

## 【第四十五课】 状态机模型与语言解释器(一)

### 1、2216. 美化数组的最少删除数

1. 一直保持，pre指针指向的是偶数下标的元素，last指针指向的是奇数下标的元素。
2. last指针指向len，存在两种情况：
3. pre指针指向倒数第二个元素，如果最后两个元素符合 $\text{nums}[i] \neq \text{nums}[i + 1]$ ，那么不需要再添加额外的操作数；反之，如果不符合，则会转换到pre指针指向倒数第一个元素的情况。
4. pre指针指向倒数第一个元素，pre指向的这个元素后面不存在元素，此时last已经指向了len，跳出循环，需要将pre指向的元素删除，还需要一个操作数。

```
/**
 * @param {number[]} nums
 * @return {number}
 */
var minDeletion = function(nums) {
    let pre = 0, last = 1;
    let len = nums.length, count = 0;
    if(len == 1) return 1;
    while(last < len){
        // 指针为空 或者 指针的下一个没有
        if(nums[pre] != nums[last]){
            // 表示符合条件
            pre += 2;
            last += 2;
        }else{
            // 不符合
            count++;
            pre++;
            last++;
        }
    }
    if(pre == len - 1) count++;
    return count;
};
```

### 2、1562. 查找大小为 M 的最新分组

1. 我们可以用一个哈希表map来记录区间的两个端点，如果一个闭区间 $[a, b]$ 中的元素全部为1，我们记录 $\text{map}(a) \rightarrow b$ 且 $\text{map}(b) \rightarrow a$ ，方便以后对区间进行合并
2. 用一个集合 set 来记录长度正好为 m 的区间端点；

3. 因为每次只会填充一个位置*i*，且每次填充的位置*i*均不相同，填充一个位置无非有四种情况：
  - (1) *i*的左右两侧都为0（或超范围），也就是没有被记录的连续区间端点，那么填充的*i*独立成为一个长度为1的区间，记录map(*i*) -> *i*；
  - (2) *i*左侧为0（或超范围），右侧与某一区间端点相邻；
  - (3) *i*右侧为0（或超范围），左侧与某一区间端点相邻；
  - (4) *i*的两端都与其他区间端点相邻，也就是*i*桥接了两个存在的区间。
4. 对于以上四种情况，我们可以对区间端点map进行更新。更新后的区间长度如果等于*m*，则将端点记录在set中；
5. map更新时，对当前影响到的区间端点，如果在set中存在，需要把他们删除，以为一个已经长度为*m*的区间，在更新后其长度一定大于*m*，不再符合题目要求；
6. 同时，如果set不为空，则说明存在长度为*m*的区间，记录set不为空的最后一个位置，返回即可。

```
/**
 * @param {number[]} arr
 * @param {number} m
 * @return {number}
 */
var findLatestStep = function(arr, m) {
    let map = new Map();
    let set = new Set();
    let res = -1;
    let n = arr.length;
    for(let i = 0; i < arr.length; i++){
        if((arr[i] === 1 || !map.has(arr[i] - 1)) && (arr[i] === n || !map.has(arr[i] + 1))){
            map.set(arr[i], arr[i]);
            if(m === 1) set.add(arr[i]);
        } else if(arr[i] === 1 || !map.has(arr[i] - 1)){
            set.delete(arr[i] + 1);
            set.delete(map.get(arr[i] + 1));
            map.set(arr[i], map.get(arr[i] + 1));
            map.set(map.get(arr[i] + 1), arr[i]);
            if(m === Math.abs(map.get(arr[i]) - arr[i]) + 1){
                set.add(arr[i]);
                set.add(map.get(arr[i]));
            }
        } else if(arr[i] === n || !map.has(arr[i] + 1)){
            set.delete(arr[i] - 1);
            set.delete(map.get(arr[i] - 1));
            map.set(arr[i], map.get(arr[i] - 1));
            map.set(map.get(arr[i] - 1), arr[i]);
            if(m === Math.abs(map.get(arr[i]) - arr[i]) + 1){
                set.add(arr[i]);
                set.add(map.get(arr[i]));
            }
        } else {
            let a = map.get(arr[i] - 1);
            let b = map.get(arr[i] + 1);
```

```

        set.delete(arr[i] + 1);
        set.delete(arr[i] - 1);
        set.delete(a);
        set.delete(b);
        map.delete(arr[i] - 1);
        map.delete(arr[i] + 1);
        map.set(a,b);
        map.set(b,a);
        if(m === Math.abs(a - b) + 1){
            set.add(a);
            set.add(b);
        }
    }
    if(set.size > 0) res = i + 1;
}
return res;
};

```

### 3、1574. 删除最短的子数组使剩余数组有序

1. 用两个指针  $i, j$  指向左右区间的左边界，然后不断将  $i$  往右移动，缩小中间删除的区域。并记录下删除子数组元素的最小值。
2. 当  $arr[i] > arr[j]$  时，此时它们合并之后不再单调递增，这个时候右移  $j$  指针，始终保持最后合并的区间单调递增。  
直到某个指针到达右边界。

```

/**
 * @param {number[]} arr
 * @return {number}
 */
var findLengthOfShortestSubarray = function(arr) {
    let n = arr.length;
    let left = 0, right = n - 1;
    let res = n;

    while(left + 1 < n && arr[left] <= arr[left + 1]){
        left++;
    }
    if(left + 1 === n){
        return 0;
    }
    while(right > 0 && arr[right - 1] <= arr[right]){
        right--;
    }
}

```

```

res = Math.min(right, n - left - 1);
let i = 0, j = right;
while(i <= left && j <= n - 1){
    if(arr[i] <= arr[j]){
        res = Math.min(res, j - i - 1);
        i++;
    }else{
        j++;
    }
}
return res;
};

```

## 4、2226. 每个小孩最多能分到多少糖果

1. 由于可以拿走的最大糖果数目具有单向性，可以使用二分搜索。由于不限制分堆的次数，对于每个 candy 堆，可以分出数量为 mid 个糖果堆  $\text{Math.floor}(\text{mid} / n)$  份，检查总数是否大于等于 k 就行了。

```

/**
 * @param {number[]} candies
 * @param {number} k
 * @return {number}
 */
var maximumCandies = function(candies, k) {
    const sum = candies.reduce((cur, next) => cur + next, 0);
    if(sum < k){
        return 0;
    }
    let ans = 1;
    let lo = 1;
    let hi = Math.max(...candies);
    function check(n){
        let cnt = 0;
        for(let c of candies){
            cnt += Math.floor(c / n);
        }
        return cnt >= k;
    }
    while(lo <= hi){
        const mid = lo + ((hi - lo) >> 1);
        if(!check(mid)){
            hi = mid - 1;
        }else{
            ans = mid;
            lo = mid + 1;
        }
    }
    return ans;
}

```

```
}  
}  
return ans;  
};
```