

Բիթային տեղաշարժերի ռեգիստրներ

Ինժեներ Քրիստոֆերն աշխատում է համակարգչային նոր տիպի պրոցեսորի վրա։

Պրոցեսորին հասանելի են հիշողության m տարբեր b-բիթանոց բջիջներ (որտեղ m=100 և b=2000), որոնք կոչվում են **ռեգիստրներ**, և համարակալված են 0-ից m-1 թվերով։ Ռեգիստրները նշանակենք $r[0],r[1],\ldots,r[m-1]$ -ով։ Յուրաքանչյուր ռեգիստր b բիթերի զանգված է, որոնք համարակալված են սկսած 0-ից (ամենաաջ բիթը) մինչև b-1 (ամենաձախ բիթը)։ Յուրաքանչյուր i $\left(0 \le i \le m-1\right)$ և յուրաքանչյուր j $\left(0 \le j \le b-1\right)$ համար i-րդ ռեգիստրի j-րդ բիթը նշանակենք r[i][j]-ով։

Բիթերի ցանկացած d_0, d_1, \dots, d_{l-1} (կամայական l երկարության) հաջորդականության համար, հաջորդականության **ամբողջ արժեքը** հավասար է $2^0 \cdot d_0 + 2^1 \cdot d_1 + \dots + 2^{l-1} \cdot d_{l-1}$ ։ Կասենք, որ i ռեգիստրում պահվող ամբողջ արժեքը նրա բիթերի հաջորդականության ամբողջ արժեքն է, այսինքն, $2^0 \cdot r[i][0] + 2^1 \cdot r[i][1] + \dots + 2^{b-1} \cdot r[i][b-1]$ ։

Պրոցեսորն ունի 9 տիպի **իրամաններ**, որոնք կարող են օգտագործվել ռեգիստրների բիթերը փոխելու համար։ Յուրաքանչյուր հրաման վերաբերում է մեկ կամ ավել ռեգիստրների և գործողության արդյունքը պահում է մեկ ռեգիստրում։ Ստորև մենք կօգտագործենք x:=y տեսքի գրառումներ, որոնք նշանակում են, որ x-ի արժեքը պետք է դառնա y-ին հավասար։ <րամանների միջոցով կատարվող գործողությունների ցուցակը բերված է ստորև։

- move(t,y)։ y ռեգիստրի բիթերի զանգվածը պատճենում է t ռեգիստրի բիթերի զանգվածի վրա։ Յուրաքանչյուր j $(0 \leq j \leq b-1)$ համար, r[t][j]:=r[y][j] վերագրում է կատարվում։
- store(t,v)։ t ռեգիստրի պարունակությունը դառնում է հավասար v-ի, որտեղ v-ն b բիթերի զանգված է։ Յուրաքանչյուր j $(0 \leq j \leq b-1)$ համար, r[t][j]:=v[j] վերագրում է կատարվում։
- and(t,x,y)։ Կատարում է բիթային AND գործողությունը x և y ռեգիստրների վրա և արդյունքը պահում է t ռեգիստրում։ Յուրաքանչյուր j $(0 \le j \le b-1)$ համար, r[t][j]:=1, եթե r[x][j]-ն և r[y][j]-ն **երկուսն էլ** 1 են, և r[t][j]:=0 հակառակ դեպքում։
- or(t,x,y)։ Կատարում է բիթային OR գործողությունը x և y ռեգիստրների վրա և արդյունքը պահում է t ռեգսիտրում։ Յուրաքանչյուր j $(0 \le j \le b-1)$ համար, r[t][j]:=1, եթե r[x][j]-ից և r[y][j]-ից **առնվազն մեկը** 1 է, և r[t][j]:=0 հակառակ դեպքում։

