

数据结构 *Data Structure*

数据结构 *Data Structure*

结构 *Struct*

结构声明和变量定义

-> . 和其他运算符优先级

向函数传递参数

结构赋值

结构数组指针

链表 *Linked List*

基本链表类型

单向单头链表

单向双头链表

单向有哨兵

基本操作及其复杂度

创建链表 - $O(1)$

头插法 - $O(1)$

尾插法 - 单头 $O(n)$, 双头 $O(1)$

按值删除所有结点 - $O(n)$

按值/按位置搜索某一结点 (Linear) - $O(n)$

销毁 - $O(n)$

简单程序及其复杂度

奇偶结点重组-19A

分离奇偶值结点

链表实现Merge - 时间 $O(n)$, 空间 $O(1)$

链表逆置 - $O(n)$

在递增链表中插入新结点 - $O(n)$

用单向链表完成多项式计算

循环链表之猴子选大王

队列

队列的基本概念

数据结构

循环队列

CreateQueue

EmptyQueue

FullQueue

EnQueue

DeQueue

栈 *Stack*

栈的基本概念

数据结构

Pop

Push

结构Struct

结构声明和变量定义

- 结构体类型不占内存，定义变量占内存

在c语言中，不允许有常量的数据类型是（结构）

若程序有以下的说明和定义：

```
struct abc
{ int x;char y; } //没加;
struct abc s1,s2;
```

则会发生的情况是（）

- 嵌套结构

如果结构变量s中的生日是“1984年11月11日”，下列对其生日的正确赋值是（）。

```
struct student
{
    int no;
    char name[20];
    char sex;
    struct{
        int year;
        int month;
        int day;
    }birth;
};
struct student s;
```

-> . 和其他运算符优先级

- 单目运算符 [] () . -> 优先级最高，这四个结合律左到右
- 其他单目右到左

For the following declarations of structure and variables, the correct description of the expression `*p->str++`; is __.

```
struct {
    int no;
    char *str;
} a={1,"abc"}, *p=&a;
```

++ acts on the pointer str

向函数传递参数

- 可以传递整个结构
- 可以传递结构指针
- 可以传递结构成员

以下 scanf 函数调用语句中不正确的是__。

```
struct pupil {
    char name[20];
    int age;
    int sex;
} pup[5], *p=pup;
```

- A. `scanf("%s", pup[0].name);` 数组名本身是一指针
- B. `scanf("%d", &pup[0].age);`
- C. `scanf("%d", p->age);` `p->age` 是一个int
- D. `scanf("%d", &(p->sex));`

scanf(format, 指针)

结构赋值

- 可以两个结构赋值
- 可以结构内成员赋值
- 注意数组和指针的区别

For the following declarations, assignment expression __ is not correct.

```
struct Student {
    long num;
    char name[20];
} st1, st2={101, "Tom"}, *p=&st1;
```

A. `st1 = st2`

B. `p->name = st2.name` √(数组不等于指针, 不能直接复制)

C. `p->num = st2.num`

D. `*p=st2`

结构数组指针

The value of expression `*((int *) (p+1)+2)` is ____.

```
static struct {  
    int x, y[3];  
} a[3] = {{1,2,3,4},{5,6,7,8},{9,10,11,12}}, *p;  
p = a+1;
```

After executing the following code fragment, the value of variable z is ____.

```
static struct{ int x, y[3];  
} a[3]={ {0},{5,6,7},{10,12}}, *p=a+3; int z;  
z=*((int *) (p-1)-3);
```

链表 *Linked List*

基本链表类型

单向单头链表

- 数据结构

```
typedef struct _Node {  
    int value;  
    struct _Node *next;  
} Node;  
  
typedef struct {  
    Node *head; //仅有头指针  
} List;  
  
List list;  
List *plist = &list;
```

- 头插法

```

void insert_head (List *plist,int x) {
    Node *p = (Node *) malloc(sizeof(Node));
    p->value = x;
    p->next = plist->head;
    plist->head = p;
}

```

- 尾插法

```

//appendtail:Boundary-空表
void append_tail (List *plist,int x) {
    Node *tail = (Node *)malloc(sizeof(struct _Node));
    tail->value = x;
    tail->next = NULL;
    if (plist->head) {
        Node *p = plist->head;
        for (;p->next;p=p->next) ;
        p->next = tail;
    }
    else {
        plist->head = tail;
    }
}

