Злі корови

| Назва | Angry Cows | | |
|-------------------|-------------------|--|--|
| Вхідний файл | стандартний ввід | | |
| Вихідний файл | стандартний вивід | | |
| Обмеження часу | 6 секунд | | |
| Обмеження пам'яті | 256 мегабайтів | | |

Останніми роками спостерігається швидке поширення Extremely Green Oxen Illness (EGOI) - хвороба, що робить корів небезпечними для туристів. Після кількох інцидентів було вирішено, що ми маємо відокремити райони, де пасуться корови від районів, де ходять туристи.

У вас є карта Альп. На карті є n районів. Кожен з районів може бути або населений коровами, або туристичним, або пустим. Деякі пари цих районів з'єднані двонаправленими дорогами. Кожна дорога має невід'ємну довжину. (Мовою теорії графів, карта це неорієнтовний граф з зваженими ребрами.)

Ви можете побудувати стіни в деяких районах. Як тільки Ви будуєте стіну в районі, цей район стає недоступним для корів та туристів -- вони більше не зможуть проходити через цей район.

Ваше завдання -- вибрати набір районів, де будуть побудовані стіни. Цей набір районів має задовольняти наступні умови:

- Він має складатись лише з пустих районів.
- Він має відокремлювати райони з коровами від туристичних. Отже, корови не повинні мати можливість пройти по дорогах до туристичного району (без проходження через райони з стінами).
- Він <u>не</u> має відокремлювати туристичні райони один від одного. Отже, туристи повинні мати можливість пройти по дорогах від будь-якого туристичного району до будь-якого іншого туристичного району (без проходження через райони з стінами).

Якщо є декілька варіантів, як досягти описаної вище мети, ми будемо хвилюватись лише про простоту обслуговування стін. Стіни будуть утримуватись спеціальними бригадами. Існує рівно одна така бригада в кожному з туристичних районів.

Для будь-якого району A ми визначаємо його <u>віддаленість</u> як мінімальну довжину шляху між A та деяким туристичним районом. (Довжина шляху це сума довжин доріг. Зверніть увагу, що шлях **може** проходити через стіни та райони з коровами -- бригада, що обслуговує стіну, має усі можливості та знаряддя, щоб здійснити такий рух.)

<u>Віддаленість</u> набору районів це **максимальна** віддаленість будь-якого району в цьому наборі.

Серед усіх наборів районів з стінами, що задовольняють усі наведені умови, знайдіть та поверніть набір з **найменшою можливою** віддаленістю. Якщо існує декілька таких наборів, поверніть будь-який з них.

Зверніть увагу, що кількість вибраних районів не грає ролі. Тобто, **не** обов'язково використовувати мінімальну кількість стін.

Вхідні дані

Перший рядок містить два цілі числа n та m ($2 \le n \le 3 \cdot 10^5$, $n-1 \le m \le 3 \cdot 10^5$) - кількість районів та доріг відповідно. Райони пронумеровані від 1 до n.

Другий рядок містить n цілих чисел $t_1,...,t_n$, де t_i рівне -1, якщо i-й район населений коровами, 0, якщо пустий, та 1, якщо це туристичний район.

Останні m рядків описують дороги. j-й з них містить три цілі числа a_j , b_j та ℓ_j ($1 \le a_j < b_j \le n$, $0 \le \ell_j \le 10^9$), що позначають дорогу між районами a_j та b_j довжини ℓ_j .

Гарантується, що:

- між будь-якими двома районами є не більше однієї дороги,
- в даний момент можливо пройти між будь-якими двома районами, використовуючи 0 або більше доріг,
- існує щонайменше один район, населений коровами,
- існує щонайменше один туристичний район.

Вихідні дані

Якщо неможливо побудувати стіни, як вказано в умові, виведіть -1.

