# 中山大学计算机学院本科生实验报告

#### (2025学年第1学期)

课程名称:数据结构与算法实验 任课老师:张子臻

年级:	2024级	专业(方向):	计算机科学与技术(人工智能与大数据)
学号:	24325155	姓名:	梁桂铭
电话:	15817681625	Email:	lianggm8@mail2.sysu.edu.cn
开始日期:	2025年9月24日	完成日期:	

## 第一题

#### 1.实验题目

## Delete Duplicate

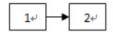
## 题目描述:

已知线性表中的元素以递增有序排列,并以单链表作存储结构。试写一个高效的算法,删除表中所有冗余的结点,即数据域相同的结点只保留一个。

#### 例如对链表:



#### 进行操作,将得到:



#### 链表结点定义如下:

```
struct LinkNode {
   int data;
   LinkNode *next;
   LinkNode(int d, LinkNode *add_on = NULL) {
      data = d;
      next = add_on;
   }
};
typedef LinkNode *LinkList;
```

#### 请实现函数:

```
void delete_duplicate(LinkList &head);
```

注意内存的回收。

## 2.实验目的

- 1. 掌握单链表的定义与基本操作。
- 2. 学会在**有序链表**中利用顺序特性去除重复结点。
- 3. 熟悉指针操作和链表结点的内存释放。

#### 3.算法设计

1. 创建一个指针p指向链表头结点。

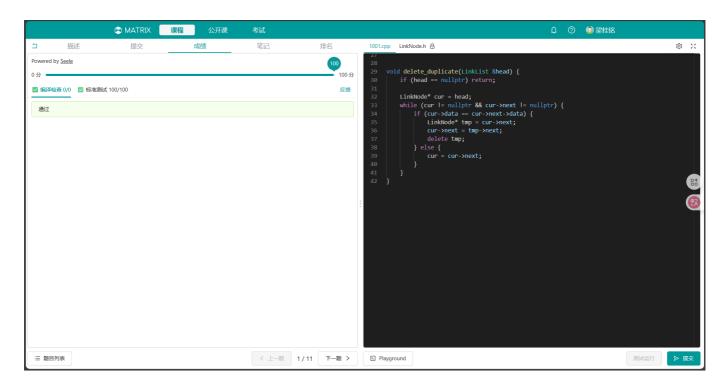
#### 2. 遍历链表:

- 如果p->data == p->next->data, 说明有重复结点:暂存p->next, 令p->next = p->next->next, 再delete掉该结点。
- 。 否则,将p后移。

遍历直到链表结束。

#### 4.程序运行与测试

#### matirx测试结果



#### 代码实现

```
void delete_duplicate(LinkList &head) {
   if (head == nullptr) return;
   LinkList p = head;
   while (p != nullptr && p -> next != nullptr) {
      if (p -> data == p -> next -> data) {
        LinkList cur = p -> next;
   }
}
```

#### 复杂度分析

时间复杂度: 0(n)即将整个链表遍历一遍。
 空间复杂度: 0(1),仅用到常数个辅助指针。

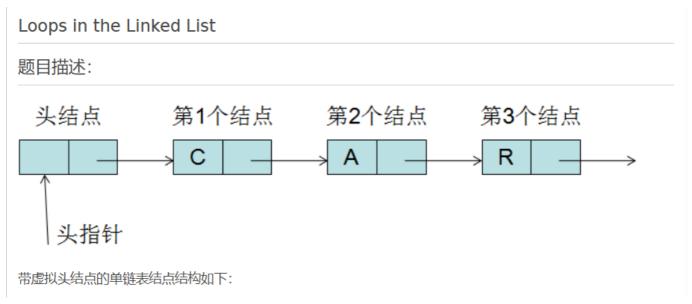
#### 5.实验总结与心得

本实验主要考察了链表的**遍历与修改**操作,尤其是删除结点时**对指针的正确维护**和**内存回收**。得益于链表**有序性**,算法只需一次线性扫描即可完成去重,效率较高。在实现过程中要特别注意**内存释放**,否则会导致内存泄漏。本实验让我更加熟悉了链表操作及其时间、空间复杂度分析。

