



## Վերացնելով խառնաշփոթը

Ճրագրավորող իշխատը աշխատում է Էֆեկտիվ տվյալների կառուցվածքների վրա: Նա հեղինակել է նոր տվյալների կառուցվածք: Վերջինիս մեջ կարելի է պահել *n* բացասական, *n* բիթանոց ամբողջ թվերի բազմություն, որտեղ *n*-ը հանդիսանում է 2-ի աստիճան: Այսինքն  $n = 2^b$  որևէ *n* բացասական ամբողջ *b* թվի համար:

Տվյալների կառուցվածքը սկզբում դատարկ է: Այն կարող է օգտագործվել ըստ հետևյալ կանոնների`

- Ավելացնել մեկ *n* բիթանոց *n* բացասական ամբողջ թիվ, կանչելով `add_element(x)`: Եթե ավելացվում է էլեմենտ, որն արդեն առկա է բազմությունում, ապա ոչինչ տեղի չի ունենում: Կարող է կանչվել մի քանի անգամ:
- Վերջին ավելացումից հետո կատարել `compile_set()` կանչը ճիշտ մեկ անգամ:
- Կանչել `check_element(x)`՝ *x* էլեմենտի առկայությունը ստուգելու համար: Կարող է կանչվել մի քանի անգամ:

Իշխատը սխալ էր թույլ տվել `compile_set()` ֆունկցիայի իրականացման մեջ: Առաջացած սխալի պատճառով ընթացիկ բազմության բոլոր թվերի 2-ական համակարգի թվանշանները վերադասավորվել էին (բոլորը նույն կերպ): Այժմ, իշխատը ցանկանում է գտնել, թե ինչ տեղափոխության են ենթարկվել թվանշանները:

Ավելի ֆորմալ, դիտարկենք  $p = [p_0, \dots, p_{n-1}]$  հաջորդականությունը, որտեղ 0-ից  $n - 1$  թվերը հանդիպում են ճիշտ մեկ անգամ: Այս հաջորդականությանը կանվանենք «տեղափոխություն»:

Դիտարկենք մեր բազմության որևէ էլեմենտ: Դիցուք  $a_0, \dots, a_{n-1}$ -ը հանդիսանում է այդ թվի 2-ական ներկայացումը (որտեղ  $a_0$ -ն ամենաապագ բիթն է): `compile_set()` կանչից հետո նրա 2-ական ներկայացումը կլինի  $a_{p_0}, a_{p_1}, \dots, a_{p_{n-1}}$  :

Բերված *p* տեղափոխությունը օգտագործվում է բազմության բոլոր էլեմենտների թվանշանները վերադասավորելու համար: Հնարավոր է ցանկացած տեղափոխություն, նույնիսկ այն դեպքը, երբ  $p_i = i$  ցանկացած  $0 \leq i \leq n - 1$  համար:

Օրինակ՝  $n = 4$ ,  $p = [2, 1, 3, 0]$ , և բազմությանը ավելացվել են 0000, 1100, 0111 2-ական ներկայացում ունեցող էլեմենտները: `compile_set` ֆունկցիայի կանչից հետո նրանք կդառնան համապատասխանաբար 0000, 0101 և 1110:

Ձեր խնդիրն է գրել ծրագիր, որը կգտնի  $p$  տեղափոխությունը: Այն պետք է հետևի նշված քայլերին (նույն հաջորդականությամբ)`

1. ընտրել  $n$  բիթանոց թվերի բազմություն,
2. ավելացնել դրանք տվյալների կառուցվածքի մեջ,
3. կանչել `compile_set` ֆունկցիան (որի ժամանակ ծրագրային սխալի հետևանքով տեղի կունենա «թվանշանների վերադասավորումը»),
4. ստուգել որոշ էլեմենտների առկայությունը ձևափոխված բազմությունում,
5. օգտագործել ստացված ինֆորմացիան`  $p$  տեղափոխությունը գտնելու և վերադարձնելու համար:

Ձեր ծրագիրը պետք է կանչի `compile_set` ֆունկցիան *ճիշտ մեկ անգամ*:

Դուք կարող եք`

- կանչել `add_element` առավելագույնը  $w$  անգամ,
- կանչել `check_element` առավելագույնը  $r$  անգամ:

