

Bit Shift Regiszterek

Christopher, a mérnök egy új típusú processzoron dolgozik.

A processzorhoz tartozik m különböző b-bites memóriacella (ahol m=100 és b=2000), amelyeket **regisztereknek** hívunk, és 0-tól m-1-ig vannak sorszámozva. A regisztereket jelölje $r[0], r[1], \ldots, r[m-1]$. Minden regiszter egy b bitből álló tömb, amelyet 0-tól (jobb szélső bit) b-1-ig (bal szélső bit) sorszámozunk. Az i. regiszter j. bitjét r[i][j]-vel jelöljük $0 \le i \le m-1$ és $0 \le j \le b-1$.

Bármely d_0,d_1,\ldots,d_{l-1} bitsorozatra (a hossza l, ami bármennyi lehet), a sorozat **számértéke** $2^0\cdot d_0+2^1\cdot d_1+\ldots+2^{l-1}\cdot d_{l-1}$. Azt mondjuk, hogy az i. **regiszterben tárolt számérték** az ott lévő bitsorozat számértéke, tehát $2^0\cdot r[i][0]+2^1\cdot r[i][1]+\ldots+2^{b-1}\cdot r[i][b-1]$.

A processzornak 9-féle **utasítása** van, amelyeket a regiszterekben tárolt bitek módosítására lehet használni. Minden utasítás egy vagy több regiszteren dolgozik, és a kimenetét az egyik regiszterbe írja. Az alábbiakban x:=y jelöli azt a műveletet, amely az x értékét egyenlővé teszi y-nal. Az utasítások által végrehajtott műveletek az alábbiak:

- move(t,y): Az y. regiszterben tárolt bitek tömbjét átmásolja a t. regiszterbe. Minden j-re $(0 \le j \le b-1)$ r[t][j] := r[y][j].
- store(t,v): A t. regisztert átállítja v-re, ahol v egy b bites tömb. Minden j-re $(0 \le j \le b-1)$ r[t][j] := v[j].
- and(t,x,y): Az x. és y. regiszter tartalmán bitenkénti ÉS műveletet hajt végre, és az eredményt a t. regiszterben tárolja. Minden j-re $(0 \le j \le b-1)$ r[t][j]:=1 ha r[x][j] és r[y][j] **mindkettő** 1-es, egyébként r[t][j]:=0.
- or(t,x,y): Az x. és y. regiszter tartalmán bitenkénti VAGY műveletet hajt végre, és az eredményt a t. regiszterben tárolja. Minden j-re $(0 \le j \le b-1)$, r[t][j] := 1 ha r[x][j] és r[y][j] közül **legalább az egyik** 1-es, egyébként r[t][j] := 0.
- xor(t,x,y): Az x. és y. regiszter tartalmán bitenkénti KIZÁRÓ VAGY (XOR) műveletet hajt végre, és az eredményt a t. regiszterben tárolja. Minden j-re $(0 \le j \le b-1)$ r[t][j] := 1 ha r[x][j] és r[y][j] közül **pontosan az egyik** 1-es, egyébként r[t][j] := 0.
- not(t,x): Az x. regiszter tartalmát bitenként NEGÁLJA, és az eredményt a t. regiszterben tárolja. Minden j-re $(0 \le j \le b-1)$ r[t][j]:=1-r[x][j].
- left(t,x,p): Az x. regiszter minden bitjét p hellyel balra tolja, és az eredményt a t. regiszterben tárolja. Az x. regiszter tartalmának p hellyel balra tolása egy b-bites v tömböt ad eredményül. Minden j-re $(0 \le j \le b-1)$ v[j] = r[x][j-p] ha $j \ge p$, egyébként v[j] = 0. Minden j-re $(0 \le j \le b-1)$ r[t][j] := v[j].

