



# Wyprzedzanie

Z lotniska w Budapeszcie do Hotelu Forrás prowadzi prosta jednokierunkowa droga. Ma ona  $L$  kilometrów długości.

Podczas IOI 2023, tą drogą przejedzie  $N + 1$  busów. Busesy są ponumerowane od 0 do  $N$ . Bus numer  $i$  ( $0 \leq i < N$ ) planowo opuści lotnisko po  $T[i]$  sekundach od rozpoczęcia IOI 2023 i jest w stanie przejechać 1 kilometr w  $W[i]$  sekund. Bus  $N$  jest busem **rezerwowym** i jest w stanie przejechać 1 kilometr w  $X$  sekund. Czas wyjazdu tego busa z lotniska, który oznaczamy przez  $Y$ , nie jest jeszcze ustalony. Busesy o numerach od 0 do  $N - 1$  włącznie nazywamy **zaplanowanymi**.

Na rozważanej drodze nie jest dozwolone wyprzedzanie, jednak busesy mogą się wyprzedzać na **stacjach**. Na drodze jest  $M$  stacji ( $M > 1$ ), ponumerowanych od 0 do  $M - 1$ . Stacja  $j$  ( $0 \leq j < M$ ) znajduje się  $S[j]$  kilometrów od lotniska. Stacje są posortowane rosnąco względem odległości od lotniska, czyli  $S[j] < S[j + 1]$  dla każdego  $0 \leq j \leq M - 2$ . Pierwsza stacja znajduje się na lotnisku, a ostatnia przy hotelu, czyli  $S[0] = 0$  oraz  $S[M - 1] = L$ .

Każdy bus jedzie z maksymalną prędkością, chyba że dogoni wolniejszy bus jadący przed nim. Wtedy przyjmuje prędkość wolniejszego busa i razem jadą aż do następnej stacji. Tam szybsze busesy wyprzedzą wolniejsze busesy.

Formalnie, dla każdego  $i$  oraz  $j$ , takich że  $0 \leq i \leq N$  oraz  $0 \leq j < M$ , czas  $t_{i,j}$  (w sekundach) kiedy bus  $i$  **przyjedzie** na stację  $j$  jest zdefiniowany następująco. Niech  $t_{i,0} = T[i]$  dla każdego  $0 \leq i < N$  oraz niech  $t_{N,0} = Y$ . Dla każdego  $j$ , takiego że  $0 < j < M$ :

- Oznaczmy **spodziewany czas przyjazdu** (w sekundach) busa  $i$  na stację  $j$  jako  $e_{i,j}$ . Jest to czas przyjazdu busa  $i$  na stację  $j$ , przy (hipotetycznym) założeniu, że od razu po przyjechaniu na stację  $j - 1$  pojechał on z maksymalną prędkością do stacji  $j$ . To oznacza, że:
  - $e_{i,j} = t_{i,j-1} + W[i] \cdot (S[j] - S[j - 1])$  dla każdego  $0 \leq i < N$ , oraz
  - $e_{N,j} = t_{N,j-1} + X \cdot (S[j] - S[j - 1])$ .
- Czas przyjazdu busa  $i$  na stację  $j$  to **maksimum** z spodziewanych czasów przyjazdu na stację  $j$  busa  $i$  oraz busów, które przyjechały na stację  $j - 1$  przed nim. Formalnie,  $t_{i,j}$  jest równe maksimum spośród  $e_{i,j}$  oraz wszystkich  $e_{k,j}$  spełniających  $0 \leq k \leq N$  oraz  $t_{k,j-1} < t_{i,j-1}$ .

Organizatorzy IOI chcą zaplanować przejazd rezerwowego busa (busa  $N$ ). Twoim zadaniem jest odpowiedzieć na  $Q$  pytań organizatorów, które są następującej postaci: mając dany czas  $Y$  (w sekundach) wyjazdu busa  $N$  z lotniska, jaki jest jego czas przyjazdu do hotelu?

## Szczegóły implementacji

Twoim zadaniem jest zaimplementować następujące procedury.

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

- $L$ : długość drogi.
- $N$ : liczba zaplanowanych (tj. nie rezerwowych) busów.
- $T$ : tablica długości  $N$  opisująca czasy wyjazdu z lotniska zaplanowanych busów.
- $W$ : tablica długości  $N$  opisująca maksymalne prędkości zaplanowanych busów.
- $X$ : liczbą sekund, które rezerwowy bus potrzebuje na przejechanie 1 kilometra.
- $M$ : liczba stacji.
- $S$ : tablica długości  $M$  opisująca odległości stacji od lotniska.
- Ta procedura jest wywołana dokładnie raz w każdym przypadku testowym zanim wystąpią jakiegokolwiek wywołania procedury `arrival_time`.

