## E. Cactus

## Аналитично решение на задачата

В тази задача трябва да намерим броя на простите пътища межу два върха във граф, в който всеки квърх участва в най-много един цикъл. За простота ще наричаме такъв граф върхов кактус. След като проучим структурата на върховия кактус, ще установим, че ако обединим/смачкаме всеки цикъл в един връх, ще получим дърво. Следователно, нека обединим всеки цикъл в един връх от първоначално подадения граф и получим това дърво. Също така, всеки връх в това дърво ще отбележим с 1, ако е смачкан цикъл или 0, ако не е участвал в нито един цикъл.

Сега, за да намерим броя на пътищата от връх a до връх b в първоначалния граф, ще направим следното: Допускаме, че c е връх, който съответства на a в полученото дърво (той може да е връх, който съответства на единичен връх или на смачкан цикъл съдържащ върха a) и d е връх, който съответсвта на върха b. Нека с deg отбележим броя на върховете отбелязани с 1 в дървото в пътя между c и d. Лесно е да се види, че отговора на заявката за броя на пътищата между тези два върха c и d ще е  $2^{deg} \mod 10^9 + 7$ , тъй като всеки цикъл (връх маркиран с 1) увеличава броя на възможностите за пътища двойно (може да преминем от един връх до друг връх по два начина в цикъла).

Това автоматично означава, че трябва да преброим върховете маркирани с 1 по пътя от един връх до друг в дървото и то бързо, за да може да отговаряме на заявки. Може да го направим по следния начин: закачаме дървото в някакъв произволен връх, който ще наричем корен. За всеки връх v ще дефинираме променлива  $cnt_v$  броя на върховете маркирани с 1 в пътя от него до корена на дървото (включително върха и корена). Да допуснем например, че искаме да намерим броя на върховете маркирани с 1 по пътя между a и b. Нека c е най-ниския общ прародител на a и b. Тогава този търсен брой на върховете маркирани с 1 е равен на  $cnt_a + cnt_b - 2 \cdot cnt_c$ , ако върха c е маркиран с 0 или  $cnt_a + cnt_b - 2 \cdot cnt_c + 1$ , ако c е връх маркиран с 1. Най-ниския общ прародител (least common ancestor LCA) може да бъде намерен чрез стандартен метод https://cp-algorithms.com/graph/lca.html