# Zaporniški izziv

V zaporu je 500 zapornikov. Nekega dne jim upravnik ponudi izziv, s katerim si lahko priborijo svobodo. V sobo postavi dve vreči z denarjem, vrečo A in vrečo B. Vsaka vreča vsebuje med 1 in N cekinov. Obe vreči vsebujeta **različno** število cekinov. Upravnik zapornike predoči z izzivom. Cilj je, da zaporniki določijo vrečo z manj cekini.

Soba, poleg vreč denarja, vsebuje še belo tablo. V vsakem trenutku je na tabli lahko le ena številka. Začetno število na tabli je 0.

Nato upravnik zaprosi zapornike, da eden za drugim vstopijo v sobo. Zapornik, ki vstopi v sobo, ne ve kateri, ne koliko drugih zapornikov je vstopilo v sobo pred njim. Vsakič, ko zapornik vstopi v sobo, prebere število, ki je trenutno na tabli. Za tem se mora odločiti ali za vrečo A ali za vrečo B. Zapornik nato **pregleda** izbrano vrečo in tako izve število vsebujočih cekinov. Čaka ga ena izmed dveh **akcij**:

- Prepisati število na tabli z nenegativnim celim številom in zapustiti sobo. Upoštevajte, da lahko število na tabli spremeni, ali pa pusti nespremenjeno. Izziv se nadaljuje (razen če je vseh 500 zapornikov že vstopilo).
- Identificira vrečo, ki vsebuje manj cekinov. V tem primeru se izziv nemudoma konča.

Zapornika, ki je enkrat zapustil sobo, upravnik ne bo ponovno klical.

Zaporniki zmagajo, če eden izmed njih pravilno identificira vrečo z manj cekini. Izgubijo, če kateri koli izmed njih napačno identificira vrečo, ali pa vseh njih 500 izstopi iz sobe, ne da bi poskusili identificirati vrečo z manj cekini.

Preden se izziv začne, se zaporniki zberejo v menzi in se domenijo o skupni **strategiji** za izziv v treh korakih:

- Določijo nenegativno število x, ki je najvišje število, ki ga bi kadarkoli zapisali na tablo.
- Za poljubno število i na tabli ( $0 \le i \le x$ ), določijo, katero vrečo naj preveri zapornik, ki, ob vhodu v sobo, na tabli zagleda število i.
- Odločijo se, katero akcijo naj izvede zapornik, po tem, ko izve število cekinov v izbrani vreči. Konkretno, za katero koli število i zapisano na tabli ( $0 \le i \le x$ ) in katero koli število preštetih cekinov v vreči j ( $1 \le j \le N$ ), se odločijo
  - katero število med 0 in x (vsebujoče) naj se zapiše na tablo, ali
  - o katera vreča naj se identificira kot tisto z manj cekini.

Ob morebitni zmagi bo upravnik izpustil zapornike, po tem, ko bodo odslužili x dodatnih dni.

Tvoja naloga si je izmisliti strategijo za zapornike, ki jim bo zagotovila zmago (ne glede na število cekinov v vreči A in vreči B). Število točk je odvisno od vrednosti x (glej podnaloge).

### Podrobnosti implementacije

Implementiraj naslednjo funkcijo:

```
int[][] devise_strategy(int N)
```

- *N*: maksimalno število cekinov v vsaki vreči.
- Funkcija naj vrne polje s polj, N+1 celih števil, ki predstavljajo tvojo strategijo. Vrednost x je dolžina polja s minus ena. Za vsak i, za katerega velja  $0 \le i \le x$ , polje s[i] predstavlja, kaj bo zapornik naredil, če na tabli vidi število i:
  - 1. Vrednost s[i][0] je 0, če naj zapornik preveri vrečo A, oziroma je 1, če naj preveri vrečo B.
  - 2. Naj bo j število cekinov, prešteto v izbrani vreči. Zapornik potem izvede naslednjo akcijo:
    - ullet Če je vrednost s[i][j] enaka -1, naj zapornik določi vrečo A kot tisto z manj cekini.
    - Če je vrednost s[i][j] enaka -2, naj zapornik določi vrečo B kot tisto z manj cekini.
    - Če je vrednost s[i][j] nenegativno število, potem naj zapornik zapiše to število na tablo. Opomnimo, da je lahko s[i][j] največ x.
- Funkcija je klicana natanko enkrat.

