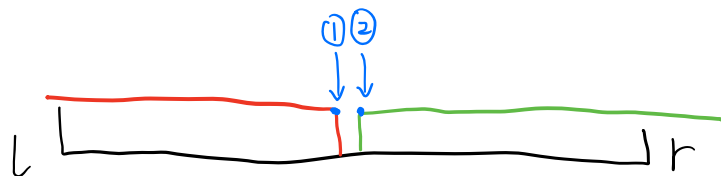


本质：边界

前提条件：该序列本身满足「二段性」

选一个基准点，「一段满足，一段不满足」



用二分法查找，需要始终将目标值套住
并不断收缩左边界或右边界

假设有某种性质左半边满足，右边半是不满足

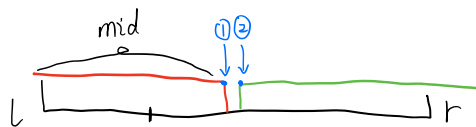
那我们就可以找这个性质的边界①②

二分①/② 就是两个不同的模版了

① 二分这个红色边界点

$[l, r] \rightarrow [l, mid-1]$ 和 $[mid, r]$

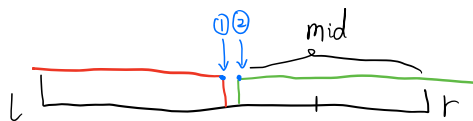
$$mid = \frac{l+r+1}{2}$$



if(check(mid))
是否满足红色这个性质

true $[mid, r]$ $l = mid$
+1

false $[l, mid-1]$ $r = mid-1$



PS: mid补上+1的 reason:

假设 $l=r-1$ 时 例) $(\underbrace{3}_l + \underbrace{4}_r) / 2 = 3$ 向下取整 死循环不
所以要补1

而 $r = mid$ 向下取整 $l = r$


```
1 // 区间[l, r]被划分成[l, mid]和[mid + 1, r]时使用:
2 int bsearch_1(int l, int r)
3 {
4     while (l < r)
5     {
6         int mid = l + r >> 1;
7         if (check(mid)) r = mid;    // check()判断mid是否满足
8         else l = mid + 1;
9     }
10    return l;
11 }
12
13 // 区间[l, r]被划分成[l, mid - 1]和[mid, r]时使用: |
14 int bsearch_2(int l, int r)
15 {
16     while (l < r)
17     {
18         int mid = l + r + 1 >> 1;
19         if (check(mid)) l = mid;
20         else r = mid - 1;
21     }
22    return l;
23 }
24
```



剑指 offer 53