```
if (left != null) {
          left.next = end;
}
start.next = right;
```

删除无序单链表中值重复出现的节点

【题目】

给定一个无序单链表的头节点 head, 删除其中值重复出现的节点。

例如: 1->2->3->4->4->4->2->1->1->null, 删除值重复的节点之后为 1->2->3->4->null。 请按以下要求实现两种方法。

方法 1: 如果链表长度为 N, 时间复杂度达到 O(N)。

方法 2: 额外空间复杂度为 O(1)。

【难度】

士 ★☆☆☆

【解答】

方法一: 利用哈希表。时间复杂度为 O(N),额外空间复杂度为 O(N)。 具体过程如下:

- 1. 生成一个哈希表, 因为头节点是不用删除的节点, 所以首先将头节点的值放入哈希表。
- 2. 从头节点的下一个节点开始往后遍历节点,假设当前遍历到 cur 节点,先检查 cur 的值是否在哈希表中,如果在,则说明 cur 节点的值是之前出现过的,就将 cur 节点删除,删除的方式是将最近一个没有被删除的节点 pre 连接到 cur 的下一个节点,即 pre.next=cur.next。如果不在,将 cur 节点的值加入哈希表,同时令 pre=cur,即更新最近一个没有被删除的节点。

方法一的具体实现请参看如下代码中的 removeRep1 方法。

```
public Node {
    public int value;
    public Node next;

public Node(int data) {
        this.value = data;
}
```

```
}
public void removeRep1 (Node head) {
       if (head == null) {
               return;
       HashSet<Integer> set = new HashSet<Integer>();
       Node pre = head;
       Node cur = head.next;
       set.add(head.value);
       while (cur != null) {
               if (set.contains(cur.value)) {
                       pre.next = cur.next;
               } else {
                       set.add(cur.value);
                       pre = cur;
               cur = cur.next;
       }
1
```

方法二: 类似选择排序的过程, 时间复杂度为 $O(N^2)$, 额外空间复杂度为 O(1)。 例如,链表 1->2->3->4->4->2->1->null。

首先是头节点,节点值为 1,往后检查所有值为 1 的节点,全部删除。链表变为: 1->2->3->4->4->2->null。

然后是第二个节点,节点值为 2,往后检查所有值为 2 的节点,全部删除。链表变为: 1->2->3->3->4->4->null。

接着是第三个节点,节点值为 3,往后检查所有值为 3 的节点,全部删除。链表变为: 1->2->3->4->4->null。

最后是第四个节点,节点值为 4,往后检查所有值为 4 的节点,全部删除。链表变为: 1->2->3->4->null。

删除过程结束。

方法二的具体实现请参看如下代码中的 removeRep2 方法。

在单链表中删除指定值的节点

【题目】

给定一个链表的头节点 head 和一个整数 num, 请实现函数将值为 num 的节点全部删除。例如, 链表为 1->2->3->4->null, num=3, 链表调整后为: 1->2->4->null。

【难度】

士 ★☆☆☆

【解答】

方法一:利用栈或者其他容器收集节点的方法。时间复杂度为O(N),额外空间复杂度为O(N)。

将值不等于 num 的节点用栈收集起来,收集完成后重新连接即可。最后将栈底的节点作为新的头节点返回,具体过程请参看如下代码中的 remove Value 1 方法。

```
public Node removeValue1(Node head, int num) {
    Stack<Node> stack = new Stack<Node>();
    while (head != null) {
        if (head.value != num) {
            stack.push(head);
        }
        head = head.next;
}
while (!stack.isEmpty()) {
        stack.peek().next = head;
        head = stack.pop();
}
return head;
}
```

方法二: 不用任何容器而直接调整的方法。时间复杂度为 O(N), 额外空间复杂度为