- right(t,x,p): Az x. regiszter minden bitjét p hellyel jobbra tolja, és az eredményt a t. regiszterben tárolja. Az x. regiszter tartalmának p hellyel jobbra tolása egy b-bites v tömböt ad eredményül. Minden j-re $(0 \le j \le b-1)$, v[j] = r[x][j+p] ha $j \le b-1-p$, egyébként v[j] = 0. Minden j-re $(0 \le j \le b-1)$ r[t][j] := v[j].
- add(t,x,y): Az x. és y. regiszterben tárolt számértékeket összeadja, és az eredményt a t. regiszterben tárolja. Az összeadást modulo 2^b végzi. Formálisan, legyen X az x. regiszter tartalmának számértéke, és Y az y. regiszter tartalmának számértéke a művelet előtt. Jelölje T a t. regiszter tartalmának számértékét a művelet után. Ha $X+Y<2^b$, a t. regiszter bitjeit úgy állítja be, hogy T=X+Y. Egyébként, a t. regiszter bitjeit úgy állítja be, hogy $T=X+Y-2^b$.

Christpoher kétféle feladatot szeretne megoldani az új processzor használatával. A feladat típusát az s egész szám jelöli. Mindkét típusú feladatra elő kell állítanod egy **programot**, amely a fent definiált műveletek egy sorozata.

A program **bemenete** n egész számból áll: $a[0], a[1], \ldots, a[n-1]$, amelyek mindegyike k-bites, tehát $a[i] < 2^k$ ($0 \le i \le n-1$). A program végrehajtása előtt a számok a 0. regiszterben vannak egymás után írva úgy, hogy minden i-re $(0 \le i \le n-1)$ a k bit hosszúságú $r[0][i \cdot k], r[0][i \cdot k+1], \ldots, r[0][(i+1) \cdot k-1]$ bitsorozat számértéke a[i]. Vedd figyelembe, hogy $n \cdot k \le b$. A 0. regiszterben a többi bit (amelyek sorszáma $n \cdot k$ és b-1 közötti, a széleket is beleértve) és a többi regiszterben az összes bit kezdeti értéke 0.

Egy program futtatása a műveleteinek sorban történő végrehajtását jelenti. Miután az utolsó művelet is végrehajtódott, a program **kimenete** a 0. regiszter végső állapota alapján számítódik. Konkrétan, a kimenet egy n egész számból álló sorozat: $c[0], c[1], \ldots, c[n-1]$, ahol minden i-re ($0 \le i \le n-1$) c[i] a 0. regiszter $i \cdot k$. bitjétől az $(i+1) \cdot k-1$. bitjéig terjedő bitsorozat számértéke. Megjegyezzük, hogy a program futtatása után a 0. regiszterben a többi bit (amelyek sorszáma legalább $n \cdot k$) és a többi regiszterben az összes bit tetszőleges lehet.

- Az első feladatban (s=0) a legkisebb számot kell megkeresni a bemenetben lévő $a[0],a[1],\ldots,a[n-1]$ egész számok között. Konkrétan, a c[0] az $a[0],a[1],\ldots,a[n-1]$ számok minimuma kell legyen. A $c[1],c[2],\ldots,c[n-1]$ értékek tetszőlegesek lehetnek.
- A második feladatban (s=1) nemcsökkenő sorrendbe kell rendezni az $a[0],a[1],\ldots,a[n-1]$ egész számokat. Konkrétan, minden i-re ($0\leq i\leq n-1$), c[i] legyen az 1+i. legkisebb szám az $a[0],a[1],\ldots,a[n-1]$ számok közül (tehát c[0] a bemeneti számok közül a legkisebb).

Adj meg egy-egy legfeljebb q utasításból álló programot a feladatok megoldására.

Megvalósítás

A következő függvényt kell elkészítened:

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

- s: a feladat típusa.
- n: a bemenetben lévő számok darabszáma.
- k: az egyes bemeneti számok bitjeinek száma.
- q: az utasítások maximálisan megengedett száma.
- Ez a függvény pontosan egyszer lesz meghívva, és meg kell adnia egy utasítássorozatot, ami megoldja a kért feladatot.

