$  สำหรับแต่ละ  $0 \leq i < N$ , และให้  $t_{N,0} = Y$

สำหรับแต่ละ  $j$  ซึ่ง  $0 < j < M$

- กำหนดให้  $e_{i,j}$  คือเวลาที่ **คาดว่าจะถึง** (ในหน่วยวินาที) ของรถบัส  $i$  ที่สถานีเรียงรถ  $j$  ซึ่งเป็นเวลาที่รถบัส  $i$  จะถึงสถานีเรียงรถ  $j$  ถ้ารถบัสคันดังกล่าวเคลื่อนที่ด้วยความเร็วสูงสุดตั้งแต่เวลาที่รถบัสนั้นถึงสถานีเรียงรถ  $j - 1$  นั่นคือให้
  - $e_{i,j} = t_{i,j-1} + W[i] \cdot (S[j] - S[j - 1])$  สำหรับ  $0 \leq i < N$  และ
  - $e_{N,j} = t_{N,j-1} + X \cdot (S[j] - S[j - 1])$
- รถบัส  $i$  ถึงสถานีเรียงรถ  $j$  ณ เวลาที่ **มากที่สุด** ระหว่างเวลาที่คาดว่าจะถึงของรถบัส  $i$  และของรถบัสคันอื่นที่ถึงที่สถานี  $j - 1$  ก่อนรถบัส  $i$  กล่าวคือให้  $t_{i,j}$  เป็นค่ามากที่สุดของ  $e_{i,j}$  และทุก ๆ  $e_{k,j}$  ซึ่ง  $0 \leq k \leq N$  และ  $t_{k,j-1} < t_{i,j-1}$

ทางผู้จัดงาน IOI ต้องการที่จะกำหนดเวลาออกจากสนามบินของรถบัสสำรอง งานของคุณคือตอบคำถาม  $Q$  คำถามจากผู้จัดงาน ซึ่งอยู่ในรูปแบบต่อไปนี้ หากกำหนดให้วินาทีที่  $Y$  เป็นเวลาที่รถบัสสำรองจะออกจากสนามบิน แล้วถามว่า ณ วินาทีที่เท่าไร รถบัสสำรองจึงจะมาถึงโรงแรม

## รายละเอียดการเขียนโปรแกรม

คุณจะต้องเขียนสองฟังก์ชันต่อไปนี้

```
void init(int L, int N, int64[] T, int[] W, int X, int M, int[] S)
```

- $L$ : ความยาวของถนน
- $N$ : จำนวนของรถบัสที่ไม่ใช่รถบัสสำรอง
- $T$ : อาร์เรย์ขนาด  $N$  ที่ระบุเวลาที่รถบัสไม่สำรองออกจากสนามบิน
- $W$ : อาร์เรย์ขนาด  $N$  ที่กำหนดความเร็วสูงสุดของรถบัสไม่สำรอง
- $X$ : ระยะเวลาที่รถบัสสำรองใช้ในการเดินทาง 1 กิโลเมตร
- $M$ : จำนวนสถานีเรียงรถ
- $S$ : อาร์เรย์ขนาด  $M$  ที่ระบุระยะทางจากสนามบินไปยังสถานีเรียงรถ
- ฟังก์ชันนี้จะถูกเรียกเพียงครั้งเดียวเท่านั้น ก่อนการเรียก `arrival_time` ใดๆ

```
int64 arrival_time(int64 Y)
```

- $Y$ : เวลาที่รถบัสสำรอง (รถบัสหมายเลข  $N$ ) จะออกจากสนามบิน
- ฟังก์ชันนี้ต้องคืนค่าเวลาที่รถบัสสำรองมาถึงที่โรงแรม
- ฟังก์ชันนี้จะถูกเรียกจำนวน  $Q$  ครั้งพอดี

## ตัวอย่าง

พิจารณาลำดับการเรียกฟังก์ชันต่อไปนี้

```
init(6, 4, [20, 10, 40, 0], [5, 20, 20, 30], 10, 4, [0, 1, 3, 6])
```