```

- 按值删除所有结点

```

void list_remove(List *list, int value) {
    Node *p=list->head,*q=list->head;
    while(p) {
        if (p->value == value) {
            if (list->head == p) { //删除头结点
                list->head = q = p->next;
                free(p);
                p = q;
            } else { //删除中间结点
                q->next = p->next;
                free(p);
                p = q->next;
            }
        } else { //不删除结点
            q = p;
            p = p->next;
        }
    }
}

```

- 遍历iterate

查找实质是遍历

```
void list_iterate(List *list, void (*func)(int v)) {
    for (Node*p = list->head;p;p=p->next) {
        func(p->data);
    }
}
```

- 销毁

```
void clear (List *plist) {
    for (Node *p = plist->head,*q = NULL;p;p = q) {
        q = p->next;
        free(p);
    }
}
```

单向双头链表

- 数据结构

```
typedef struct _node Node;
typedef struct {
    Node *head;
    Node *tail;//比单头链表多尾指针
} List;
```

- 创建链表（多尾指针）

```
List list_create() {
    List list;
    list.head = list.tail = NULL; //头尾指针置为NULL
    return list;
}
```

- 尾插法（有尾指针，尾插方便许多）

```

void list_append(List *list, int v) {
    Node *p = (Node *)malloc(sizeof(Node));
    p->data = v, p->next = NULL; //创建并初始化新结点
    if (list->tail) { //情况1:链表非空
        list->tail->next = p; //变更尾指针位置
        list->tail = p;
    } else { //情况2:空链表
        list->head = list->tail = p; //变更头尾指针位置
    }
}

```

- 头插法（空链表时多维护尾指针）

```

void list_insert(List *list, int v) {
    Node *p = (Node *)malloc(sizeof(Node));
    p->data = v, p->next = NULL; //创建并初始化新结点
    if (list->head) { //情况1:链表非空
        p->next = list->head; //变更头指针位置
        list->head = p;
    } else { //情况2:空链表
        list->head = list->tail = p; //变更头尾指针位置
    }
}

```

- 按值删除某结点（多维护尾指针。分两大类，四小种）

```

void list_remove(List *list, int v) {
    if (list->head && list->head != list->tail) { //假定链表非空且至少有两个结点
        /*以下这段代码实际上也可以放在for循环中，没必要单独讨论该情况*/
        if (list->head->data == v) { //情况1:如果要删除的结点是头结点
            Node *p = list->head;
            list->head = p->next; //改变头指针位置
            free(p);
            return;
        }
        for (Node *p = list->head->next, *q = list->head; p; q = p, p = p->next) {
            if (p->data == v) {
                if (p == list->tail) { //情况2:如果要删除尾结点
                    list->tail = q;
                    q->next = NULL; //这里很重要，使尾结点后继为NULL
                    free(p);
                } else {
                    q->next = p->next; //情况3:中间结点
                    free(p);
                    p = q->next;
                }
                break;
            }
        }
    }
}

```

```

    }
}
}

```

单向有哨兵

- 创建哨兵链表（头结点）

```

void create_head(List *plist) {
    Node *p = (Node*)malloc(sizeof(Node));
    p->value=0,p->next=NULL;
    plist->head = p;
}

```

- 头插法（实际的头指针是 `head->next`）

```

void insert_head(List *plist,int x) {
    Node *p = (Node*) malloc(sizeof(Node));
    p->value = x,p->next = NULL;
    p->next = plist->head->next;
    plist->head->next = p;
    /*比较一下无头结点的写法
    p->next = plist->head;
    plist->head = p;
    */
}

```

- 尾插法（不用考虑空表情况）

```

void append_tail(List *plist,int x) {
    Node *tail = (Node*)malloc(sizeof(Node));
    tail->value=x,tail->next=NULL;
    Node*p=plist->head;
    for (;p->next;p=p->next) ;
    p->next = tail;
    /*比较无头结点，空表头指针为空，需要单独考虑（而设置了哨兵后，即使是空表，头指针也不为空）
    if (plist->head) {
        Node *p = plist->head;
        for (;p->next;p=p->next) ;
        p->next = tail;
    }
    else {
        plist->head = tail;
    }
    */
}

```

- 删除（不用单独考虑删除头指针情况）


```

void remove(List *plist, int x) {
    for (Node *p = plist->head, *q = plist->head->next; p; q = p, p = p->next) {
        if (p->value == x) {
            q->next = p->next;
            free(p);
        }
    }
}

```

基本操作及其复杂度

创建链表 - $O(1)$

```

List head;
head = NULL;