## 第二题

#### 1.实验题目

#### 题目描述



请实现如下函数: void List::insert(int toadd, int pos) 其中toadd表示要插入的data, pos表示要插入的位置。

## 2.实验目的

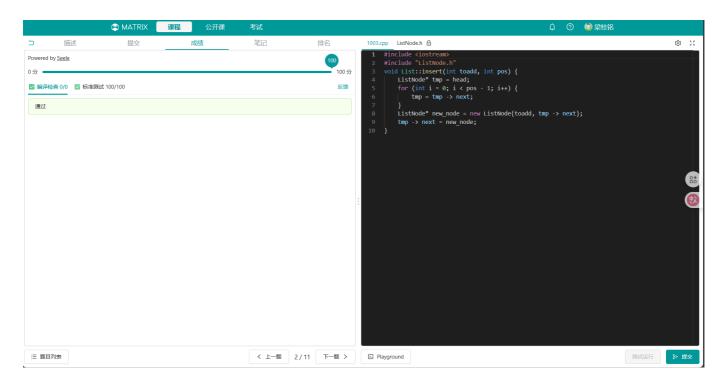
- 1. 掌握单链表的基本操作,特别是带头结点的链表插入操作。
- 2. 理解插入函数的逻辑过程,包括指针操作和链表结构的维护。
- 3. 提高对链表数据结构的理解和实际编程能力。

#### 3.算法设计

- 1. 定义一个计数变量i,从头结点出发,找到第pos个位置的**前驱结点**(方便在后面插入元素)。
- 2. 创建一个新结点newNode,将其next指针指向前驱结点的next。
- 3. 修改前驱结点的next指针,使其指向newNode。
- 4. 完成插入。

#### 4.程序运行与测试

matrix测试结果



#### 代码实现

```
void List::insert(int toadd, int pos) {
   ListNode* tmp = head;
   for (int i = 0; i < pos - 1; i++) {
      tmp = tmp -> next;
   }
   ListNode* new_node = new ListNode{toadd, tmp -> next};
   tmp -> next = new_node;
}
```

#### 复杂度分析

- 时间复杂度: 0(n)需要遍历到pos位置,最坏情况遍历整个链表。
- **空间复杂度**: 0(1) 只用到常数个辅助指针。

#### 5.实验总结与心得

通过本次实验,我掌握了单链表的插入操作的实现过程,进一步理解了带头结点链表的优点:**简化插入和删除的边界情况处理。同时认识到链表操作中对指针的处理需要特别小心,否则容易出现断链**或**内存泄漏**问题。

## 第三题

#### 1.实验题目

题目描述

## Loops in the Linked List

## 题目描述:

给定链表结点类型定义,要求实现check函数返回对于给定链表是否存在环,注意链表的边界情况。

```
struct node{
  node *next;
  int val;
};

// check if there exists a loop
bool check(node *head){
```

#### Hint

}

只需要提交check函数实现,不需要提交main函数

请记得将头文件包含进去,即#include "Node.h"

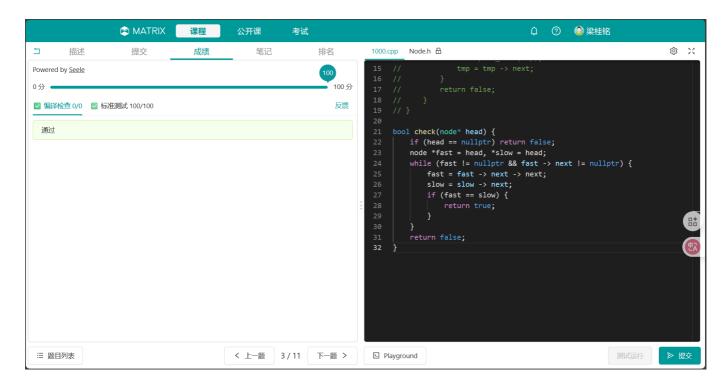
#### 2.实验目的

- 1. 熟悉链表的结构定义及其基本操作。
- 2. 理解链表中"环"的概念,并掌握检测环的常用方法,包括**哈希表,快慢指针**等等。
- 3. 熟悉**快慢指针** (Floyd 判圈算法) 的应用。