ตารางต่อไปนี้แสดงเวลาที่คาดว่าจะถึงและเวลาที่ถึงจริงของรถบัสไม่สำรองที่ไปถึงสถานีเรียงรถต่าง ๆ โดยไม่คำนึงถึงรถบัสหมายเลข 4 (ที่ยังไม่ได้รับเวลา)

$i$	$t_{i,0}$	$e_{i,1}$	$t_{i,1}$	$e_{i,2}$	$t_{i,2}$	$e_{i,3}$	$t_{i,3}$
0	20	25	30	40	40	55	55
1	10	30	30	70	70	130	130
2	40	60	60	100	100	160	180
3	0	30	30	90	90	180	180

เวลาที่ถึงสถานีเรียงรถ 0 เป็นเวลาที่รถบัสถูกกำหนดให้ออกจากสนามบิน นั่นคือ  $t_{i,0} = T[i]$  สำหรับ  $0 \leq i \leq 3$

เวลาที่คาดว่าจะถึงและเวลาที่ถึงจริงของสถานีเรียงรถ 1 สามารถคำนวณได้ดังต่อไปนี้:

- เวลาที่คาดว่าจะถึงสถานีเรียงรถ 1
  - รถบัส 0:  $e_{0,1} = t_{0,0} + W[0] \cdot (S[1] - S[0]) = 20 + 5 \cdot 1 = 25$
  - รถบัส 1:  $e_{1,1} = t_{1,0} + W[1] \cdot (S[1] - S[0]) = 10 + 20 \cdot 1 = 30$

- รถบัส 2:  $e_{2,1} = t_{2,0} + W[2] \cdot (S[1] - S[0]) = 40 + 20 \cdot 1 = 60$
  - รถบัส 3:  $e_{3,1} = t_{3,0} + W[3] \cdot (S[1] - S[0]) = 0 + 30 \cdot 1 = 30$
- เวลาจริงที่ถึงสถานีเรียงรถ 1
  - รถบัส 1 กับ รถบัส 3 ถึงสถานี 0 ก่อนรถบัส 0 ดังนั้น  $t_{0,1} = \max([e_{0,1}, e_{1,1}, e_{3,1}]) = 30$
  - รถบัส 3 ถึงสถานี 0 ก่อนรถบัส 1 ดังนั้น  $t_{1,1} = \max([e_{1,1}, e_{3,1}]) = 30$
  - รถบัส 0 รถบัส 1 และ รถบัส 3 ถึงสถานีเรียงรถ 0 ก่อนรถบัส 2 ดังนั้น  $t_{2,1} = \max([e_{0,1}, e_{1,1}, e_{2,1}, e_{3,1}]) = 60$
  - ไม่มีรถบัสอื่นถึงสถานี 0 ก่อนรถบัส 3 ดังนั้น  $t_{3,1} = \max([e_{3,1}]) = 30$

arrival\_time(0)

รถบัส 4 ใช้เวลา 10 วินาทีที่จะเดินทาง 1 กิโลเมตรและถูกกำหนดให้ออกจากสนามบินที่วินาทีที่ 0 ในกรณีนี้ ตารางต่อไปนี้แสดงเวลาที่ถึงของรถบัสแต่ละคัน โดยเวลาที่คาดว่าจะถึงและเวลาที่ถึงจริงของรถบัสไม่สํารอง จุดที่เปลี่ยนแปลงทั้งหมดได้ขีดเส้นใต้ไว้

$i$	$t_{i,0}$	$e_{i,1}$	$t_{i,1}$	$e_{i,2}$	$t_{i,2}$	$e_{i,3}$	$t_{i,3}$
0	20	25	30	40	40	55	<u>60</u>
1	10	30	30	70	70	130	130
2	40	60	60	100	100	160	180
3	0	30	30	90	90	180	180
4	0	10	10	30	30	60	60