Інакше, перший рядок має містити число k – кількість доріг, які Ви хочете побудувати. Другий рядок має містити k цілих чисел – номери районів, де Ви хочете побудувати стіни. (Ці номери мають бути різними числами від 1 до n, включно. Вони не обов'язково мають бути в певному порядку.)

Ваш вивід буде прийнятий, якщо набір підходить під умови та він з мінімальною віддаленістю.

Оцінювання

Блок 1 (7 балів): $n \leq 10$.

Блок 2 (22 бали): усі довжини $\ell_j = 0.$

Блок 3 (16 балів): існує рівно один туристичний район.

Блок 4 (11 балів): існує рівно n-1 доріг (мовою теорії графів, заданий граф є деревом).

Блок 5 (8 балів): ми маємо $n, m \leq 2000$ та усі довжини $\ell_j = 1.$

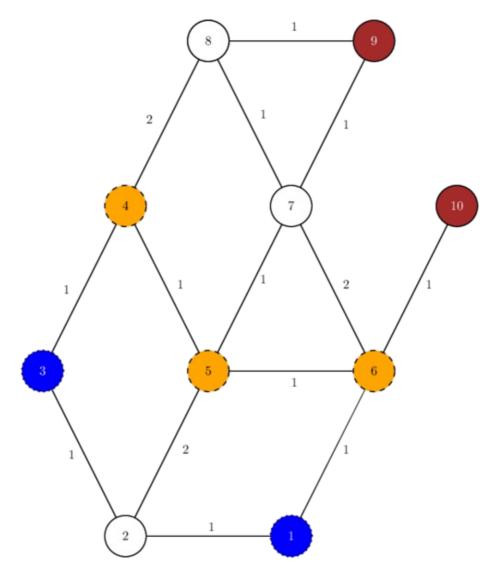
Блок 6 (36 балів): без додаткових обмежень.

Приклади

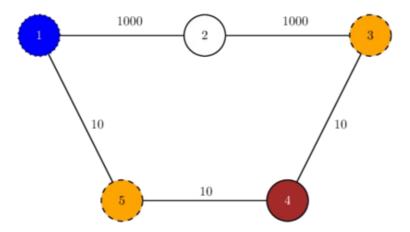
| стандартний ввід | стандартний вивід |
|--------------------------------|-------------------|
| 10 14 | 3 |
| 1 0 1 0 0 0 0 0 -1 -1 1 2 1 | 4 5 0 |
| 161 | |
| 2 3 1 | |
| 2 5 2 | |
| 3 4 1 | |
| 4 5 1 | |
| 482 | |
| 5 6 1 | |
| 5 7 1 6 7 2 | |
| 6 10 1 | |
| 781 | |
| 7 9 1 | |
| 8 9 1 | |
| 5 5 | 2 |
| 1 0 0 -1 0 | 3 5 |
| 1 2 1000 | |
| 2 3 1000 | |
| 3 4 10 4 5 10 | |
| 1 5 10 | |
| | |
| 4 3 1 0 -1 1 | -1 |
| 1 2 0 | |
| 2 3 21 | |
| 2 4 13 | |

Примітка

В усіх прикладах, блакитний колір використовується для туристичних районів, коричневий для районів, населених коровами, та оранжевий для стін.



У першому прикладі, мінімальна можлива віддаленість рівна 2, що досягається розміщенням доріг в райони 4, 5 та 6. Зверніть увагу, що ми не можемо розмістити стіни в районах 4, 2 та 6, навіть отримуючи віддаленість 1, бо тоді буде неможливо пройти між туристичними районами 1 та 3 без проходження через стіни.



У другому прикладі, віддаленість району 2 рівна 1000, віддаленість району 3 рівна 30, оскільки це може бути досягнуто по шляху 1-5-4-3. (Нагадуємо, що бригади можуть проходити через стіни та районів з коровами). Отже, ми маємо розмістити стіни в районах 5 та 3 (не 2), і тоді віддаленість буде рівна 30.