### 3.算法设计

- 1. 定义快指针fast和慢指针slow,使其初始值指向头节点。
- 2. 分别遍历链表,其中fast每次往后移动两步,slow每次往后移动一步:
  - 。 若链表中存在**环**,一定会出现使fast == slow的时候,返回true(当fast和slow的移动距离差为环的大小时相遇);
  - 。 若链表中不存在环, fast遍历到nullptr, 返回false

#### matrix测试结果



## 代码实现

```
bool check(node* head) {
   if (head == nullptr) return false;
   node *fast = head, *slow = head;
   while (fast != nullptr && fast -> next != nullptr) {
      fast = fast -> next -> next;
      slow = slow -> next;
      if (fast == slow) {
         return true;
      }
   }
   return false;
}
```

#### 复杂度分析

- **时间复杂度**: 0(n),因为二者相遇只需要位移差为环的长度的整数倍,所以其只用遍历整个环的常数倍。
- **空间复杂度**: 0(1) 只需要两个辅助指针。

## 5.实验总结与心得

通过本实验,我掌握了如何使用快慢指针法检测链表中的环。与**哈希表法**相比,该方法更节省空间,仅需<mark>0(1)</mark> 额外内存。同时本题让我更加清晰地认识到链表边界条件的重要性:

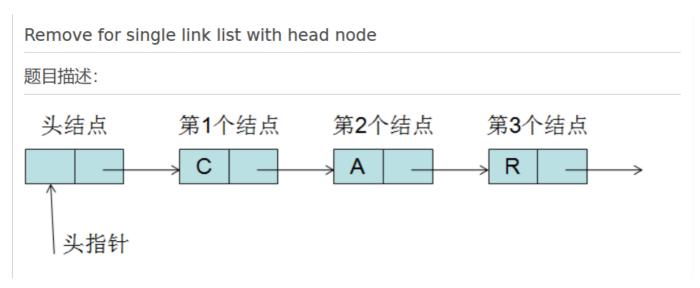
• 空链表或单节点链表必须直接返回false。

• 指针移动时必须保证fast和fast->next非空。

## 第四题

## 1.实验题目

#### 题目描述



请实现如下函数: void List::remove(int pos) 其中pos表示要删除的位置。

## 2.实验目的

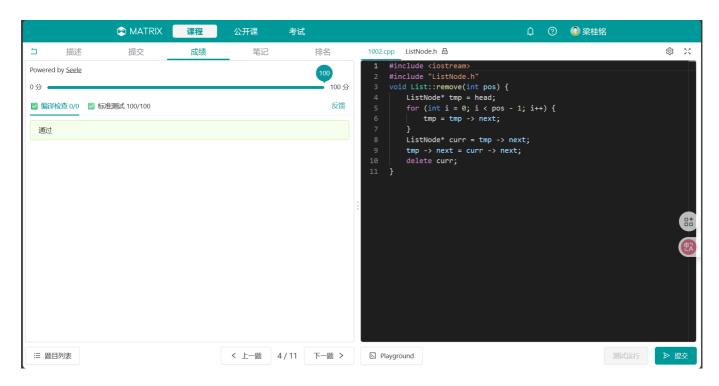
- 1. 掌握单链表的基本操作,特别是带头结点的链表删除操作。
- 2. 理解插入函数的逻辑过程,包括指针操作和链表结构的维护。
- 3. 提高对链表数据结构的理解和实际编程能力。

