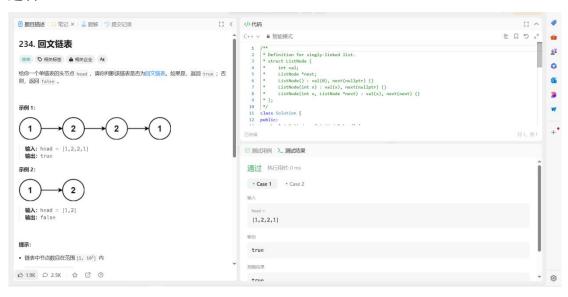
## 题目:



# 解题思路一:

# 栈和队列:

使用栈和队列分别存储遍历结果,由于栈的特性是先进后出,队列的特性是先进先出,这时比较栈和队列的栈顶元素与队首元素的数据域的值,如果相等继续比较,不等直接退出,相等继续比较的前提是比较次数等于栈或队列的长度

//方法1,使用辅助队列

```
class Solution {
public:
    bool isPalindrome(ListNode* head) {
        queue<ListNode*> wait;
        stack<ListNode*> another;
        if (!head)return true;//空链表返回 true
        while (head!=nullptr)//非空链表入栈和入队
        {
            wait.push(head);
            another.push(head);
            head = head->next;
        }
        int len = another.size();//获取比较次数
        while (len)//开始比较
        {
            if (wait.front()->val == another.top()->val)
```

```
wait.pop();
                 another.pop();
                 len--;
              else
                 return false;
          }
          return true;
      }
      };
解题思路二:
   使用两个辅助栈:
   思路与一大致相同,不同点是入栈过后的栈得出栈然后进入另外一个栈,然后两个栈开始比较,
一个栈是正序,一个栈是倒序,这次我们存入元素,不存入指针
     class Solution {
     public:
        bool isPalindrome(ListNode* head) {
            stack<int> mystack1;
            stack<int> mystack2;
            stack<int> mystack3;
            if (!head)return true;
            //正序
            while (head)
               mystack1.push(head->val);
               head = head->next;
            mystack2 = mystack1;
            //倒序
            while (!mystack2.empty())
               mystack3.push(mystack2.top());
               mystack2.pop();
            int len = mystack1.size();
            while (len)
               if (mystack1.top() == mystack3.top())
```

使用双端队列:

遍历链表元素入队,每次比较队首和队尾元素,相同时队首队尾都出队,继续下次比较,直到只剩下一个(奇数个元素链表)或者 0 个(偶数个元素的链表),比较过程中有一次不等就退出比较,返回 false

```
class Solution {
public:
    bool isPalindrome(ListNode* head) {
        if (!head)return true;
        deque<int> wait;
        while (head)
        {
            wait.push_front(head->val);
            head = head->next;
        while (wait.size() > 1)
        {
            if (wait.front() != wait.back())
                return false;
            wait.pop_front();
            wait.pop_back();
        }
        return true;
    }
    };
```

#### 解题思路四:

快慢指针加翻转链表:

使用快慢指针来确定链表的中间节点,快指针的速度是慢指针的两倍,当快指针走完时,慢 指针刚好走到一半,慢指针的下一个节点作为翻转链表的起始节点。翻转后,两个链表开始逐一比较, 直到后半的翻转链表走完或者出现不等的情况

```
class Solution {
public:
    bool isPalindrome(ListNode* head) {
        if (head == nullptr) {
           return true;
       // 找到前半部分链表的尾节点并反转后半部分链表
       ListNode* firstHalfEnd = endOfFirstHalf(head);
       ListNode* secondHalfStart = reverseList(firstHalfEnd->next);
       // 判断是否回文
       ListNode* p1 = head;
       ListNode* p2 = secondHalfStart;
       bool result = true;
       while (result && p2 != nullptr) {
           if (p1->val != p2->val) {
               result = false;
           p1 = p1 \rightarrow next;
           p2 = p2 \rightarrow next;
       // 还原链表并返回结果
       firstHalfEnd->next = reverseList(secondHalfStart);
       return result;
    }
    ListNode* reverseList(ListNode* head) {
       ListNode* prev = nullptr;
       ListNode* curr = head;
       while (curr != nullptr) {
           ListNode* nextTemp = curr->next;
```

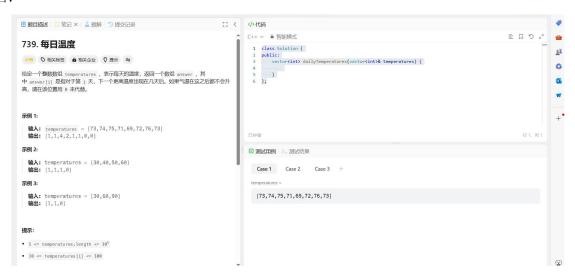
```
curr->next = prev;
    prev = curr;
    curr = nextTemp;
}

return prev;
}

ListNode* endOfFirstHalf(ListNode* head) {
    ListNode* fast = head;
    ListNode* slow = head;
    while (fast->next != nullptr && fast->next->next != nullptr) {
        fast = fast->next->next;
        slow = slow->next;
    }

return slow;
}
```

#### 题目:



## 解题思路一:

## 单调栈:

维护一个单调递减的栈,这个栈存放温度的下标,当栈为空时,元素直接入栈,当栈非空时,如果当前温度小于栈顶元素对应的温度,该下标入栈,如果当前温度大于栈顶元素温度,栈顶元素出栈,直到栈中所有比当前温度小的元素都出栈过后,当前温度对应下标入栈,每次出栈在 ans 数组中把ans[index]置为 i-index(ans 初始值全 0)

#include iostream>

#include<vector>

```
#include<stack>
   #include<queue>
   #include <deque>
   using namespace std;
   //方法1暴力
   //方法2单调栈
   class Solution {
   public:
      vector<int> dailyTemperatures (vector<int>& temperatures) {
          int n = temperatures.size();//获取长度
          vector<int> ans(n);
          stack<int> s;
          for (int i = 0; i < n; ++i) {
             while (!s.empty() && temperatures[i] > temperatures[s.top()]) {
                 int previousIndex = s. top();//当前栈中温度的索引
                 ans[previousIndex] = i - previousIndex;
                 s.pop();
             s. push(i);
          return ans;
      }
       };
解题思路二:
   暴力:
   简单的正向遍历会超出时间限制,所以需要优化,我们从数组中倒数第二个元素开始计算,(因
为倒数第一个元素必定没有比它温度更高的天气),如果当前元素大于它后面的元素,且它后面的元
素没有更大的元素时,结束循环,得到天数是 j-i;如果有更大的元素 j+=ans[j]
   代码:
   class Solution {
   public:
      vector<int> dailyTemperatures(vector<int>& temperatures) {
          int n = temperatures. size();
          vector<int> ans(n, 0);
          for (int i = n - 2; i \ge 0; --i) {
```

int j = i + 1;