## Իրականացման մանրամասները

Դուք պետք է իրականացնեք հետևյալ ֆունկցիան`

- `int[] restore_permutation(int n, int w, int r)`
  - $n$  -- բիթերի քանակը (ինչպես նաև  $p$  տեղափոխության երկարությունը).
  - $w$  -- `add_element()` կանչերի առավելագույն թույլատրելի քանակը,
  - $r$  -- `check_element()` կանչերի առավելագույն թույլատրելի քանակը,
  - ֆունկցիան պետք է վերադարձնի գտնված  $p$  տեղափոխությունը:

## Գրադարանային ֆունկցիաները

Տվյալների կառուցվածքը օգտագործելու համար դուք կարող եք օգտագործել հետևյալ երեք ֆունկցիաները`

- `void add_element(string x)`  
Ավելացնել  $x$  էլեմենտը բազմությանը:
  - $x$  -- ավելացվող  $x$  էլեմենտի 2-ական ներկացայումը որպես տող` բաղկացած '0' և '1' սիմվոլներից (ճիշտ  $n$  սիմվոլից):
- `void compile_set()`  
Վերոհիշյալ ֆունկցիան պետք է կանչվի ճիշտ մեկ անգամ:  
Դրանից առաջ չի կարող կանչվել `check_element()`, իսկ դրանից հետո չի կարող կանչվել `add_element()`:
- `boolean check_element(string x)`  
Ստուգել  $x$  էլեմենտի առկայությունը բազմությունում:
  - $x$  -- ստուգվող  $x$  էլեմենտի 2-ական ներկացայումը որպես տող` բաղկացած '0' և '1' սիմվոլներից (ճիշտ  $n$  սիմվոլից):
  - վերադարձնել `true` եթե  $x$  էլեմենտը պատկանում է բազմությանը, կամ `false`` հակառակ դեպքում:

Ծրագրի կոդից վերը նշված սահմանափակումների խախտման դեպքում արդյունքը կլինի "Wrong Answer":

Բերված բոլոր տողերում առաջին սիմվոլը ներկայացնում է 2-ական

Ներկայացման ամենաավագ բիրը:

Գրեյդերը ֆիքսում է  $p$  տեղափոխությունը մինչև `restore_permutation` ֆունկցիայի կանչը:

## Օրինակ

Գրեյդերը կատարում է հետևյալ կանչը՝

- `restore_permutation(4, 16, 16)` -- այսինքն՝  $n = 4$  և ձեր ծրագիրը կարող է կատարել ամենաշատը 16 "write" և 16 "read".

Ծրագիր կատարում է հետևյալ կանչերը՝

- `add_element("0001")`
- `add_element("0011")`
- `add_element("0100")`
- `compile_set()`
- `check_element("0001")` կվերադարձնի `false`
- `check_element("0010")` կվերադարձնի `true`
- `check_element("0100")` կվերադարձնի `true`
- `check_element("1000")` կվերադարձնի `false`
- `check_element("0011")` կվերադարձնի `false`
- `check_element("0101")` կվերադարձնի `false`
- `check_element("1001")` կվերադարձնի `false`
- `check_element("0110")` կվերադարձնի `false`
- `check_element("1010")` կվերադարձնի `true`
- `check_element("1100")` կվերադարձնի `false`

Դատելով `check_element()` կանչերի արդյունքներից՝ գոյություն ունի տեղափոխության միայն մեկ հնարավոր տարբերակ, այն է՝  $p = [2, 1, 3, 0]$ : Ստացվեց, որ `restore_permutation` ֆունկցիան այս դեպքում պետք է վերադարձնի `[2, 1, 3, 0]`:

## Ենթախնդիրներ

1. (20 միավոր)  $n = 8$ ,  $w = 256$ ,  $r = 256$ ,  $p_i \neq i$  ամենաշատը երկու  $i$ -երի համար ( $0 \leq i \leq n - 1$ ),
2. (18 միավոր)  $n = 32$ ,  $w = 320$ ,  $r = 1024$ ,
3. (11 միավոր)  $n = 32$ ,  $w = 1024$ ,  $r = 320$ ,
4. (21 միավոր)  $n = 128$ ,  $w = 1792$ ,  $r = 1792$ ,
5. (30 միավոր)  $n = 128$ ,  $w = 896$ ,  $r = 896$ .

## Գրեյդերի օրինակ

Գրեյդերի օրինակը ստանում է մուտքը հետևյալ ֆորմատով՝

- տող 1: երեք ամբողջ թվեր՝  $n$ ,  $w$ ,  $r$ ,
- տող 2:  $n$  ամբողջ թվեր՝  $p_0, \dots, p_{n-1}$ :