

## გაყოფები

პერმუტაციისთვის  $p = p[0] p[1] p[2] \dots p[n-1]$  რომელიც შედგება რიცხვებისგან  $1, 2, 3, \dots, n$  განსაზღვრავთ *გაყოფას* როგორც პერმუტაცია  $q$  რომელიც მიიღება შემდეგნაირად:

- ავირჩიოთ ორი სიმრავლე  $A = \{i_1, i_2, \dots, i_k\}$  and  $B = \{j_1, j_2, \dots, j_l\}$  ისე რომ  $A \cap B = \emptyset$ ,  
 $A \cup B = \{0, 1, 2, \dots, n-1\}$ ,  $i_1 < i_2 < \dots < i_k$  და  $j_1 < j_2 < \dots < j_l$
- პერმუტაცია  $q$  იქნება შემდეგი:  $q = p[i_1]p[i_2] \dots p[i_k]p[j_1]p[j_2] \dots p[j_l]$

$p$  პერმუტაციის ყველა *გაყოფის* სიმრავლეს დავარქვათ  $S(p)$ .

მოცემული გაქვთ  $n$ ,  $m$  და  $m$  ცალი  $n$  სიგრძის პერმუტაციისგან შემდგარი  $T$  სიმრავლე. დათვალეთ რამდენი  $n$  სიგრძის  $p$  პერმუტაცია არსებობს ისეთი, რომ  $T \subseteq S(p)$ . რადგან პასუხი ძალიან დიდი შეიძლება იყოს, იპოვეთ მისი ნაშთი 998 244 353-ზე გაყოფისას.

## იმპლემენტაციის დეტალები

თქვენ უნდა დააიმპლემენტიროთ შემდეგი ფუნქცია:

```
int solve(int n, int m, std::vector<std::vector<int>>& splits);
```

- $n$ : პერმუტაციის სიგრძე
- $m$ : გაყოფების რაოდენობა
- splits*:  $m$  ცალი **წყვილწყვილად განსხვავებული** პერმუტაციისგან შემდგარი მასივი,  $T$ -ს ელემენტები, რომელიც არის  $S(p)$ -ს ქვესიმრავლე.
- ფუნქციამ უნდა დააბრუნოს შესაძლო პერმუტაციების რაოდენობის ნაშთი 998 244 353-ზე გაყოფისას.
- ყოველი ტესტისთვის ეს ფუნქცია გამოიძახება ზუსტად ერთხელ.

## შეზღუდვები

- $1 \leq n \leq 300$
- $1 \leq m \leq 300$

## ქვეამოცანები

- (6 ქულა)  $m = 1$
- (7 ქულა)  $1 \leq n, m \leq 10$
- (17 ქულა)  $1 \leq n, m \leq 18$

4. (17 ქულა)  $1 \leq n \leq 30, 1 \leq m \leq 15$
5. (16 ქულა)  $1 \leq n, m \leq 90$
6. (16 ქულა)  $1 \leq n \leq 300, 1 \leq m \leq 15$
7. (21 ქულა) დამატებითი შეზღუდვების გარეშე.

## მაგალითები

### მაგალითი 1

განვიხილოთ შემდეგი გამოძახება:

```
solve(3, 2, {{1, 2, 3}, {2, 1, 3}})
```

ამ მაგალითში,  $p$  პერმუტაციის ზომა არის 3 და გვაქვს 2 გაყოფა:

- 1 2 3
- 2 1 3

ფუნქციამ უნდა დააბრუნოს 4 რადგან არსებობს ზუსტად ოთხი პერმუტაცია რომელთაც შეუძლიათ ორივე გაყოფის დაგენერირება:

- 1 2 3
- 1 3 2
- 2 1 3
- 2 3 1

## Sample grader

Sample grader კითხულობს შემდეგი ფორმატით:

- ხაზი 1:  $n \ m$
- ხაზი  $2 + i$ :  $s[i][0] \ s[i][1] \ \dots \ s[i][n - 1]$  ყოველი  $i$ -სთვის სადაც  $0 \leq i < m$

და გამოაქვს `solve` ფუნქციის გამოძახების შედეგი.