# Hora de cierre

Hungría es un país con N ciudades, numeradas de 0 a N-1.

Las ciudades están conectadas por N-1 carreteras bidireccionales, numeradas de 0 a N-2. Para cada j tal que  $0 \le j \le N-2$ , la carretera j conecta a las ciudades U[j] y V[j] y tiene de longitud W[j], esto es, permite a uno viajar entre las ciudades en W[j] unidades de tiempo. Cada carretera conecta dos ciudades distintas, y cada par de ciudades está conectado por un máximo de una carretera.

Un **camino** entre dos ciudades distintas a y b es una secuencia  $p_0, p_1, \ldots, p_t$  de ciudades distintas, tal que:

- $p_0=a$ ,
- $p_t = b$ ,
- para cada i ( $0 \le i < t$ ), existe una carretera que conecta a las ciudades  $p_i$  y  $p_{i+1}$ .

Es posible viajar desde cualquier ciudad a cualquier otra ciudad utilizando carreteras, o sea, existe un camino entre cualesquiera dos ciudades distintas. Puede demostrarse que este camino es único para cada par de ciudades distintas.

La **longitud** de un camino  $p_0, p_1, \ldots, p_t$  es la suma de las longitudes de las t carreteras que conectan ciudades consecutivas a lo largo del camino.

En Hungría, muchas personas viajan para asistir a las festividades del Día de la Fundación en dos ciudades importantes. Al término de las celebraciones, ellas retornan a sus hogares. El gobierno quiere prevenir que la multitud moleste a los locales, así que planean cerrar todas las ciudades a ciertas horas. A cada ciudad, el gobierno le asignará una **hora de cierre** no negativa. El gobierno ha decidido que la suma de todas las horas de cierre no debe exceder K. De forma más precisa, para cada i entre 0 y N-1, inclusive, la hora de cierre que se le asigna a la ciudad i es un entero no negativo c[i]. La suma de todos los c[i] no debe exceder K.

Considera una ciudad a y una asignación de horas de cierre. Decimos que una ciudad b es **alcanzable** desde la ciudad a si y solo si b=a, o, el camino  $p_0,\ldots,p_t$  entre estas dos ciudades (en particular,  $p_0=a$  y  $p_t=b$ ) satisface las siguientes condiciones:

- ullet la longitud del camino  $p_0,p_1$  es a lo sumo  $c[p_1]$ , y
- la longitud del camino  $p_0, p_1, p_2$  es a lo sumo  $c[p_2]$ , y
- ...

• la longitud del camino  $p_0, p_1, p_2, \dots, p_t$  es a lo sumo  $c[p_t]$ .

Este año, las dos festividades principales estarán ubicadas en las ciudades X y Y. Para cada asignación de hora de cierre, la **puntuación de conveniencia** se define como la suma de los siguientes dos números:

- El número de ciudades alcanzables desde la ciudad X.
- El número de ciudades alcanzables desde la ciudad Y.

Fíjate que si una ciudad es alcanzable desde la ciudad X, y también desde la ciudad Y, esta se cuenta dos veces para fines de la puntuación de conveniencia.

Tu tarea es computar la máxima puntuación de conveniencia que se puede conseguir a través de alguna asignación de horas de cierre.

# Detalles de Implementación

Debes implementar la siguiente función.

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

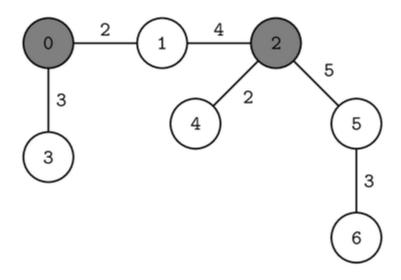
- *N*: el número de ciudades.
- *X*, *Y*: las ciudades donde se celebrarán las festividades principales.
- *K*: el límite superior de la suma de horas de cierre.
- U, V: arreglos de longitud N-1 que describen las conexiones sobre carreteras.
- W: arreglo de longitud N-1 que describe las longitudes de las carreteras.
- Esta función debe retornar la máxima puntuación de conveniencia que se puede conseguir por alguna asignación de horas de cierre.
- La función puede llamarse **múltiples veces** en cada caso de prueba.

# Ejemplo

Considera la siguiente llamada:

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

Esta corresponde a la siguiente red de carreteras:



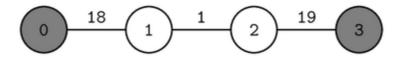
Supón que las horas de cierre se asignan de la siguiente forma:

Ciudad	0	1	2	3	4	5	6
Hora de cierre	0	4	0	3	2	0	0

Nota que la suma de todas las horas de cierre es 9, que no es mayor que K=10. Las ciudades 0, 1 y 3 son alcanzables desde la ciudad X (X=0), mientras que las ciudades 1, 2 y 4 son alcanzables desde la ciudad Y (Y=2). Por tanto, la puntuación de conveniencia es 3+3=6. No existe ninguna otra asignación de horas de cierre con puntuación de conveniencia mayor a 6, así que la función debe retornar 6.

También considera la siguiente llamada:

Esta corresponde a la siguiente rede de carreteras:



Supón que las horas de cierre se asignan de la siguiente forma:

Ciudad	0	1	2	3
Hora de cierre	0	1	19	0

La ciudad 0 es alcanzable desde la ciudad X (X=0), mientras que las ciudades 2 y 3 son alcanzables desde la ciudad Y (Y=3). Por tanto, la puntuación de conveniencia es 1+2=3. No

hay asignación de horas de cierre con puntuación de conveniencia mayor a 3, así que la función debe retornar 3.

### Restricciones

- 2 < N < 200000
- $0 \le X < Y < N$
- $0 < K < 10^{18}$
- $0 \le U[j] < V[j] < N$  (para cada j tal que  $0 \le j \le N-2$ )
- $1 \leq W[j] \leq 10^6$  (para cada j tal que  $0 \leq j \leq N-2$ )
- Es posible viajar de cualquier ciudad a cualquier otra ciudad utilizando las carreteras.
- $S_N \leq 200\,000$ , donde  $S_N$  es la suma de N sobre todas las llamadas a max\_score en cada caso de prueba.

#### Sub-tareas

Decimos que una red de carreteras es **lineal** si la carretera i conecta las ciudades i y i+1 (para cada i tal que  $0 \le i \le N-2$ ).

- 1. (8 puntos) La longitud del camino desde la ciudad X a la ciudad Y es mayor que 2K.
- 2. (9 puntos)  $S_N \leq 50$ , la red de carreteras es lineal.
- 3. (12 puntos)  $S_N \leq 500$ , la red de carreteras es lineal.
- 4. (14 puntos)  $S_N \leq 3\,000$ , la red de carreteras es lineal.
- 5. (9 puntos)  $S_N \leq 20$
- 6. (11 puntos)  $S_N \le 100$
- 7. (10 puntos)  $S_N \leq 500$
- 8. (10 puntos)  $S_N \le 3\,000$
- 9. (17 puntos) Sin restricciones adicionales.

# Evaluador de ejemplo

Sea C el número de escenarios, esto es, el número de llamadas a max $\_$ score. El grader de ejemplo lee la entrada en el siguiente formato:

• línea 1: *C* 

Luego siguen las descripciones de los  ${\cal C}$  escenarios.

El grader de ejemplo lee la descripción de cada escenario en el siguiente formato:

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

El grader de ejemplo imprime una sola línea por cada escenario en el siguiente formato:

• línea 1: el valor de retorno de max\_score