เราจะเห็นว่ารถบัส 4 ถึงโรงแรม ณ วินาทีที่ 60 ดังนั้นฟังก์ชันต้องคืนค่า 60

arrival\_time(50)

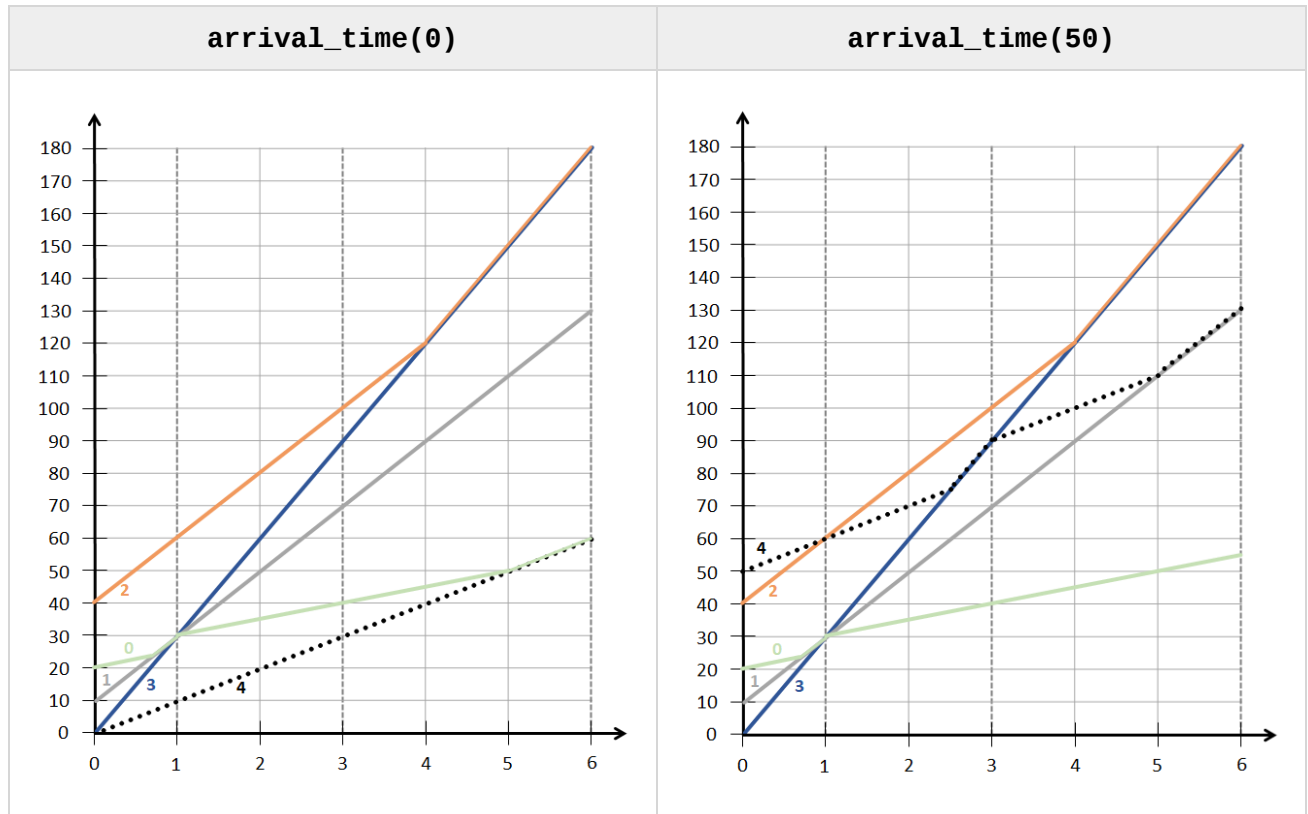
รถบัส 4 ถูกกำหนดให้ออกจากสนามบินที่วินาทีที่ 50 ในกรณีนี้ ไม่มีการเปลี่ยนแปลงเวลาที่ถึงของรถบัสไม่สํารองจากตารางแรก ตารางต่อไปนี้แสดงเวลาที่ถึงของรถบัสแต่ละคัน