- xor(t,x,y)։ Կատարում է բիթային XOR գործողությունը x և y ռեգիստրների վրա և արդյունքը պահում է t ռեգսիտրում։ Յուրաքանչյուր j $(0 \le j \le b-1)$ համար, r[t][j]:=1, եթե r[x][j]-ից և r[y][j]-ից **ճիշտ մեկը** 1 է, և r[t][j]:=0 հակառակ դեպքում։
- not(t,x)։ Կատարում է բիթային NOT գործողությունը x ռեգիստրի վրա, և արդյունքը պահում է t ռեգիստրում։ Յուրաքանչյուր j $(0 \le j \le b-1)$ համար, r[t][j]:=1-r[x][j] վերագրում է կատարվում։
- left(t,x,p)։ x ռեգիստրի բոլոր բիթերը տեղաշարժվում են դեպի ձախ p դիրքով, և արդյունքը պահվում է t ռեգիստրում։ x ռեգիստրի բիթերի p դիրքով դեպի ձախ տեղաշարժը b բիթերից կազմված v զանգված է։ Յուրաքանչյուր j $(0 \le j \le b-1)$ համար, v[j] = r[x][j-p], եթե $j \ge p$, և v[j] = 0 հակառակ դեպքում։ Յուրաքանչյուր j $(0 \le j \le b-1)$ համար, r[t][j] := v[j]։
- right(t,x,p)։ x ռեգիստրի բոլոր բիթերը տեղաշարժվում են դեպի աջ p դիրքով, և արդյունքը պահվում է t ռեգիստրում։ x ռեգիստրի բիթերի p դիրքով դեպի աջ տեղաշարժը b բիթերից կազմված v զանգված է։ Յուրաքանչյուր j $(0 \leq j \leq b-1)$ համար, v[j]=r[x][j+p], եթե $j \leq b-1-p$, և v[j]=0 հակառակ դեպքում։ Յուրաքանչյուր j $(0 \leq j \leq b-1)$ համար, r[t][j]:=v[j]։
- add(t,x,y)։ Գումարում է x և y ռեգիստրներում պահվող ամբողջ արժեքները և արդյունքը պահում է t ռեգիստրում։ Գումարն արվում է ըստ մոդուլ 2^b -ի։ Ֆորմալ, դիցուկ x ռեգիստրում պահվող արժեքը X է, իսկ y ռեգիստրում Y, նախքան գործողությունը կատարելը։ T-ն թող լինի գործողությունը կատարելուց հետո t ռեգիստրում պահվող արժեքը։Եթե $X+Y<2^b,\ t$ -ի բիթերին այնպիսի արժեքներ են տրվում, որ T=X+Y։ Հակառակ դեպքում t-ի բիթերին այնպիսի արժեքնե են տրվում, որ $T=X+Y-2^b$ ։

Քրիստոֆերը ցանկանում է, որ դուք նոր պրոցեսորի միջոցով երկու տիպի խնդիր լուծեք։ Խնդրի տիպը նշանակենք s ամբողջ թվով։ Երկու տիպի խնդիրներում էլ դուք պետք է ստեղծեք **ծրագիր**, որը բաղկացած է վերը նկարագրված հրամաններից։

Ծրագրի **մուտքային տվյալները** բաղկացած են n ամբողջ $a[0],a[1],\ldots,a[n-1]$ թվերից, որոնցից յուրաքանչյուրն ունի k բիթ, այսինքն, $a[i] < 2^k$ ($0 \le i \le n-1$)։ Նախքան ծրագրի կատարումը բոլոր մուտքային թվերը հաջորդաբար պահվում են 0 ռեգիստրում, այնպես որ յուրաքանչյուր i $(0 \le i \le n-1)$ համար $r[0][i\cdot k], r[0][i\cdot k+1],\ldots,r[0][(i+1)\cdot k-1]$ k բիթերի հաջորդականության ամբողջ արժեքը հավասար է a[i]։ Նկատենք, որ $n\cdot k \le b$ ։ 0 ռեգիստրի մնացած բոլոր բիթերը (այսինքն նրանք, որոնց ինդեքսներն ընկած են $n\cdot k$ -ի և b-1-իի միջև, ներառյալ), ինչպես նաև մյուս ռեգիստրների բոլոր բիթերը սկզբնարժեքավորված են 0-ներով։

Ծրագիրն աշխատացնելիս հրամանները հերթով կատարվում են։ Վերջին հրամանի կատարումից հետո ծրագրի **ելքային տվյալները** հաշվվում են 0 ռեգիստրի բիթերի վերջնական արժեքների հիման վրա։ Մասնավորապես, ելքը n ամբողջ թվերի $c[0],c[1],\ldots,c[n-1]$ հաջորդականություն է, որտեղ յուրաքանչյուր i ($0\leq i\leq n-1$) համար c[i]-ն 0 ռեգիստրի $i\cdot k$ -ից մինչև $(i+1)\cdot k-1$ բիթերից կազմված հաջորդականության ամբողջ արժեքն է։ Նկատենք, որ ծրագիրը կատարելուց հետո 0

