LeetCode第234号问题:回文链表

本文首发于公众号「图解面试算法」,是图解LeetCode系列文章之一。

个人博客: www.zhangxiaoshuai.fun

本题选择leetcode第234题, easy难度, 目前通过率41.5%

```
题目描述:
请判断一个链表是否为回文链表。
示例 1:
输入: 1->2
输出: false
示例 2:
输入: 1->2->2->1
输出: true
```

这道题还有进阶版本,我们先实现这个普通版本再看。

题目分析:

首先,我们先遍历一遍链表,将链表中的每个值存入数组当中,然后我们判断数组中的元素是否满足回文数条件即可。

这里因为我们不知道链表的长度,我们先使用动态数组将值存起来,然后再存到固定大小的数组中。

解法一gif动画演示:



代码:

```
public boolean isPalindrome(ListNode head) {
   List<Integer> list = new ArrayList<>();
   while (head != null) {
      list.add(head.val);
      head = head.next;
   }
   int[] arr = new int[list.toArray().length];
   int temp = 0;
   for (int a : list) {
      arr[temp++] = a;
   }
   temp = 0;
   for (int i = 0;i < arr.length/2;i++) {
      if (arr[i] == arr[arr.length-i-1]) {
            temp++;
      }
   }
   if(temp == arr.length/2) return true;</pre>
```

```
return false;
}
```

时间复杂度: O(n) 空间复杂度: O(n)

进阶:

你能否用 O(n) 时间复杂度和 O(1) 空间复杂度解决此题?

思路分析: 我们先找到链表的中间结点,然后将中间结点后面的链表进行反转,反转之后再和前半部分链表进行比较,如果相同则表示该链表属于回文链表,返回true; 否则,否则返回false

解法二gif动画演示:



代码:

```
public boolean isPalindrome(ListNode head) {
  if(head == null || head.next == null) return true;
  ListNode p = new ListNode(-1);
  ListNode low = p;
  ListNode fast = p;
  p.next = head;
  //使用快慢指针来确定中间结点
  while(fast != null && fast.next != null) {
     low = low.next;
     fast = fast.next.next;
  ListNode cur = low.next;
  ListNode pre = null;
  low.next = null;
  low = p.next;
  //反转后半部分链表
  while (cur != null) {
     ListNode tmp = cur.next;
      cur.next = pre;
     pre = cur;
      cur = tmp;
  //将前半部分链表和后半部分进行比较
  while(pre != null) {
      if(low.val != pre.val){
         return false;
      low = low.next;
      pre = pre.next;
  return true;
```

时间复杂度: O(n) 空间复杂度: O(1)

没错,可以看到上面的代码是完全能可以通过的,虽然我们完成了题目,但是我们改变了链表的结构,也就是说它现在不是它了;出题人应该是不希望我们破坏链表的,所以在我们完成判断之后,需要将链表恢复原样,也就是将后半部分链表反转之后接到前半部分链表的末尾。