LCP 24.数字游戏

题目大意

给定一个数组 nums,对于这个数组的第 0 到 i 位,你需要对每一位数字进行一些操作,从而使这个前缀数组满足一个特定的"性质"。

你可以做的操作为,把任意一位的数字加一或减一;数组需要满足的"性质"为, $\forall j\in (0,i],\ nums[j]=nums[j-1]+1$,即成一个顺子,记 ans_i 为你对前缀数组nums[0]到nums[i]进行操作,使其能够满足"性质"的最小操作次数,输出ans数组。

题目分析

我们假设经过操作,nums[0] 最终变成了 x,于是 nums[i] 最终会变成 x+i,才能满足"性质"。我们要求的是 $\sum_{j=0}^{i} |nums[i]-(x+i)|$ 的最小值。为了简便,我们令 nums'[i]:=nums[i]-i,转化为求 $\min_x\{\sum_{i=0}^{i} |nums[i]-(x+i)|\}$ 的值。

根据绝对值函数的性质,对于有序数列 $\{x_1,x_2,\dots x_{2n}\}$,当且仅当 $x=x_n$ 或 x_{n+1} 时, $\sum_{i=1}^{2n}|x-x_i|$ 取得最小值 $\left(\sum_{i=1}^n x_i - \sum_{i=n+1}^{2n} x_i\right)$ 。对应地,对于有序数列 $\{x_1,x_2,\dots x_{2n+1}\}$,当且仅当 $x=x_{n+1}$ 时, $\sum_{i=1}^{2n+1}|x-x_i|$ 取得最小值 $\left(\sum_{i=1}^n x_i - \sum_{i=n+2}^{2n+1} x_i\right)$ 。

因此,我们需要维护"相对大的那些数"的和与"相对小的那些数"的和的信息,自然地,我们选用一个大顶堆和一个小顶堆来维护这项信息,因为每次加入一个新的数,要么把"相对小的那些数"中最大的那个交换出来,要么把"相对大的那些数"中最小的那个交换出来,并且我们需要时刻保持大顶堆与小顶堆中元素个数时刻相同。每次推入新数字,时间复杂度为 $O(\log n)$,总时间复杂度为 $O(n\log n)$ 。说了这么多,还是看看具体的代码实现吧:

```
priority_queue<int, vector<int>, greater<int>> big;//min top heap
priority_queue<int, vector<int>, less<int>> small;//max top heap
long long bigsum = 0, smallsum = 0;
int center1, center2;
vector<int> ret;
bool try_push_big(int& num) {
   if (num > big.top()) {
      int temp = big.top();
      bigsum -= temp;
      bigsum += num;
      big.pop();
      big.push(num);
```

```
num = temp;
        return true;
    }
    return false;
}
bool try_push_small(int& num) {
    if (num < small.top()) {</pre>
        int temp = small.top();
        smallsum -= temp;
        smallsum += num;
        small.pop();
        small.push(num);
        num = temp;
        return true;
    }
    return false;
}
vector<int> numsGame(vector<int>& nums) {
    for (int i = 0; i < nums.size(); i++) nums[i] -= i;
    if (nums.size() == 1) return { 0 };
    if (nums.size() == 2) return { 0, abs(nums[0] - nums[1]) };
    if (nums[0] < nums[1]) swap(nums[0], nums[1]);
    big.push(nums[0]), small.push(nums[1]);
    bigsum = nums[0], smallsum = nums[1];
    ret.push_back(0), ret.push_back(abs(nums[0] - nums[1]));
    for (int i = 2;i < nums.size();i++) {</pre>
        if (i % 2 == 0) {
            center1 = nums[i];
            try_push_big(center1), try_push_small(center1);
        }
        else {
            center2 = nums[i];
            try_push_big(center2), try_push_small(center2);
            if (center1 > center2) swap(center1, center2);
            small.push(center1), big.push(center2);
            smallsum += center1, bigsum += center2;
        }
        ret.push_back((bigsum - smallsum) % 1000000007);
    }
    return ret;
}
```