ռեգիստրի մնացած բիթերը (որոնց ինդեքսներն առնվազն $n \cdot k$ են) և մնացած ռեգիստրների բիթերը կարող են կամայական արժեք ունենալ։

- Առաջին խնդիրն է (s=0)` գտնել մուտքային $a[0],a[1],\ldots,a[n-1]$ ամբողջ թվերից փոքրագույնի արժեքը։ Մասնավորապես, c[0]-ն պետք է լինի $a[0],a[1],\ldots,a[n-1]$ -ից մինիմումը։ $c[1],c[2],\ldots,c[n-1]$ -ը կարող են ունենալ կամայական արժեքներ։
- Երկրորդ խնդիրն է (s=1)` տեսակավորել մուտքային $a[0],a[1],\ldots,a[n-1]$ ամբողջ թվերը չնվազման կարգով։ Մասնավորապես, յուրաքանչյուր i ($0 \le i \le n-1$) համար, c[i]-ն պետք է հավասար լինի $a[0],a[1],\ldots,a[n-1]$ թվերից մեծությամբ i+1-րդին (այսինքն, c[0]-ն պետք է հավասար լինի մուտքային թվերից փոքրագույնին)։

Տրամադրեք Քրիստոֆերին այս խնդիրները լուծող ծրագրեր, որոնք բաղկացած լինեն առավելագույնը q հրամաններից։

Իրականացման մանրամասներ

Դուք պետք է իրականացնեք հետևյալ ֆունկցիան.

```
void construct_instructions(int s, int n, int k, int q)
```

- *s*։ խնդրի տիպը։
- n։ մուտքում ամբողջ թվերի քանակը։
- k: յուրաքանչյուր մուտքային ամբողջում բիթերի քանակը։
- *q*։ հրամանների թույլատրվող մաքսիմում քանակը։
- Այս ենթածրագիրը կանչվում է ճիշտ մեկ անգամ և պետք կառուցի առաջադրվող խնդիրը լուծող հրամանների հաջորդականություն։

<րամանների հաջորդականությունը կառուցելու համար ֆունկցիան կարող է կատարել հետևյալ ֆունկցիաների մեկ կամ ավել կանչեր։

```
void append_move(int t, int y)
void append_store(int t, bool[] v)
void append_and(int t, int x, int y)
void append_or(int t, int x, int y)
void append_xor(int t, int x, int y)
void append_not(int t, int x)
void append_left(int t, int x, int p)
void append_right(int t, int x, int p)
void append_add(int t, int x, int y)
```

• Յուրաքանչյուր ֆունկցիա ծրագրի վերջից ավելացնում է համապատասխանաբար move(t,y) store(t,v), and(t,x,y), or(t,x,y), xor(t,x,y), not(t,x), left(t,x,p), right(t,x,p) և add(t,x,y) հրամանը։

- Բոլոր համապատասխան հրահանգների համար, t-ն, x-ը, y-ը պետք է լինեն առնվազն 0 և առավելագույնը m-1։
- Բոլոր համապատասխան հրահանգների համար, t-ն, x-ը, y-ը պատադիր չէ, որ զույգ առ զույգ տարբեր լինեն։
- Բոլոր left և right համանների համար, p-ն պետք է լինի առնվազն 0 և առավելագույնը b։
- Բոլոր store հրամանների համար, v-ի երկարությունը պետք է առավելագույնը b լինի։

Դուք նաև կարող եք կանչել հետևյալ ֆունկցիան ձեր լուծումը թեստավորելու նպատակով.

void append_print(int t)

- Այս ֆունկցիայի կանչերը կանտեսվեն ձեր լուծումը ստուգելու ժամանակ։
- Գրեյդերի ևմուշում այս ֆունկցիան ծրագրի վերջում ավելացնում է print(t) հրամանը։
- Գրեյդերի ևմուշը print(t) գործողությունը կատարելու ժամանակ n հատ k-բիիթանոց ամբողջ թվեր է տպում, որոնք կազմվում են t ռեգիստրի առաջին $n\cdot k$ բիթերից (մանրամասների համար տե՜ս «Գրեյդերի նմուշ» բաժինը)։
- Այս ֆունկցիայի կանչերը կառուցված հրամանների քանակը չեն ավելացնում։

Վերջին հրամանը կատարելուց հետո $construct_instructions$ -ը պետք է ավարտվի։ Ապա ծրագիրը ստուգվում է որոշակի քանակությամբ թեստերի վրա, որոնցից յուրաքանչյուրը նկարագրում է մուտքային տվյալներ` կազմված n հատ k-բիթանոց $a[0],a[1],\ldots,a[n-1]$ ամբողջ թվերից։ Ձեր ծրագիրն անցնում է տրված թեստը, եթե ծրագրի $c[0],c[1],\ldots,c[n-1]$ ելքային տվյալները բավարարում են հետևյալ պայմաններին.

