Algorytmy i struktury danych, PS, studia stacjonarne, zestaw zadań nr 5, Krzysztof Ostrowski

# **Problemy grafowe**

Rozwiązanie każdego z zadań polega na:

- 1) zaproponowaniu możliwie najefektywniejszego czasowo rozwiązania
- 2) określeniu jego pesymistycznej złożoności czasowej

## Problem 3 - "Koleje"

W pewnym postępowym kraju od stuleci rozwija się transport kolejowy. Początkowo połączenia kolejowe obejmowały tylko największe i najszybciej rozwijające się miasta, a prędkość pociągów pozostawiała wiele do życzenia. Według opowieści starszych można było wyskoczyć na grzyby, gdy pociąg przejeżdżał przez las, by po grzybobraniu załapać się jeszcze do ostatniego wagonu. Z czasem prędkości pociągów rosły, by w końcu doprowadzić do likwidacji konwencjonalnych przejazdów kolejowych (ze względów bezpieczeństwa). Zmienił się też wygląd pociągów – początkowo przypominały fabryki z kominem, a obecnie bliżej im do filmów SF. W kraju tym nie toleruje się obniżenia prędkości pociągów i po modernizacji danego odcinka średnia prędkość na nim może jedynie wzrosnąć. Co więcej, postój na każdej stacji wynosi 5 minut i nigdy nie ma opóźnień, a z żadnego miasta nie wychodzi więcej niż 50 połączeń. W bazie danych kolei istnieje całe archiwum dotyczące budowy i modernizacji odcinków łączących poszczególne miasta. Zlecono napisanie oprogramowania do analizy tych danych. Twoim zadaniem jest ustalenie, kiedy czas przejazdu pociągiem między zadaną parą miast skrócił się do zadanego poziomu.

## Wejście:

W pierwszej linii wejścia podane są trzy liczby całkowite n, m i z (1 <= n <= 10000, 1 <= m <= 100000, 1 <= z <= 10) oznaczające odpowiednio liczbę miast, liczbę budowanych/modernizowanych odcinków oraz liczbę zapytań do programu. W kolejnych m liniach znajdują się chronologiczne informacje dotyczące budowy. W każdej z tych linii podane są: data (format rrrr-mm-dd), następnie znak 'm' lub 'b' w zależności od tego czy chodzi o budowę (połączenie wcześniej nie istniało) czy o modernizację istniejącego już odcinka, następnie para różnych miast m1, m2 (1 <= m1, m2 <= n) między którymi budowane/modernizowane jest połączenie, a następnie średnią prędkość v (v km/h) na tym odcinku (v = v = v 500) oraz (v przypadku budowy) również długość v (v km) nowobudowanego połączenia (v = v = v 1000). v i v 3 a liczbami całkowitymi i v 4 sowo v = v 0. W kolejnych v liniach znajdują się zapytania złożone v liczb v 1, v 2, v (v = v 1 <= v 2, v 2, v 2, v 2, v 3 iniach znajdują się zapytania złożone v 2 liczb v 3, v 2, v 3, v 4, v 3, v 4, v 4, v 3, v 4, v 5, v 6, v 7, v 8, v 9, v

### Wyjście:

W z liniach wyjścia należy odpowiedzieć na zapytania: kiedy po raz pierwszy udało się osiągnąć czas najszybszego połączenia (pośredniego lub bezpośredniego) między danymi miastami nie przekraczający zadanego limitu. Jeśli taki czas nie został dotąd osiągnięty, należy wypisać 'NIE'.

#### Przykład:

```
Wejście:
5 10 3
                            //5 miast, 10 połaczeń, 3 zapytania
                            //budowane połączenie między miastami 1 i 2, v=30 km/h, d=60 km
1900-05-30 b 1 2 30 60
1900-07-15 b 2 5 40 120
                            //itd.
1905-04-19 b 1 4 35 70
1910-06-03 b 4 5 50 100
1950-10-25 m 2 5 72
                            //modernizowane połączenie między miastami 2 i 5: nowe v=72 km/h
1955-01-31 b 1 3 60 90
1990-12-12 b 3 5 180 90
2000-09-20 b 3 4 240 60
2005-06-14 m 1 4 280
                            //itd.
2008-03-07 b 2 3 150 50
1 5 230
                     //Kiedy pomiędzy miastami 1 i 5 osiągnieto czas podróży maks. 230 minut
1575
                     //itd.
2 4 35
Wyjście:
1950-10-25
             //od 1950-10-25 między miastami 1 i 5 dało się przejechać w 225 minut (<=230)
2005-06-14
              //od 2005-06-14 między miastami 1 i 5 dało się przejechać w 70 minut (<=75)
              //najszybsze połączenie między 2 i 4 wymaga obecnie 40 minut
NIE
```