#### **Primer**

Razmislimo o naslednjem klicu:

```
devise_strategy(3)
```

Naj v predstavlja število, ki ga zapornik ugleda na tabli ob prihodu v sobo. Ena izmed veljavnih strategij je naslednja:

- Če je v=0 (vsebujoč začetno število), preverimo vrečo A.
  - Če vsebuje 1 cekin, identificiramo vrečo A kot tisto z manj cekini.
  - Če vsebuje 3 cekine, identificiramo vrečo B kot tisto z manj cekini.
  - Če vsebuje 2 cekina, na tablo zapišemo 1 (prepišemo 0).
- Če je v=1, preverimo vrečo B.
  - Če vsebuje 1 cekin, identificiramo vrečo B kot tisto z manj cekini.
  - Če vsebuje 3 cekine, identificiramo vrečo A kot tisto z manj cekini.
  - Če vsebuje 2 cekina, na tablo zapišemo 0 (prepišemo 1). Opazimo, da se slednje ne more zgoditi, saj lahko sklepamo, da obe vreči vsebujeta 2 cekina, kar ni dovoljeno.

Da zavedemo to strategijo, funkcija vrne [[0, -1, 1, -2], [1, -2, 0, -1]]. Dolžina slednjega polja je 2, zato je vrednost x enaka 2-1=1.

#### Omejitve

• 2 < N < 5000

### **Podnaloge**

- 1. (5 točk)  $N \leq 500$ , vrednost x ne sme biti večja kot 500.
- 2. (5 točk)  $N \leq 500$ , vrednost x ne sme biti večja kot 70.
- 3. (90 točk) Vrednost x ne sme biti večja kot 60.

Če, pri katerem koli testnem primeru, vrnjeno polje ne predstavlja veljavne strategije, se podnaloga točkuje z 0 točkami.

Pri 3. podnalogi lahko dosežete delno točkovanje. Naj bo m maksimalna vrednost x za vrnjeno polje čez vse testne primere te podnaloge. Točke se izračunajo po naslednji tabeli:

Pogoj	Točke
$40 \le m \le 60$	20
$26 \leq m \leq 39$	$25+1.5\times(40-m)$
m=25	50
m=24	55
m=23	62
m=22	70
m=21	80
$m \leq 20$	90

## Vzorčni ocenjevalnik

Vzorčni ocenjevalnik bere vhod v naslednji obliki:

- vrstica 1:N
- vrstica 2 + k ( $0 \le k$ ): A[k] B[k]
- zadnja vrstica: -1 Vsaka vrstica, izvzemši prvo in zadnjo, predstavlja en scenarij. Na scenarij opisan v vrstici 2+k se sklicujemo kot na scenarij k. V scenariju k vsebuje vreča A A[k] cekinov in vreča B vsebuje B[k] cekinov.

Vzorčni ocenjevalnik najprej pokliče devise\_strategy(N). Vrednost x je dolžina vrnjenega polja minus ena. Za tem, če vzorčni ocenjevalnik ugotovi, da vrnjeno polje ne ustreza opisanim omejitvam, izpiše eno izmed naslednjih opozoril in zaključi:

- s is an empty array: s je prazno polje (ki ne predstavlja veljavne strategije).
- s[i] contains incorrect length: Obstaja indeks i ( $0 \le i \le x$ ) tako da dolžina s[i] ni enaka N+1.
- First element of s[i] is non-binary: Obstaja indeks i ( $0 \le i \le x$ ) tako da s[i][0] ni niti 0 niti 1.
- s[i][j] contains incorrect value: Obstajajo indeksi i,j ( $0 \le i \le x, 1 \le j \le N$ ) tako da s[i][j] ni med -2 in x.

Sicer vzorčni ocenjevalnik vrne dva izhoda:

Vzorčni ocenjevalnik najprej izpiše tvojo strategijo v naslednji obliki:

• vrstica 1+k ( $0 \le k$ ): izhod tvoje strategije za scenarij k. Če uporaba strategije vodi do tega, da zapornik identificira vrečo A kot tisto z manj cekini, potem je izhod A. Če uporaba strategije vodi do tega, da zapornik identificira vrečo B kot tisto z manj cekini, potem je izhod B. Če uporaba strategije privede do tega, da noben zapornik ne prepozna vreče z manj cekini, je izhod X.

Poleg tega vzorči ocenjevalnik zapiše datoteko log. txt v trenutno mapo, v naslednji obliki:

• vrstica 1+k ( $0 \leq k$ ): w[k][0] w[k][1] . . .

Zaporedje v vrstici 1+k sovpada s scenarijem k in opisuje številke, zapisane na tabli. Dotično, w[k][l] je število, ki jo je zapisal i-ti zapornik, ki je vstopil v sobo.