

## Úloha: Binárne vyhľadávanie (BinSearch)

Input file        stdin  
Output file      stdout

Uvažujme takúto implementáciu binárneho vyhľadávania:

```
bool binary_search(int n, int p[], int target){
    int left = 1, right = n;
    while(left < right){
        int mid = (left + right) / 2;
        if(p[mid] == target)
            return true;
        else if(p[mid] < target)
            left = mid + 1;
        else
            right = mid - 1;
    }
    if(p[left] == target) return true;
    else return false;
}
```

Je dobre známe, že pre neprázdne usporiadané pole  $p[1..n]$  táto funkcia vráti **true** vtedy a len vtedy, keď sa hodnota **target** nachádza niekde v poli  $p$ . Túto funkciu však môžeme zavolať aj na pole  $p$ , ktoré usporiadané nie je, a vtedy takéto jej správanie nevieme zaručiť.

Ty dostaneš na vstupe hodnotu  $n$  a postupnosť boolovských hodnôt  $b_1, \dots, b_n \in \{\text{true}, \text{false}\}$ .

Je zaručené, že  $n = 2^k - 1$  pre nejaké kladné celé číslo  $k$ .

Hovoríme, že pole  $p$  je *permutáciou* čísel  $\{1, \dots, n\}$  ak sa medzi hodnotami  $p[1], \dots, p[n]$  nachádza každá z hodnôt 1 až  $n$  práve raz.

Pre konkrétnu permutáciu  $p$  označme  $S(p)$  počet takých indexov  $i \in \{1, \dots, n\}$  pre ktoré volanie funkcie `binary_search(n, p, i)` **nevráti** hodnotu  $b_i$ .

Tvojou úlohou je nájsť konkrétnu permutáciu  $p$  čísel  $\{1, \dots, n\}$ , pre ktorú bude hodnota  $S(p)$  dostatočne malá. Detailnejšie požiadavky uvádzame nižšie.

### Vstup

Vstup obsahuje viacero nezávislých testov. V prvom riadku vstupu je číslo  $t$  udávajúce počet testov.

Každý test tvoria dva riadky. V prvom je číslo  $n$ . V druhom je reťazec  $n$  núl a jednotiek. Ak je  $i$ -ty znak tohto reťazca '1' tak  $b_i = \text{true}$ , a ak je to '0', tak  $b_i = \text{false}$ .

### Výstup

Pre každý test vypíš jeden riadok a v ňom tebou zostrojenú permutáciu  $p$ . Medzi každými dvoma prvkami  $p$  vypíš jednu medzeru.

### Hodnotenie

Ak v úplne všetkých testoch v konkrétnej podúlohe dosiahneš  $S(p) \leq 1$ , dostaneš za tú podúlohu 100% bodov.

Inak, ak v úplne všetkých testoch v konkrétnej podúlohe bude pre tvoju permutáciu  $p$  platiť  $S(p) \leq \lceil \log_2 n \rceil$  (inými slovami,  $2^{S(p)} \leq n + 1$ ), dostaneš za tú podúlohu 50% bodov.

## Obmedzenia

V každom vstupe bude platiť  $1 \leq \sum n \leq 100\,000$ , kde  $\sum n$  označuje súčet hodnôt  $n$  pre všetky testy obsiahnuté v tom konkrétnom vstupe.

V každom vstupe bude platiť  $1 \leq t \leq 7\,000$ .

V každom teste bude platiť  $n = 2^k - 1$  pre nejaké  $k \in \mathbb{N}$ ,  $k > 0$ .

V jednotlivých podúlohách platia nasledujúce dodatočné obmedzenia:

#	Body	Obmedzenia
1	3	$b_i = \text{true}$ pre všetky $i$
2	4	$b_i = \text{false}$ pre všetky $i$
3	16	$1 \leq n \leq 7$
4	25	$1 \leq n \leq 15$
5	22	$n = 2^{16} - 1$ a každá hodnota $b_i$ bola vygenerovaná náhodne, hodom férovej mince
6	30	bez dodatočných obmedzení

## Príklady

Input file	Output file
4 3 111 7 1111111 3 000 7 000000000	1 2 3 1 2 3 4 5 6 7 3 2 1 7 6 5 4 3 2 1
2 3 010 7 0010110	3 2 1 7 3 1 5 2 4 6

## Vysvetlenia

### Príklad 1.

V prvých dvoch testoch sa nám zjavne podarilo dosiahnuť, že  $S(p) = 0$ .

V treťom teste máme  $S(p) = 1$ , keďže `binary_search(n, p, 2)` vráti `true`, zatiaľ čo  $b_2 = \text{false}$ .

Vo štvrtom teste máme tiež  $S(p) = 1$ . Tentokrát `binary_search(n, p, 4)` vráti `true`, zatiaľ čo sme chceli  $b_4 = \text{false}$ .

### Príklad 2.

Obe permutácie v príklade výstupu majú  $S(p) = 0$ .