```

头插法 - $O(1)$

```

Node *p = (Node *)malloc(sizeof(struct Node));
p->data = val, p->next = NULL; //create a node

p->next = head;
head = p;

```

尾插法 - 单头 $O(n)$, 双头 $O(1)$

```

Node *p = (Node *)malloc(sizeof(struct Node));
p->data = val, p->next = NULL;

if (tail) {
    tail->next = p;
    tail = p;
}
else {
    head = tail = p;
}

```

按值删除所有结点 - $O(n)$

```

void list_remove(List *list, int value) {
    Node *p=list->head, *q=list->head;
    while(p) {
        if (p->value == value) {
            if (list->head == p) { //删除头结点

```

```

        list->head = q = p->next;
        free(p);
        p = q;
    } else { //删除中间结点
        q->next = p->next;
        free(p);
        p = q->next;
    }
} else { //不删除结点
    q = p;
    p = p->next;
}
}
}

```

按值/按位置搜索某一结点 (Linear) - $O(n)$

```

int loc = 0;
for (Node *p=head;p;p = p->next) {
    if (p->data == x) {
        return loc;
    }
    loc++;
}

```

销毁 - $O(n)$

```

for (Node *p = head,*q;p;p = q){
    q = p->next;
    free(p);
}

```

- 注意 -> 左边不能是 NULL

简单程序及其复杂度

奇偶结点重组-19A

- 要求重排后 1-3-5-2-4
- 要求空间复杂度为 $O(1)$ ，即利用原有结点，至多创建了一个哨兵结点
- 已知 `CreateNode(int data)`

```

Linklist Rearrange(Linklist head) {
    ListNode* current = head;
    Linklist even = CreateNode(0);
    ListNode* even_tail = even;
    ListNode* odd_tail = NULL;

```

```

int even = 0;
while (odd_tail) {
    if (!even) //current指向奇数
    {
        odd_tail = current;
    }
    else {
        even_tail->next = current;
        even_tail = current; //尾插法
        odd_tail->next = current->next;
    }
    current = current->next;
    even = 1 - even;
}
even_tail->next = NULL;
current->next = even->next; //不是even--相当于一个哨兵结点
return head;
}

```

分离奇偶值结点

- 空间复杂度 $O(1)$, 利用原结点
- 十分类似于上题

```

struct ListNode *getodd( struct ListNode **L ) {
    Node *odd = (Node*)malloc(sizeof(struct ListNode));
    odd->data = 0, odd->next = NULL;
    Node *odd_tail = odd;
    Node *cur = *L;
    Node *even_tail = NULL;
    while (cur) {
        if (cur->data%2) {
            odd_tail->next = cur;
            odd_tail = cur;
            if (cur == *L) { //判断第一个是否为奇数
                *L = (*L)->next;
            }
        }
        else {
            even_tail->next = cur->next;
        }
    }
    else {
        even_tail = cur;
    }
    cur = cur->next;
}
return odd->next; //odd本身是哨兵结点
}

```

链表实现Merge - 时间 $O(n)$, 空间 $O(1)$

- 数组merge, 空间复杂度 $O(n)$,必须要新开辟 `b[n]`
- 与数组显著不同的是, 链表实现利用原结点, 只新建了哨兵结点

```
typedef struct Node Node;
List Merge( List L1, List L2 ) {
    List merge = (List)malloc(sizeof(Node));
    merge->Data = 0, merge->Next = NULL;
    Node *merge_tail = merge;
    Node *tail1 = L1->Next, *tail2 = L2->Next;
    while (tail1 && tail2) {
        if (tail1->Data < tail2->Data) {
            merge_tail->Next = tail1;
            merge_tail = tail1; //尾插法
            tail1 = tail1->Next;
        } else {
            merge_tail->Next = tail2;
            merge_tail = tail2; //尾插法
            tail2 = tail2->Next;
        }
    }
    merge_tail->Next = tail1 ? tail1 : tail2;
    L1->Next = NULL, L2->Next = NULL;
    return merge;
}
```

链表逆置 - $O(n)$

- 利用头插法

```
typedef struct ListNode Node;
void insert_head(Node **head, int x) {
    Node *p = (Node*)malloc(sizeof(Node));
    p->data = x, p->next = NULL;
    p->next = *head;
    *head = p;
}
struct ListNode *reverse( struct ListNode *head ) {
    Node *head2 = NULL;
    for (Node *p = head; p; p = p->next) {
        insert_head(&head2, p->data);
    }
    return head2;
}
```