$i$	$t_{i,0}$	$e_{i,1}$	$t_{i,1}$	$e_{i,2}$	$t_{i,2}$	$e_{i,3}$	$t_{i,3}$
0	20	25	30	40	40	55	55
1	10	30	30	70	70	130	130
2	40	60	60	100	100	160	180
3	0	30	30	90	90	180	180
4	50	60	60	80	90	120	130

รถบัส 4 แซงรถบัส 2 ที่ช้ากว่าที่สถานีเรียงรถ 1 โดยที่ทั้งสองคันถึงที่เวลาเดียวกัน หลังจากนั้น รถบัส 4 วิ่งติดกับรถบัส 3 ระหว่างสถานี 1 และ สถานี 2 ทำให้รถบัส 4 ถึงสถานีที่ 2 ณ วินาทีที่ 90 แทนที่จะเป็นวินาทีที่ 80 และหลังจากออก

จากสถานี 2 นั้น รถบัส 4 วิ่งติดไปกับรถบัส 1 จนกระทั่งถึงโรงแรม รถบัส 4 ถึงโรงแรม ณ วินาทีที่ 130 ดังนั้นฟังก์ชันต้องคืนค่า 130

เราสามารถพล็อตกราฟเวลาที่รถบัสแต่ละคันต้องใช้เพื่อไปยังระยะทางต่าง ๆ จากสนามบินได้ แกน x ของกราฟคือระยะทางจากสนามบิน (หน่วยกิโลเมตร) และแกน y ของกราฟคือเวลา (หน่วยวินาที) เส้นประแนวตั้งระบุตำแหน่งของสถานีเรียงรถ เส้นทึบต่าง ๆ (พร้อมด้วยหมายเลขของรถบัส) แสดงถึงรถบัสไม่สำรองที่นั่งสีคัน เส้นประสีดำแสดงถึงรถบัสสำรอง



## ข้อจำกัด

- $1 \leq L \leq 10^9$
- $1 \leq N \leq 1000$
- $0 \leq T[i] \leq 10^{18}$  (สำหรับแต่ละ  $i$  ซึ่ง  $0 \leq i < N$ )
- $1 \leq W[i] \leq 10^9$  (สำหรับแต่ละ  $i$  ซึ่ง  $0 \leq i < N$ )
- $1 \leq X \leq 10^9$
- $2 \leq M \leq 1000$
- $0 = S[0] < S[1] < \dots < S[M-1] = L$
- $1 \leq Q \leq 10^6$
- $0 \leq Y \leq 10^{18}$

## ปัญหาย่อย

1. (9 คะแนน)  $N = 1, Q \leq 1000$
2. (10 คะแนน)  $M = 2, Q \leq 1000$

- 3. (20 คะแนน)  $N, M, Q \leq 100$
- 4. (26 คะแนน)  $Q \leq 5\,000$
- 5. (35 คะแนน) ไม่มีข้อจำกัดใดเพิ่มเติม

## เกรตเตอร์ตัวอย่าง

เกรตเตอร์ตัวอย่างจะอ่านค่าอินพุตในรูปแบบดังนี้

- บรรทัดที่ 1:  $L\ N\ X\ M\ Q$
- บรรทัดที่ 2:  $T[0]\ T[1]\ \dots\ T[N-1]$
- บรรทัดที่ 3:  $W[0]\ W[1]\ \dots\ W[N-1]$
- บรรทัดที่ 4:  $S[0]\ S[1]\ \dots\ S[M-1]$
- บรรทัดที่  $5 + k$  ( $0 \leq k < Q$ ):  $Y$  สำหรับคำถามที่  $k$

เกรตเตอร์ตัวอย่างจะพิมพ์ผลลัพธ์ของคุณตามรูปแบบต่อไปนี้

- บรรทัดที่  $1 + k$  ( $0 \leq k < Q$ ): คำนวณผลลัพธ์ของ `arrival_time` ในคำถามที่  $k$