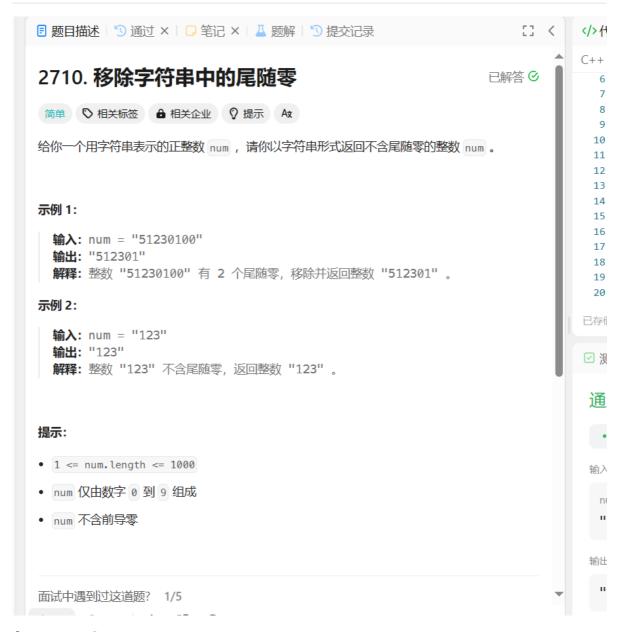
题目一: 移除字符串中的尾随0



解题思路一:

利用c++的特性,对于尾巴有0的字符串,我们直接nums.pop_back即直接去除尾巴

解题思路二:

利用substr函数对字符串进行覆盖,利用find_last_not_of从末尾开始查找值

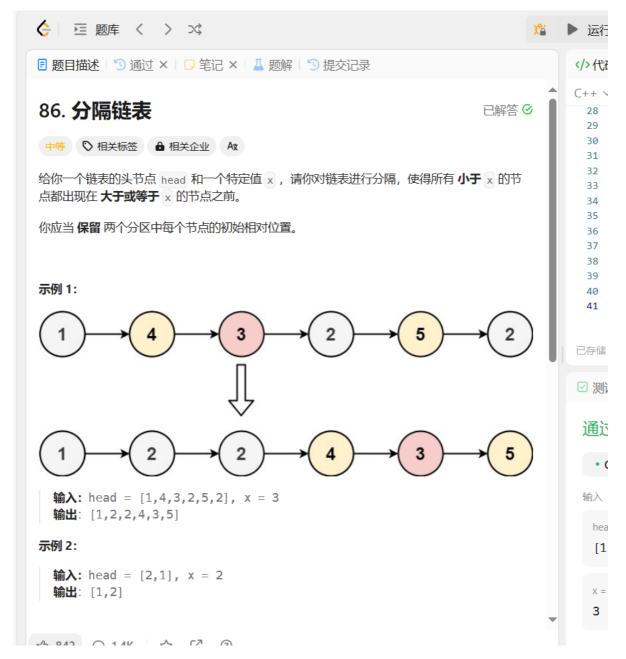
```
class Solution {
public:
    string removeTrailingZeros(string num) {
        return num.substr(0, num.find_last_not_of('0') + 1);
    }
};
```

解题思路三:

利用erase函数进行擦除

```
class Solution {
public:
    string removeTrailingZeros(string s) {
        s.erase(s.begin() + 1 + s.find_last_not_of('0'), s.end()); // 原地操作
        return s;
    }
};
```

题目二: 分隔链表



解题思路一:

双指针法,虚拟两个链表less和more,一个存大于一个存小于,最后把小于的尾节点连接到大于的头节点上

```
more = more->next;
}
cur = cur->next;
}

// 将less链表的未尾与more链表的开头连接
less->next = moreDummy.next;
// 确保more链表的末尾节点指向nullptr, 终止链表
more->next = nullptr;

// 返回新链表的头节点
return lessDummy.next;
}
};
```

解题思路二:

利用队列,向量等数据结构,将数据分割成两块,和解题思路一同样的处理方式但是占用了额外空间, 在处理时需要判断队列是否为空且对末尾的指向需要明确

```
class Solution {
public:
    ListNode* partition(ListNode* head, int x) {
       // 队列存储小于 x 和大于等于 x 的节点
       queue<ListNode*> lessThan;
       queue<ListNode*> greaterOrEqual;
       // 遍历链表,将节点加入相应的队列
       ListNode* cur = head;
       while (cur) {
           if (cur->val < x) {
               lessThan.push(cur);
           } else {
               greaterOrEqual.push(cur);
           cur = cur->next;
       }
       // 创建新的链表,先处理 lessThan 队列
       ListNode dummy(0);
       ListNode* newCur = &dummy;
       while (!lessThan.empty()) {
           newCur->next = lessThan.front();
           lessThan.pop();
           newCur = newCur->next;
       }
       // 再处理 greaterOrEqual 队列
       while (!greaterOrEqual.empty()) {
           newCur->next = greaterOrEqual.front();
           greaterOrEqual.pop();
           newCur = newCur->next;
       }
```

```
// 确保最后一个节点的 next 指针为 nullptr
newCur->next = nullptr;

// 返回新链表的头节点
return dummy.next;
}
};
```