## 3.算法设计

- 1. 定义一个计数变量i,从头结点出发,找到第pos个位置的**前驱结点**(删除之后的元素)。
- 2. 令前驱节点的next指向被删除节点的next。
- 3. delete要被删除的节点。

## 4.程序运行与测试

matrix测试结果



#### 代码实现

```
void List::remove(int pos) {
    ListNode* tmp = head;
    for (int i = 0; i < pos - 1; i++) {
        tmp = tmp -> next;
    }
    ListNode* curr = tmp -> next;
    tmp -> next = curr -> next;
    delete curr;
}
```

#### 复杂度分析

- 时间复杂度: 0(n)需要遍历到pos位置,最坏情况遍历整个链表。
- **空间复杂度**: 0(1) 只用到常数个辅助指针。

## 5.实验总结与心得

通过本次实验和第二题的insert,让我对链表的插入和删除操作更加熟悉,尤其是修改next和删除节点的顺序需要分清楚,避免出现野指针。

## 附录、提交文件清单

## 第一题

```
#include <iostream>
#include "LinkNode.h"
```

```
#include <algorithm>
#include <vector>
using namespace std;
// 这是笔者一开始没认真读题,没有注意到是有序链表,因此用了一个hash表去存放每一个不重复
// void delete duplicate(LinkList &head) {
       if (head == nullptr) return;
       else {
//
//
           vector<int> hash;
//
          LinkList dummy = new LinkNode(0, head);
//
          LinkList tmp = head, front = dummy;
           while (tmp != nullptr) {
//
//
               int curr = tmp -> data;
//
               if (find(hash.begin(), hash.end(), curr) != hash.end()) {
                   front -> next = tmp -> next;
//
//
                   delete tmp;
//
                   tmp = front -> next;
               }else {
//
                   hash.push back(curr);
//
                   tmp = tmp -> next;
//
//
                   front = front -> next;
               }
//
//
           }
          delete dummy;
//
       }
//
// }
void delete duplicate(LinkList &head) {
    if (head == nullptr) return;
    LinkNode* cur = head;
    while (cur != nullptr && cur->next != nullptr) {
        if (cur->data == cur->next->data) {
            LinkNode* tmp = cur->next;
            cur->next = tmp->next;
            delete tmp;
        } else {
            cur = cur->next;
        }
   }
}
```

#### 第二题

```
#include <iostream>
#include "ListNode.h"

void List::insert(int toadd, int pos) {
   ListNode* tmp = head;
   for (int i = 0; i < pos - 1; i++) {
      tmp = tmp -> next;
   }
}
```

```
}
ListNode* new_node = new ListNode{toadd, tmp -> next};
tmp -> next = new_node;
}
```

## 第三题

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include "Node.h"
using namespace std;
// 笔者在一开始用hash表存放每个节点的地址
// bool check(node* head) {
      if (head == nullptr) return false;
//
       else {
//
          vector<node*> hash;
//
          node* tmp = head;
          while (tmp != nullptr) {
//
//
               for (auto i : hash) {
//
                   if (i == tmp) return true;
//
//
              hash.push back(tmp);
//
               tmp = tmp -> next;
//
//
         return false;
      }
//
// }
bool check(node* head) {
    if (head == nullptr) return false;
    node *fast = head, *slow = head;
    while (fast != nullptr && fast -> next != nullptr) {
        fast = fast -> next -> next;
        slow = slow -> next;
        if (fast == slow) {
            return true;
        }
    }
   return false;
}
```

#### 第四题

```
#include <iostream>
#include "ListNode.h"

void List::remove(int pos) {
   ListNode* tmp = head;
   for (int i = 0; i < pos - 1; i++) {
      tmp = tmp -> next;
   }
}
```

```
}
ListNode* curr = tmp -> next;
tmp -> next = curr -> next;
delete curr;
}
```