A függvényen belül az alábbi függvényeket kell hívni az utasítássorozat megadásához:

```
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)
```

- A fentiek mindegyike rendre egy-egy 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) illetve add(t,x,y) utasítást ad a programhoz.
- t, x, y legalább 0 és legfeljebb m-1 lehet a releváns utasításokban.
- t, x, y nem feltétlenül páronként különbözőek a releváns utasításokban.
- A left és a right utasításban p legalább 0 és legfeljebb b lehet.
- A *store* utasításban a *v* hossza pontosan *b* legyen.

A megoldásod tesztelésében az alábbi függvény hívása segíthet:

```
void append_print(int t)
```

- A kiértékelés során ennek a függvénynek minden hívása figyelmen kívül lesz hagyva.
- A minta értékelőben ez egy print(t) műveletet ad a programodhoz.
- Amikor a minta értékelő egy print(t) művelethez ér a program végrehajtása közben, kiír n k-bites egész számot, amelyek a t. regiszter első $n \cdot k$ bitjét alkotják (részletek a "Minta értékelő" című részben).
- $0 \le t \le m-1$ kell legyen.
- Ez a függvényhívás nem növeli a program utasításainak számát.

Az utolsó utasítás megadása után a construct_instructions fejeződjön be. A program ezt követően kiértékelődik néhány teszteseten, amelyekben a bemenet n darab k-bites egész számból áll: $a[0], a[1], \ldots, a[n-1]$. A megoldásod átmegy egy adott teszteseten, ha a program $c[0], c[1], \ldots, c[n-1]$ kimenete a megadott bemenet esetén teljesíti a következő feltételeket:

• Ha s=0, a c[0] az $a[0], a[1], \ldots, a[n-1]$ számok közül a legkisebb.

• Ha s=1, minden i-re ($0\leq i\leq n-1$), c[i] az 1+i. legkisebb szám az $a[0],a[1],\ldots,a[n-1]$ számok közül.

A megoldásod kiértékelése az alábbi hibaüzenetek egyikét adhatja eredményül:

- Invalid index: egy helytelen (akár negatív) regiszter sorszám volt megadva valamelyik fenti függvény t, x vagy y paramétereként.
- Value to store is not b bits long: a append_store függvények adott v hossza nem h
- Invalid shift value: a append_left or append_right fügvények adott p értéke nem 0 és b közötti (a széleket beleértve).
- Too many instructions: a megoldásod több, mint q utasítást adott meg.

Példák

1. példa

Tegyük fel, hogy $s=0,\ n=2,\ k=1,\ q=1000.$ Két szám van a bemenetben, a[0] és a[1], mindkettő k=1 bites. A program futtatása előtt r[0][0]=a[0] és r[0][1]=a[1]. A processzorban minden más bit 0. A program utasításainak végrehajtása után $c[0]=r[0][0]=\min(a[0],a[1])$ kell legyen, ami az a[0] és a[1] értékek közül a kisebb.

Csak 4-féle lehet a program bemenete:

- 1. eset: a[0] = 0, a[1] = 0
- 2. eset: a[0] = 0, a[1] = 1
- 3. eset: a[0] = 1, a[1] = 0
- 4. eset: a[0] = 1, a[1] = 1

Észrevehetjük, hogy mind a 4 esetben $\min(a[0],a[1])$ megegyezik az a[0] és a[1] számokra vett bitenkénti ÉS művelet eredményével. Így egy lehetséges megoldás az alábbi függvényhívásokkal megadott program:

- 1. append_move(1, 0): hozzáad egy utasítást, amely r[0] tartalmát r[1]-be másolja.
- 2. append_right(1, 1, 1): hozzáad egy utasítást, amely veszi az r[1] összes bitjét, jobbra tolja őket 1 hellyel, és az eredményt visszaírja r[1]-be. Mivel minden szám 1 bites, ennek eredményeképp r[1][0] egyenlő lesz a[1]-gyel.
- 3. append_and (0, 0, 1): hozzáad egy utasítást, amely bitenkénti ÉS műveletet végez az r[0] és r[1] regiszterekkel, és az eredményt r[0]-ba írja. Az utasítás végrehajtása után r[0][0] az r[0][0] és r[1][0] bitekre vett ÉS művelet eredménye, amely megegyezik az a[0] és a[1] számokra vett bitenkénti ÉS eredményével, és ez a kívánt eredmény.