- ullet եթե $s=0,\;c[0]$ -ն պետք է հավասար լինի $a[0],a[1],\ldots,a[n-1]$ -ից փոքրագույնին։
- Եթե s=1, յուրաքանչյուր i ($0\leq i\leq n-1$) համար c[i]-ն պետք է հավասար լինի $a[0],a[1],\ldots,a[n-1]$ -ից մեծությամբ i+1-րդին։

Ձեր լուկծման ստուգման արդյունքում կարող է ստացվել սխալների վերաբերյալ հետևյալ հաղորդագրություններից մեկը.

- Invalid index: ֆունկցիաներից որևէ մեկի կանչի ժամանակ $t,\ x$ կամ y պարամետրերից որևէ մեկին տրվել է ոչ ճիշտ (հնարավոր է բացասական) ինդեքս։
- Value to store is not b bits long:append_store-hu unnum v-h thuunnum huduum t b:
- Invalid shift value: p-h whotep, nh white t append_left-h hw append_right-h hu puhwo t 0-h th b-h theu, uthous will.
- Too many instructions: ձեր ֆունկցիան փորձում է q-ից ավել քանակով իրաման կատարել։

Օրինակներ

Օրինակ 1

ենթադրենք $s=0,\ n=2,\ k=1,\ q=1000$ ։ Կան երկու մուտքային ամբողջ թվեր` a[0] և a[1], յուրաքանչյուրն ունի k=1 բիթ։ Նախքան ծրագրի կատարվելը r[0][0]=a[0] և r[0][1]=a[1]։ Պրոցեսորում մյուս բոլորի բիթերին 0 է վերագրված։ Ծրագրի հրամանները կատարելու արդյունքում պետք է լինի $c[0]=r[0][0]=\min(a[0],a[1])$, որը a[0]-ի և a[1]-ի մինիմումն է։

Կա մուտքային տվյալների 4 հնարավոր տարբերակ.

```
• Դեպք 1: a[0] = 0, a[1] = 0
```

- Thus 2: a[0] = 0, a[1] = 1
- Դեպք 3: a[0] = 1, a[1] = 0
- ullet Դեպք 4: a[0]=1, a[1]=1

Կարող ենք նկատել, որ բոլոր 4 դեպքերում, $\min(a[0],a[1])$ -ը հավասար է a[0]-ի և a[1]-ի բիթային AND-ին։ <ետևաբար, որպես լուծում կարելի է ծրագիրը կառուցել կատարելով հետևյալ կանչերը.

- 1. append_move (1, 0), որը վերջից ավելացնում է r[0]-ն r[1]-ին պատճենելու հրամանը։
- 2. append_right (1, 1, 1), որն վերջից ավելացնում է հրաման, որը վերցնում է r[1]-ի բոլոր բիթերը, տեղաշարժում է դրանք 1 բիթով դեպի աջ, և արդյունքը պահում է կրկին r[1]-ում։ Քանի որ բոլոր մուտքային թվերն ունեն 1 բիթ երկարություն, արդյունքում r[1][0]-ն կլինի հավասար a[1]-ին։
- 3. append_and (0, 0, 1), որը վերջից ավելացնում է հրաման, որի կատարման արդյունքում r[0]-ի և r[1]-ի բիթային AND-ը պահվում է r[0]-ում։ Այս հրամանի կատարման արդյունքում r[0][0]-ին վերագրվում է r[0][0]-ի և r[1][0]-ի բիթային AND-ը, որը հավասար է a[0]-ի և a[1]-ի բիթային AND-ին։

Օրինակ 2

ենթադրենք $s=1,\;n=2,\;k=1,\;q=1000$ ։ Առաջին օրինակի նման կա մուտքային տվյալների 4 տարբերակ, a[0]-ի և a[1]-ի բիթային AND-ի միջոցով կստանանք $\min(a[0],a[1])$, իսկ a[0]-ի և \$a[1]-ի բիթային OR-ի միջոցով կստանանք \$\max(a[0],a[1])\$։ <ևարավոր լուծումներից մեկը ստացվում է հետևյալ կանչերի միջոցով.

```
1. append move (1,0)
```

```
2. append right (1,1,1)
```

