Tempo de Encerramento

A Hungria é um país com N cidades, numeradas de 0 a N-1.

As cidades são conectadas por N-1 estradas bidirecionais, numeradas de 0 a N-2. Para cada j tal que $0 \le j \le N-2$, a estrada j conecta a cidade U[j] e a cidade V[j] e possui tamanho W[j], isto é, ela permite viajar entre as cidades em W[j] unidades de tempo. Cada estrada conecta duas cidades diferentes, e cada par de cidades é conectado por no máximo uma estrada.

Um **caminho** entre duas cidades distintas a e b é uma sequência p_0, p_1, \ldots, p_t de cidades distintas, tal que:

- $p_0=a$,
- $p_t = b$,
- para cada i ($0 \le i < t$), existe uma estrada conectando as cidades p_i e p_{i+1} .

É possível viajar de qualquer cidade para qualquer outra cidade usando as estradas, isto é, existe um caminho entre duas quaisquer cidades distintas. Note que esse caminho é único para cada par de cidades distintas.

O **tamanho** do caminho p_0, p_1, \ldots, p_t é a soma dos tamanhos das t estradas conectando as cidades consecutivas ao longo do caminho.

Na Hungria, muitas pessoas viajam para participar dos festivais do Dia da Fundação em algumas das maiores cidades. Quando a celebração terminar, eles retornarão para suas casas. O governo quer prevenir que a multidão perturbe os cidadãos locais, e planejam então bloquear as cidades em certos tempos. Para cada cidade é designado um **tempo de fechamento** não negativo pelo governo. O governo decidiu que a soma de todos os *tempos de fechamento* não deve ser maior que K. Mais precisamente, para cada i entre 0 e N-1, inclusive, o tempo de fechamento designado para a cidade i é um inteiro não negativo c[i] A soma de todos os c[i] não pode ser maior que K.

Considere uma cidade a e alguma escolha de tempos de fechamento. Dizemos que a cidade b é **alcançável** a partir da cidade a se e somente se b=a ou o caminho p_0,\ldots,p_t entre estas duas cidades (então, em particular, $p_0=a$ e $p_t=b$) satisfaz as seguintes condições:

- ullet o tamanho do caminho p_0,p_1 é no máximo $c[p_1]$, e
- o tamanho do caminho p_0, p_1, p_2 é no máximo $c[p_2]$, e
- ...
- o tamanho do caminho $p_0, p_1, p_2, \ldots, p_t$ é no máximo $c[p_t]$.

Nesse ano, os dois principais locais dos festivais estão localizados na cidade X e na cidade Y. Para cada escolha de tempos de fechamento, a **pontuação de conveniência** é definida como soma dos dois seguintes números:

- O número de cidades alcançáveis a partir da cidade X.
- O número de cidades alcançáveis a partir da cidade Y.

Note que se uma cidade é alcançável a partir de ambas as cidades X e Y, ela é contabilizada duas vezes na pontuação de conveniência.

Sua tarefa é computar a máxima *pontuação de conveniência* que pode ser alcançada por alguma escolha de *tempos de fechamento*.

Detalhes de Implementação

Você deve implementar o seguinte procedimento.

```
int max_score(int N, int X, int Y, int64 K, int[] U, int[] V, int[] W)
```

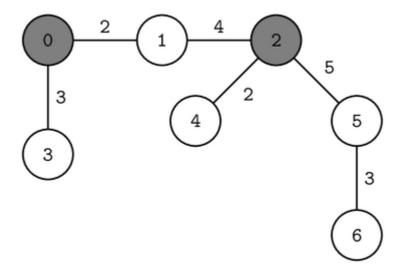
- *N*: o número de cidades.
- *X*, *Y*: as cidades com os principais locais dos festivais.
- *K*: o limite da soma dos *tempo de fechamento*.
- U, V: vetores de tamanho N-1 descrevendo as conexões das estradas.
- W: vetor de tamanho N-1 descrevendo os tamanhos das estradas.
- Este procedimento deve retornar a máxima *pontuação de conveniência* que pode ser alcançada por uma escolha de *tempos de fechamento*.
- Este procedimento pode ser chamado **múltiplas vezes** em cada caso de teste.

Exemplo

Considere a seguinte chamada:

```
max_score(7, 0, 2, 10, [0, 0, 1, 2, 2, 5], [1, 3, 2, 4, 5, 6], [2, 3, 4, 2, 5, 3])
```

Isso corresponde à seguinte rede de estradas:



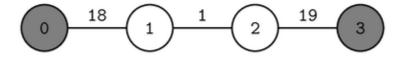
Suponha que os *tempos de fechamento* são escolhidos da seguinte forma:

Cidade	0	1	2	3	4	5	6
Tempo de fechamento	0	4	0	3	2	0	0

Note que a soma dos tempos de fechamento é 9, que não é maior que K=10. As cidades 0, 1, e 3 são alcançávies a partir da cidade X (X=0), enquanto as cidades 1, 2, e 4 são alcançávies a partir da cidade Y (Y=2). Logo, a pontuação de conveniência é 3+3=6. Não existe nenhuma escolha de tempos de encerramento com pontuação de conveniência maior que 6, então o procedimento deve retornar 6.

Considere também a seguinte chamada:

Isso corresonde à seguinte rede de estradas:



Suponha que os *tempos de fechamento* são escolhidos da seguinte forma:

Cidade	0	1	2	3
Tempo de fechamento	0	1	19	0

A cidade 0 é alcançável a partir da cidade X (X=0), enquanto as cidades 2 e 3 são alcançávies a partir da cidade Y (Y=3). Logo, a pontuação de conveniência é 1+2=3. Não existe nenhuma escolha de tempos de encerramento com pontuação de conveniência maior que 3, então o procedimento deve retornar 3.

Restrições

- $2 \le N \le 200\,000$
- $0 \le X < Y < N$
- $0 \le K \le 10^{18}$
- $0 \leq U[j] < V[j] < N$ (para cada j tal quet $0 \leq j \leq N-2$)
- $1 \leq W[j] \leq 10^6$ (para cada j tal que $0 \leq j \leq N-2$)
- É possível viajar de qualquer cidade para qualquer outra cidade usando apenas as estradas.
- $S_N \leq 200\,000$, onde S_N é a soma de N em todas as chamadas de max_score.

Subtarefas

Dizemos que uma rede de estradas é **linear** se a estrada i conecta as cidades i e i+1 (para cada i tal que $0 \le i \le N-2$).

- 1. (8 pontos) O tamanho do caminho da cidade X para a cidade Y é maior que 2K.
- 2. (9 pontos) $S_N \leq 50$, a rede de estradas é linear.
- 3. (12 pontos) $S_N \leq 500$, a rede de estradas é linear.
- 4. (14 pontos) $S_N \leq 3\,000$, a rede de estradas é linear.
- 5. (9 pontos) $S_N \leq 20$
- 6. (11 pontos) $S_N \le 100$
- 7. (10 pontos) $S_N \le 500$
- 8. (10 pontos) $S_N \le 3\,000$
- 9. (17 pontos) Sem restrições adicionais.

Corretor Exemplo

Seja C o número de cenários, isto é, o número de chamadas para max $_$ score. O corretor exemplo lê a entrada no sequinte formato:

• linha 1: C

Seguem as descrições dos ${\cal C}$ cenários.

O corretor exemplo lê a descrição de cada cenário no sequinte formato:

- linha 1: N X Y K
- linha 2 + j ($0 \le j \le N 2$): U[j] V[j] W[j]

O corretor exemplo imprime uma única linha para cada cenário, no seguinte formato:

• linha 1: o valor de retorno de max_score