2. példa

Tegyük fel, hogy s=1, n=2, k=1, q=1000. Ahogy az előző példában is, csak 4-féle lehetséges bemenet van. Mind a 4 esetben $\min(a[0],a[1])$ az a[0] és a[1] számokra vett

bitenkénti ÉS eredménye, míg $\max(a[0],a[1])$ az a[0] és a[1] számokra vett bitenkénti VAGY eredménye. Egy lehetséges megoldás az alábbi függvényhívásokkal megadott program:

```
    append_move(1,0)
    append_right(1,1,1)
    append_and(2,0,1)
    append_or(3,0,1)
    append_left(3,3,1)
    append_or(0,2,3)
```

A fenti utasítások végrehajtása után c[0] = r[0][0] értéke $\min(a[0], a[1])$ lesz, és c[1] = r[0][1] értéke $\max(a[0], a[1])$ lesz, tehát a bemenet rendezve lesz.

Korlátok

- m = 100
- b = 2000
- $0 \le s \le 1$
- $2 \le n \le 100$
- $1 \le k \le 10$
- $q \le 4000$
- $0 \le a[i] \le 2^k 1 \ (0 \le i \le n 1)$

Részfeladatok

```
1. (10 pont) s=0, n=2, k\leq 2, q=1000
2. (11 pont) s=0, n=2, k\leq 2, q=20
3. (12 pont) s=0, q=4000
4. (25 pont) s=0, q=150
5. (13 pont) s=1, n\leq 10, q=4000
6. (29 pont) s=1, q=4000
```

Minta értékelő

A minta értékelő az alábbi formában olvassa a bemenetet:

• 1. sor: s n k q

Ezt néhány sor követi, mindegyik egy tesztesetet ír le. Minden teszteset az alábbi formában van megadva:

• $a[0] \ a[1] \ \dots \ a[n-1]$

Ez egy olyan tesztesetet ír le, amelyben a bemenet n egész szám: a[0], a[1], ..., a[n-1]. Az összes teszteset leírását egy olyan sor zárja le, amelyben egyetlen -1 van.

A minta értékelő elsőként a $construct_instructions(s, n, k, q)$ hívást hajtja végre. Ha ez a függvényhívás nem felel meg valamely feladatleírásbeli feltételnek, az értékelő kiírja a "Megvalósítás" rész végén lévő hibaüzenetek egyikét, és kilép. Egyébként kiírja a $construct_instructions(s, n, k, q)$ által megadott utasításokat, sorrendben. A store műveletek esetén a v-t a 0. indextől kezdve a b-1. indexig írja ki.

Ezután a minta értékelő sorban feldolgozza a teszteseteket. Minden tesztre a megadott programot futtatja a teszteset bemenetére.

Minden print(t) műveletre legyen $d[0], d[1], \ldots, d[n-1]$ olyan egész számok sorozata, melyben minden i-re ($0 \le i \le n-1$), d[i] a t- regiszter $i \cdot k$ - bitjétől $(i+1) \cdot k-1$ - bitjéig terjedő részének számértéke (amikor a művelet végrehajtódik). Az értékelő a következő formátumban írja ki ezt a sorozatot: regiszter t: d[0] d[1] \ldots d[n-1].

Amint az összes utasítás végrehajtódott, az értékelő kiírja a program kimenetét.

Ha s=0, akkor minden tesztesetre a kimenet formátuma:

• c[0].

Ha s=1, akkor minden tesztesetre a kimenet formátuma:

•
$$c[0] c[1] \ldots c[n-1]$$
.

Miután minden tesztesetet lefuttatta, azt írja ki, hogy: number of instructions: X, ahol X a programod utasításainak száma.