Overtaking

Բուդապեշտի օդանավակայանից դեպի Ֆորաս հյուրանոց գործում է մեկ ուղղություն ունեցող մեկ գծանի ճանապարհ։ Ճանապարհի երկարությունը L կիլոմետր է։

IOI 2023 ի կապակցությամբ, N+1 հատ ավտոբուս ուղևորվելու են այդ ճանապարհով։ Ավտոբուսները համարակալված են 0-ից N թվերով։ i-րդ ավտոբուսը ($0 \le i < N$) լքելու է օդանավակայանը T[i]-րդ վայրկյանին, և կարող է անցնել 1 կիլոմետր W[i] վայրկյանում։ N համարի ավտոբուսը պահեստային է և կարող է անցնել 1 կիլոմետր X վայրկյանում։ Y պահը երբ պահեստային ավտոբուսը լքելու է օդանավակայանը դեռ որոշված չէ։

ձանապարհի վրա վազանցելը արգելվում է։ Բայց ավտոբուսների հերթականությունը կարող է փոխվել **վերադասավորման կայաններում**։ Կան M հատ (M>1) վերադասավորման կայաններ ճանապարհի տարբեր կետերում, որոնք համարակալված են 0-ից M-1 թվերով։ j-րդ վերադասավորման կայանը $(0 \le j < M)$ գտնվում է օդանավակայանից S[j] կիլոմետր հեռավորության վրա։ Վերադասավորման կայանևերը սորտավորված են օդանավակայանից հեռավորության աճման կարգով, այսինքն, S[j] < S[j+1], որտեղ $0 \le j \le M-2$ ։ Առաջին վերադասավորման կայանը օդանավակայանն է իսկ վերջինը հյուրանոցը, այսինքն, S[0] = 0 և S[M-1] = L։

Ավտոբուսը շարժվում է իր մաքսիմալ արագությամբ, եթե իր դիմաց այլ ավտոբուս չկա, հակառակ դեպքում ավտոբուսը շարժվում է իրեն խանգարող ավտոբուսի արագությամբ, միչև հաջորդ վերադասավորման կայանը հասնելը։ Վերադասավորման կայանում արագ ավտոբուսները առաջ են անցնում դանդաղ ավտոբուսներից։

Ֆորմալ, բոլոր i և j ինդեքսների համար, որտեղ $0 \leq i \leq N$ և $0 \leq j < M$, $t_{i,j}$ ժամանման պահը (վայրկյաններով) երբ i ավտոբուսը **ժամանում** է j վերադասավորման կայան սահմանված է հետևյալ ձևով։ $t_{i,0}=T[i]$, որտեղ $0 \leq i < N$, և $t_{N,0}=Y$ ։ Ամեն j-ի համար, որտեղ 0 < j < M.

• Սահմանենք i ավտոբուսի j կայան **ժամանման սպասված պահ** (վայրկյաններով), նշանակենք $e_{i,j}$, որպես այն ժամանակը որում i ավտոբուսը կհասներ j կայան, եթե շարժվեր իր մաքսիմալ արագությամբ նախորդ կայան հասնելու պահից սկսցծ։ Այսինքն.

$$\circ \ e_{i,j} = t_{i,j-1} + W[i] \cdot (S[j] - S[j-1])$$
 ($0 \leq i < N$), L

$$\circ \ e_{N,j} = t_{N,j-1} + X \cdot (S[j] - S[j-1]).$$

• i ավտոբուսը կհասնի j կայան իր և իրենից առաջ j-1 կայան հասած ավտոբուսների ժամանման սպասված պահերի *մաքսիմումին* հավասար պահին։ Ֆորմալ, $t_{i,j}$ հավասար կլինի $e_{i,j}$ -ի և բոլոր $e_{k,j}$ -ների մաքսիմումին, որոնց համար $0 \le k \le N$ և $t_{k,j-1} < t_{i,j-1}$.

IOI-ի կազմակերպիչները ուզում են որոշել պահեստային ավտոբուսի օդանավակայանը լքելու պահը։ Ձեր խնդիրն է պատասխանել Q հատ հարցման, որոնք ունեն հետևյալ ֆորմատը. տրված է Y պահը (վայրկյաններով) երբ N համարի ավտոբուսը պետք է լքի օդանավակայանը, ո՞ր պահին այն կհասնի հյուրանոց։

Իրականացման մանրամասներ

Դուք պետք է ծրագրավորեք հետևյալ ֆունկցիան։

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

- L. ճանապարհի երկարությունը։
- N. ոչ պահեստային ավտոբուսների քանակը։
- T. N երկարության զանգված, որը նկարագրում է ոչ պահեստային ավտոբուսների օդանավակայանը լքելու ժամանակները։
- W. N երկարության զանգված որը նկարագրում է ոչ պահեստային ավտոբուսների արագությունները.
- X. այն ժամանակը, որը պահանջվում է պահստային ավտոբուսին 1 կիլոմետր անցնելու համար։
- M. Վերադասավորման կայանների քանակը։
- $S.\ M$ երկարության զանգված, որը նկարագրում է տեսակավորման կայանների հեռավորությունները օդանավակայանից։
- Այս ֆունկցիան կանչվում է ճիշտ մեկ անգամ, arrival_time ֆունկցիաի կանչերից առաջ։

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

- Y. պահեստային ավտոբուսի օդանավակայանը լքելու ժամանակը։
- Այս ֆունկցիան պետք է վերադարձնի N համարի ավտոբուսի հյուրանոց հասնելու ժամանակը։
- Այս ֆունկցիան կանչվում է ճիշտ ${\it Q}$ անգամ։

Օրինակ

Դիտարկենք կանչերի հետևյալ հաջորդականությունը.

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

4-րդ ավտոբուսը հաշվի չառած (դրա լքման ժամանակը դեռ հայտնի չէ), հետևյալ աղյուսակը նկարագրում է ավտոբուսների ժամանման սպասծ և փաստացի պահերը համապատասխան կայաններ.

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

0 կայան ժամանման ժամանակները համնկնում են օդանավակայանը լքելու ժամանակների հետ։ Այսինքն, $t_{i,0}=T[i]$ ($0\leq i\leq 3$):

1 կայան ավտոբուսների ժամանման սպասվող և փաստացի ժամանակները հաշվվում են հետևյալ ձևով․

- Udunpniu $0.\ e_{0,1}=t_{0,0}+W[0]\cdot (S[1]-S[0])=20+5\cdot 1=25$:
- Ավտոբուս $1.\ e_{1,1}=t_{1,0}+W[1]\cdot (S[1]-S[0])=10+20\cdot 1=30$:
- Udunphlu 2. $e_{2,1} = t_{2,0} + W[2] \cdot (S[1] S[0]) = 40 + 20 \cdot 1 = 60$:
- Ավտոբուս 3. $e_{3,1}=t_{3,0}+W[3]\cdot (S[1]-S[0])=0+30\cdot 1=30$:
 - 1 կայան հասնելու փաստացի ժամանակները.
- 1 և 3 ավտոբուսները հասնում են 0 կայան ավելի շուտ քան 0 ավտոբուսը, այսպիսով $t_{0,1} = \max([e_{0,1},e_{1,1},e_{3,1}]) = 30$ ։
- ullet 3 ավտոբուսը հասնում է 0 կայան ավելի շուտ քան 1 ավտոբուսը, այսպիսով $t_{1,1} = \max([e_{1,1},e_{3,1}]) = 30$ ։
- ullet 0, 1 և 3 ավտոբուսները հասնում են 0 կայան ավելի շուտ քան 2 ավտոբուսը, այսպիսով $t_{2,1}=\max([e_{0,1},e_{1,1},e_{2,1},e_{3,1}])=60$ ։
- ullet 0 կայան 3 ավտոբուսից ավելի արագ ոչ մի ավտոբուս չի հասնում, այսպիսով $t_{3,1}=\max([e_{3,1}])=30$ ։

arrival_time(0)

4 ավտոբուսից պահանջվում է 10 վայրկյան 1 կիլոմետր անցնելու համար և այս հարցման մեջ այն լքում է օդանավակայանը 0-րդ վայրկյանին։ Այդ դեպքում, հետևյալ աղյուսակը նկարագրում է ավտոբուսների ժամանման ժամանակները։ Առաջացած փոփոխությունների ներքևում գիծ է քաշված։

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

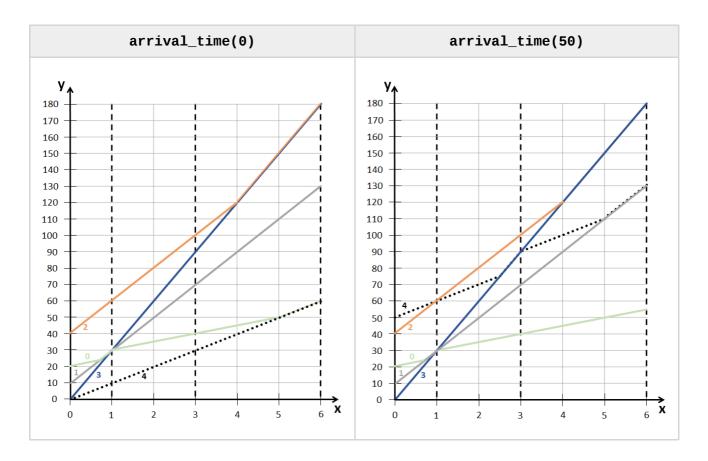
Նկատում ենք, որ 4 ավտոբուսը հյուրանոց է հասնում 60-րդ վայրկյանին։ Այսինքն, ֆունկցիան պետք է վերադարձնի 60։

Այս հարցման մեջ 4 ավտոբուսը լքում է օդանավակայանը 50-րդ վայրկյանին։ Այս դեքում սկզբնական աղյուսակում փոփոխություններ չկան։ Հետևյալ աղյուսակը նկարագրում է ժամանման ժամանակները։

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

4 ավտոբուսը վազանցում է ավելի դանդաղ 2 ավտոբուսին 1 տեսակավորման կայանում քանի, որ նրանք ժամանում են նույն պահին։ Այնուհետև, 4 ավտոբուսը լռվում է 3 ավտոբուսի հետևում 1 կայանից 2 կայան ճանապարհին, որի արդյունքւոմ 4 ավտոբուսը հասնում է 2 կայան 90-րդ վայրկյանին 80-ի փոխարեն։ 2 կայանը լքելուց հետո, 4 ավտոբուսը լռվում է 1 ավտոբուսի հետևում մինչև հյուրանոց հասնելը. 4 ավտոբուսը հյուրանոց է հասնում 130-րդ վայրկյանին։ Այսպիսով, ֆունկցիան պետք է վերադարձնի 130։

Կարելի է գծագրել ավտոբուսների ժամանման ժամանակները կախված իրենց անցած ճանապարհից։ x-երի առանցքը ներկայացնում է ավտոբուսի անցած ճանապարհը (կիլոմետրերով), իսկ y-ների առանցքը ներկայացնում է ժամանակը (վայրկյաններով)։ Ուղղահայաց կետագծերը ներկայացնում են տեսակավորման կայանները։ Գունավոր գծերը ներկայացնում են ոչ պահեստային ավտոբուսները իսկ սև կետագիծը ներկայացնում է պահեստային ավտոբուսը։



Սաիմանափակումներ

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

ենթախնդիրներ

- 1. (9 միավոր) $N=1, Q \leq 1\,000$
- 2. (10 միավոր) $M=2, Q \leq 1\,000$
- 3. (20 միավոր) $N, M, Q \leq 100$
- 4. (26 միավոր) $Q \le 5\,000$
- 5. (35 միավոր) Լրացուցիչ սահմանափակումներ չկան։

Գրեյդերի նմուշ

Գրեյդերի նմուշը մուտքային տվյալները կարդում է հետևյալ ձևաչափով.

- $\bullet \ \ \mathsf{unn} \, 1. \, L \, N \, X \, M \, \, Q$
- unn $2.\ T[0]\ T[1]\ \dots\ T[N-1]$
- unn 3 . W[0] W[1] . . . W[N-1]
- unn $4.~S[0]~S[1]~\dots~S[M-1]$
- ullet տող 5+k ($0\leq k < Q$). Y-ը k հարցման համար

Գրեյդերի նմուշը պատասխանները տպում է հետևյալ ձևաչափով.

ullet տող 1+k $(0 \leq k < Q)$. k հարցման համար arrival_time-ի վերադարձրած արժեքը։