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

- $Y$ : czas wyjazdu rezerwowego busa z lotniska
- Ta procedura powinna zwrócić czas przyjazdu busa  $N$  do hotelu.
- Ta procedura zostanie wywołana dokładnie  $Q$  razy.

## Przykład

Rozważmy następujący ciąg wywołań procedur:

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

Pomijając busa 4 (rezerwowego), poniższa tabela przedstawia spodziewane i faktyczne czasy przyjazdu zaplanowanych busów na każdą ze stacji:

$i$	$t_{i,0}$	$e_{i,1}$	$t_{i,1}$	$e_{i,2}$	$t_{i,2}$	$e_{i,3}$	$t_{i,3}$
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

Czasy przyjazdów na stację 0 są równe czasom wyjazdów busów z lotniska, tj.  $t_{i,0} = T[i]$  dla  $0 \leq i \leq 3$ .

Spodziewane i faktyczne czasy przyjazdów na stację 1 są obliczane w następujący sposób:

- Spodziewane czasy przyjazdu na stację 1:
  - Bus 0:  $e_{0,1} = t_{0,0} + W[0] \cdot (S[1] - S[0]) = 20 + 5 \cdot 1 = 25$ .
  - Bus 1:  $e_{1,1} = t_{1,0} + W[1] \cdot (S[1] - S[0]) = 10 + 20 \cdot 1 = 30$ .
  - Bus 2:  $e_{2,1} = t_{2,0} + W[2] \cdot (S[1] - S[0]) = 40 + 20 \cdot 1 = 60$ .
  - Bus 3:  $e_{3,1} = t_{3,0} + W[3] \cdot (S[1] - S[0]) = 0 + 30 \cdot 1 = 30$ .
- Faktyczne czasy przyjazdu na stację 1:
  - Busy 1 i 3 przyjeżdżają na stację 0 przed busem 0, więc  $t_{0,1} = \max(e_{0,1}, e_{1,1}, e_{3,1}) = 30$ .
  - Bus 3 przyjeżdża na stację 0 przed busem 1, więc  $t_{1,1} = \max(e_{1,1}, e_{3,1}) = 30$ .
  - Bus 0, bus 1 i bus 3 przyjeżdżają na stację 0 przed busem 2, więc  $t_{2,1} = \max(e_{0,1}, e_{1,1}, e_{2,1}, e_{3,1}) = 60$ .
  - Żaden bus nie przyjeżdża na stację 0 przed busem 3, więc  $t_{3,1} = \max(e_{3,1}) = 30$ .

```
arrival_time(0)
```

Bus 4 przejeżdża 1 kilometr w 10 sekund i wyjeżdża z lotniska o czasie 0. W tym przypadku, poniższa tabela pokazuje czasy przyjazdów każdego busa. Jedyna różnica w czasach przyjazdu zaplanowanych busów została podkreślona.

$i$	$t_{i,0}$	$e_{i,1}$	$t_{i,1}$	$e_{i,2}$	$t_{i,2}$	$e_{i,3}$	$t_{i,3}$
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

Bus 4 przyjeżdża do hotelu o czasie 60, więc procedura powinna zwrócić 60.