在递增链表中插入新结点 - $O(n)$

- 插入排序的一趟，链表实现

```
List Insert( List L, ElementType X ) {
//思路：先定位最后一个比x小的结点q (while循环) 即q->Data<X && q->Next->Data>X, 然后把x插在该结点
后面
    List p = (List) malloc(sizeof(struct Node));
    p->Data = X, p->Next = NULL; //创建新结点
    List q = L;
    if (L) {
        while (q->Next && q->Next->Data < X) q = q->Next;
        p->Next = q->Next; //在链表中间插入一结点
        q->Next = p;
    } else {
        L = p; //特殊情况
    }
    return L;
}
```

用单向链表完成多项式计算

- 因式分解

```
struct node {
    int coe;
    int exp;
    struct node *next;
} ;
typedef struct node node;
int polynomial(node *h, int x) {
    if (h == NULL) return 0;
    int result = 0;
    int last = h->exp, cur;
    for (node *p = h; p; last = cur, p = p->next)
        cur = p->exp;
    for (int i = last; i > cur; i--) result *= x;
    result += p->coe;
}
for (int i = last; i > 0; i--) result *= x;
return result;
}
```

循环链表之猴子选大王

- 与单向链表差别在 `tail->next = head`

```
linklist *CreateCircle( int n ) {
    linklist *head = NULL,*last = NULL;
    for (int i=1;i<=n;i++) {
        linklist * p = (linklist*) malloc(sizeof(linklist));
        p->number = i,p->next = NULL;
        scanf("%d",&(p->mydata));

        if (head) {
            last->next = p;
            last = p;
        } else {
            head = last = p;
        }
    }
    last->next = head;
    return head;
}
```

```
int KingOfMonkey(int n,linklist *head) {
    linklist *p = head,*q = head;
    int cnt = 0;
    for (int i=0;i<n-1;i++) {
        q = q->next; //找到尾结点
    }
    int d = q->mydata;

    while (p->next != p) //循环退出条件,链表中只剩一个元素
    {
        cnt++;
        if (cnt == d) {
            d = p->mydata;
            cnt = 0;
            printf("Delete No:%d\n",p->number);
            q->next = p->next;
            free(p);
            p = q->next;
        }
        else {
            q = p;
            p = p->next;
        }
    }
    return p->number;
}
```

队列

队列的基本概念

- 队列：“先进先出”（FIFO）线性表
- 插入操作只能在队尾(rear)进行，删除操作只能在队首(front)进行
- 储存结构：顺序存储结构/链表结构实现

数据结构

- 单端队列

```
struct _queue {  
    int *pBase;  
    int front;  
    int rear;  
    int maxsize;  
} QUEUE, *PQUEUE;
```

或者单向双头链表

- 双端队列deque 英标 [dek]

de -- double ended 双端队列（两边都可以插入和删除），双向双头链表

循环队列

引入循环队列的原因

- 线性队列浪费front以前的空间

CreateQueue

```
void CreateQueue (PQUEUE Q, int maxsize) {  
    Q->pBase = (int*) malloc(sizeof(int)*maxsize);  
    front = rear = 0;  
    Q->maxsize = maxsize;  
}
```

EmptyQueue

```
int EmptyQueue(PQUEUE Q) {  
    return Q->front == Q->rear; //队列空的唯一情况  
}
```

- `front == rear`

FullQueue

```
int FullQueue(PQUEUE Q) {  
    return (Q->rear+1)%(Q->maxsize) == Q->front; //括号是不必要的。实质是(rear+1)%size ==  
    front  
}
```

- `(rear+1)%size == front`

EnQueue

```
int EnQueue(PQUEUE Q,int val) {  
    if (FullQueue(Q)) return 0;  
    Q->pBase[Q->rear] = val;  
    Q->rear = (Q->rear+1)%Q->maxsize; // rear = (rear+1)%size  
    return 1;  
}
```

- `q[rear] = val;`
- `rear = (rear+1)%size`

DeQueue

```
int DeQueue(PQUEUE Q,int *val) {  
    if (EmptyQueue(Q)) return 0;  
    *val = Q->pBase[Q->front];  
    Q->front = (Q->front+1)%Q->maxsize; // front = (front+1)%size  
    return 1;  
}
```

- `*val = q[front];`
- `front = (front+1)%size;`

栈Stack

栈的基本概念

FILO 先进后出线性表

数据结构

常用数组

Pop

Push

[C2-程序结构](#)