- **4.** append or (3, 0, 1)
- 5. append left (3,3,1)
- **6**. append or (0, 2, 3)

^{3.} append_and(2,0,1)

Այս հրամանները կատարելուց հետո c[0]=r[0][0] պարունակում է $\min(a[0],a[1])$, և c[1]=r[0][1] պարունակում է $\max(a[0],a[1])$, որը մուտքային տվյալների տեսակավորումն է։

Սահմանափակումներ

```
• m = 100
```

•
$$b = 2000$$

•
$$0 < s < 1$$

•
$$2 \le n \le 100$$

•
$$1 \le k \le 10$$

- $q \le 4000$
- ullet $0 \leq a[i] \leq 2^k-1$ (բոլոր $0 \leq i \leq n-1$ համար)

ենթախնդիրներ

```
1. (10 միավոր) s=0, n=2, k \leq 2, q=1000
```

2. (11 միավոր)
$$s=0, n=2, k \leq 2, q=20$$

3. (12 միավոր) s=0, q=4000

4. (25 միավոր) s=0, q=150

5. (13 միավոր) $s=1, n \leq 10, q=4000$

6. (29 միավոր) s=1, q=4000

Գրեյդերի նմուշ

Գրեյդերի նմուշը մուտքային տվյալները կարդում է հետևյալ ձևաչափով.

• line 1: s n k q

Սրան հաջորդում են ինչ-որ քանակությամբ տողեր, որոնցից յուրաքանչյուրը նկարագրում է մեկ թեստ։ Յուրաքանչյուր թեստ ունի այսպիսի ձևաչափ.

• $a[0] \ a[1] \ \dots \ a[n-1]$

սա նշանակում է, որ մուտքային տվյալները բաղկացած են n ամբողջ a[0],a[1],...,a[n-1] թվերից։ Բոլոր թեստերի նկարագրություններն ավարտվում են մեկ տողով, որը պարունակում է միայն -1 թիվը։

Գրեյդերի նմուշը սկզբում կանչում է $construct_instructions(s, n, k, q)$ -ը։ Եթե կանչը հակասում է խնդրում նկարագրված սահմանափակումներից որևէ մեկին, գրեյդերի նմուշը տպում է «Իրականացման մանրամասներ» բաժնում նշված սխալների մասին հաղորդագրություններից որևէ մեկը։ Հակառակ դեպքում գրեյդերի նմուշը նախ հերթով տպում է $construct_instructions(s, n, k, q)$ -ի տված հրամանները։ store հրամանի համար, v-ն տպվում է 0 ինդեքսից մինչև b-1 ինդեքսը։

Ապա գրեյդերի նմուշը հերթով մշակում է թեստերը։ Յուրաքանչյուր թեստի համար այն կատարում է կառուցված ծրագիրը թեստի մուտքային տվյալների վրա։ Յուրաքանչյուր print(t) գործողության համար, թող $d[0],d[1],\ldots,d[n-1]$ ամբողջ թվերի հաջորդականություն է, այնպիսին որ յուրաքանչյուր i ($0 \le i \le n-1$) համար, d[i]-ն t ռեգիստրի $i \cdot k$ to $(i+1) \cdot k-1$ բիթերի հաջորդականության ամբողջ արժեքն է (երբ գործողությունը կատարվում է)։ Գրեյդերը տպում է հաջորդականությունը հետևյալ ձևաչափով. register t: d[0] d[1] \ldots d[n-1]:

Բոլոր հրամանները կատարելուց հետո գրեյդերի նմուշը տպում է ծրագրի ելքային տվյալները։

եթե $\,s=0\,$, գրեյդերի ևմուշի արտածումը յուրաքանչյուր թեստի համար այսպիսի ձևաչափ ունի.

• c[0].

եթե s=1, գրեյդերի ևմուշի արտածումը յուրաքանչյուր թեստի համար այսպիսի ձևաչափ ունի.

• $c[0] c[1] \ldots c[n-1]$.

Բոլոր թեստերը կատարելուց հետո գրեյդերի ևմուշը տպում $\mathbf t$ number of instructions: $\mathbf X$ որտեղ $\mathbf X$ -ը ձեր ծրագրի հրամանների քանակն $\mathbf t$: