# 数据结构实验报告——实验四

1 1	学号:	20201060330	姓名:	胡诚皓	_得分:		
-----	-----	-------------	-----	-----	------	--	--

- 一、实验目的
- 1. 复习线性表的逻辑结构、存储结构及基本操作;
- 2. 掌握顺序表和(带头结点)单链表;
- 3. 了解有序表。
- 二、实验内容
- 1. (必做题)有序线性表的构造与合并

假设有序表中数据元素类型是整型,请采用顺序表或(带头结点)单链表实现:

(1) OrderInsert(&L, e, int (\*compare)(a, b))

//根据有序判定函数 compare, 在有序表 L 的适当位置插入元素 e;

(2) OrderInput(&L, int (\*compare)(a, b))

//根据有序判定函数 compare,并利用有序插入函数 OrderInsert,构造有序表 L;

(3) OrderMerge(&La, &Lb, &Lc, int (\*compare)())

//根据有序判定函数 compare,将两个有序表 La 和 Lb 归并为一个有序表 Lc。

2. (必做题)多项式的构造与相加

请实现:

- (1) 升幂多项式的构造,升幂多项式是指多项式的各项按指数升序有序,约定系数不能等于 0,指数不能小于 0;
- (2) 两个升幂多项式的相加。

### 3. (选做题)约瑟夫环

问题描述:将数字1,2,…,n环形排列;按顺时针方向从1开始计数,计满k时输出该位置上的数字,同时从环中删除该数字;然后从下一位置开始重新开始计数,直到环中所有数均被输出为止。

请使用顺序表或链表实现:对输入的任意 n 和 k,输出相应的出列序。

## 三、数据结构及算法描述

## 1. (必做题)有序线性表的构造与合并

## (1) 数据结构

此题使用了带头结点的链式存储的线性表, Lnode 结构体作为每个结点, Link 为指向 Lnode 的指针类型, 其中的数据域 data 以 int 型为例, 指针域 next 为指向下一个结点的指针。宏定义了实际为 int 型的 Status 类型, OK(实际为 1)与 ERROR(实际为 0)作为 Status 类型的值。

其中各个函数参数中的 int (\*compare)(Lnode a, Lnode b) 函数指针都代表"若 compare 的返回值不为 0 时,认为 a 应该在 b 的前面"其中的 a、b 都为 Lnode 类型的形参。不单纯使用返回比较两个 int 值的函数指针目的在于,当 Lnode 中的数据域的定义不只是 int 时,各个有 compare 函数指针的函数更具普适性。

## (2) 算法描述

程序中有三个辅助函数 Lnode \*createNode(int data)、Lnode \*deepCpy(const Lnode \*src)、void displayLink(Link head),分别用于创建以 data 为数据域的结点并返回指向这个新创建的结点的指针、深拷贝 src 指向的结点元素并返回指向拷贝出来的新结点的指针、输出以 head 为头结点的整个链表。

#### OrderInsert(&L, e, int (\*compare)(a, b))

- ① 判断 L 是否为只有头结点的空链表,若为空链表,则直接将新的结点 e 放到链表中;
- ② 由于之前每次添加结点时都保证以 compare 的规则进行排列,因此只要保证这一次将要添加的结点放在合适的位置即可。从头往尾遍历链表,直到找到某个结点,这个结点的下一个结点按照 compare 规则应该位于要添加的结点的后面。那么,要添加的结点的合适位置就在这个遍历到的结点的下一个,将要添加的结点插入到遍历到的结点的后面;
- ③ 若没有遍历到符合②中条件的结点,说明链表中所有已有结点按照 compare 规则都应该处于要添加的结点的前面,就把要添加的结点放在链表的最后。

## OrderInput(&L, int (\*compare)(a, b))

① 让用户输入要添加结点个数;

② 让用户依次输入要添加的结点的数据域中 int 型的 data, 先调用 createNode 创建新结点,再调用 OrderInsert 将新结点插入到链式存储结构有序表的合适位置。