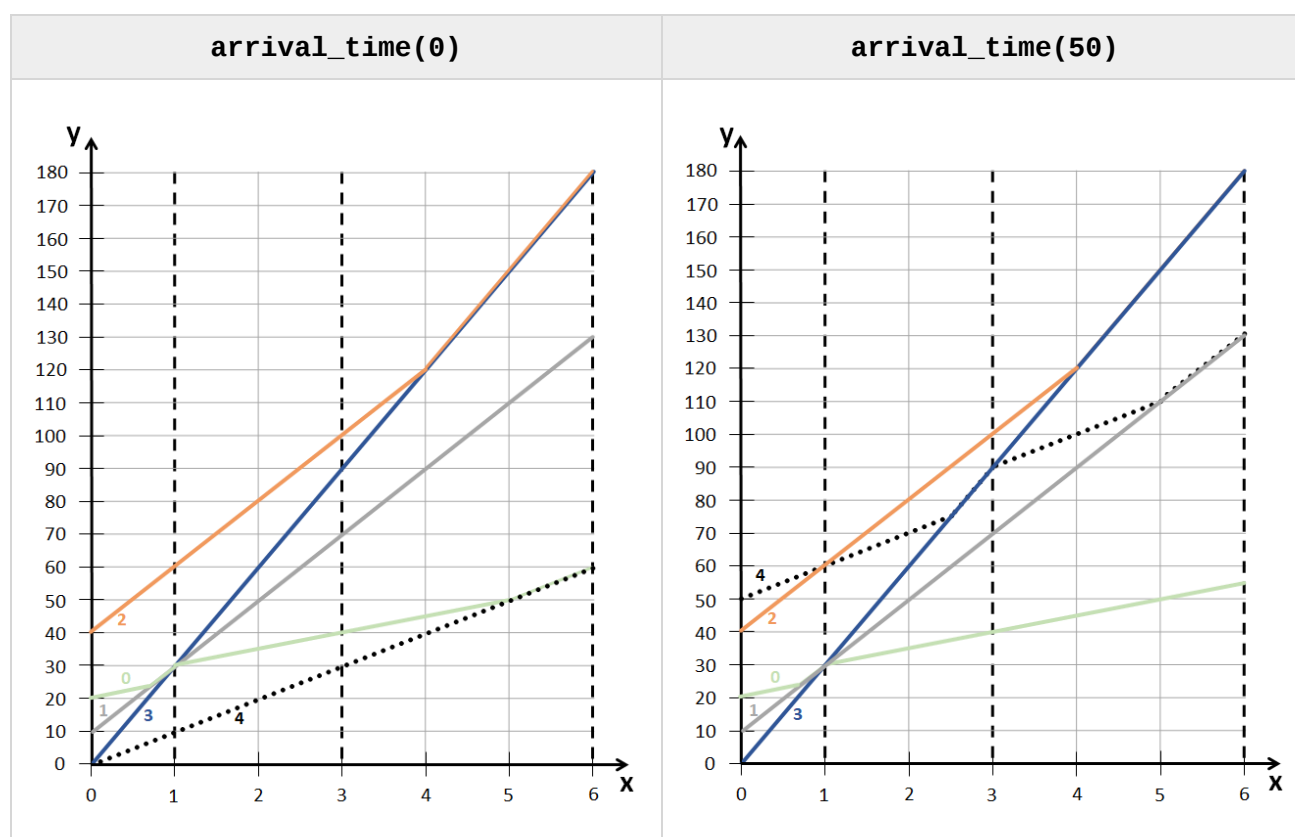
```
arrival_time(50)
```

Bus 4 teraz wyjeżdża z lotniska w momencie 50. W tym przypadku czasy przyjazdów zaplanowanych busów nie zmieniają się. Wszystkie czasy przyjazdu znajdują się w poniższej tabeli.

$i$	$t_{i,0}$	$e_{i,1}$	$t_{i,1}$	$e_{i,2}$	$t_{i,2}$	$e_{i,3}$	$t_{i,3}$
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

Bus 4 wyprzedza wolniejszy bus 2 na stacji 1, ponieważ przyjeżdżają na nią w tym samym momencie. Następnie bus 4 spotyka się z busem 3 pomiędzy stacją 1 a stacją 2, co sprawia, że bus 4 przyjeżdża na stację 2 o czasie 90, a nie 80. Po wyjechaniu ze stacji 2, bus 4 spotyka się z busem 1 i razem jadą aż do hotelu. Bus 4 przyjeżdża do hotelu w momencie 130. Zatem, procedura powinna zwrócić 130.

Na poniższym wykresie narysowano czas, jaki zajmie każdemu busowi przejechanie odpowiedniego dystansu od lotniska. Oś OX reprezentuje dystans od lotniska (w kilometrach), a oś OY reprezentuje czas (w sekundach). Pionowe, przerywane linie oznaczają miejsca, w których znajdują się stacje. Kolorowe, nieprzerwane linie (i towarzyszące im numery busów) reprezentują cztery zaplanowane busy. Kropkowane, czarne linie reprezentują rezerwowany bus.



## Ograniczenia

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

## Podzadania

1. (9 punktów)  $N = 1, Q \leq 1\,000$
2. (10 punktów)  $M = 2, Q \leq 1\,000$
3. (20 punktów)  $N, M, Q \leq 100$
4. (26 punktów)  $Q \leq 5\,000$
5. (35 punktów) Brak dodatkowych ograniczeń.

## Przykładowy program oceniający

Przykładowy program oceniający wczytuje wejście w następującym formacie:

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

Przykładowy program oceniający wypisuje odpowiedzi w następującym formacie:

- wiersz  $1 + k$  ( $0 \leq k < Q$ ): wartość zwrócona przez `arrival_time` dla zapytania  $k$