## OrderMerge(&La, &Lb, &Lc, int (\*compare)())

- ① 判断 La、Lb 是否为空,若有为空的直接返回 ERROR; 判断 Lc 是否为空,因为要将合并后的有序表存在以 Lc 为头结点的链表中,Lc 不为空直接返回 ERROR
- ② 从头开始分别遍历 La、Lb 并按照 compare 规则将 La、Lb 中的各个元素分别放入 Lc 中。因为是从头往尾遍历 La、Lb,先要插入 Lc 的是一定是靠前的元素,所以使用尾插法向 Lc 中插入结点。为了不影响 La、Lb 本身的构造,调用 deepCpy 拷贝各个要加入 Lc 的结点,将深拷贝得到的结点插入 Lc 中。
- ③ 将 La、Lb 中剩余的未加入 Lc 中的结点元素都加入 Lc 中

## 2. (必做题)多项式的构造与相加

### (1) 数据结构

此题使用 Lnode 作为存储多项式的某一项, Lnode 中的 coefficient 存储该项的系数、frequency 存储该项的次数, Link 为 Lnode 类型的指针。宏定义了实际为 int 型的 Status 类型, OK (实际为 1) 与 ERROR (实际为 0) 作为 Status 类型的值。

其中各个函数参数中的 int (\*compare)(Lnode a, Lnode b) 函数指针都代表"若 compare 的返回值不为 0 时,认为 a 应该在 b 的前面"其中的 a、b 都为 Lnode 类型的形 参。

本题中按照次数升序排列各项, byAscending 中就是按照 Lnode a, Lnode b 的 frequency 数据域进行比较, 当 a.frequency < b.frequency 时, byAscending 返回值不为零, 意味着 a 应该在 b 的前面。

### (2) 算法描述

为了方便编写其他功能,在此题中编写了 Lnode \*createNode(int, int)、Lnode \*deepCpy(const Lnode \*)、void displayPoly(Link)三个辅助函数,分别用于根据两个参数 创建某一项结点并返回指向多项式某一项结点的指针、深拷贝一个结点并返回一个指向 拷贝出来的新结点的指针、输出多项式。同时继续沿用上一题中将结点插入链表的函数 Status OrderInsert(Link, Lnode \*, int (\*)(Lnode, Lnode))

Status createPoly(Link head, int num, ...)

创建以 head 为头结点的多项式链表, num 为想要创建的多项式的项数, 之后为一个可变长度的参数列表, 应为系数 1、次数 1、系数 2、次数 2......、系数 num、次数 num。

- ① 定义变量 tmp 用于在循环中暂时存储将要加入链表的结点,定义并初始化可变长度参数列表 coeAndFre
- ② 每次循环都将 num-1,一直循环到 num 为 0,从可变长度参数列表中读取系数 和次数,调用 createNode 创建新结点并用 OrderInsert 将新创建的结点插入链 表
- ③ 结束可变长度参数列表 coeAndFre 的使用

Status addPloy(Link polyA, Link polyB, Link polyC, int (\*compare)(Lnode a, Lnode b))

将以 polyA、polyB 为头结点的多项式相加,并把结果存储在以 polyC 为头结点的多项式链表中,使用 compare 函数作为各项前后顺序比较的规则

- ① polyA、polyB 不能为空, polyC 必须为空, 不满足该条件直接返回 ERROR
- ② 使 pA、pB 分别指向 polyA 与 polyB 的第一个实际结点元素。
- ③ 由于多项式是根据 compare 规则从前往后排列的,若根据 compare 规则,pA 所指向的结点应处于较前位置,则说明 polyB 中没有对应的项,也就无需进行相加操作,将结点深拷贝后直接加入 polyC 中,同时 pA 向后移试图在 polyA 中寻找与 pB 对应的项。
- ④ 对于 pB 所指向的结点应处于较前位置的情况也是相同的。若根据 compare 规则,pB 所指向的结点应处于较前位置,则说明 polyA 中没有对应的项,也就无需进行相加操作,将结点深拷贝后直接加入 polyC 中,同时 pB 向后移试图在 polyB 中寻找与 pA 对应的项。
- ⑤ 若 pA 与 pB 根据 compare 规则是相对应的项, 就调用 createNode 创建新结点, 新结点的系数为这两个项的系数之和, 次数不变。
- ⑥ 将 polyA 或 polyB 中剩余的结点做深拷贝后加入 polyC 中

## 3. (选做题)约瑟夫环

### (1) 数据结构

使用循环链表来存储本题的结点,使用的是没有头结点的循环链表,即在第一个结点中直接存数据,本题在 solve 的循环中使用 cur 来指向当前判断的结点,pre 为 cur 的前一个结点,目的是为了当 cur 是需要删除的结点时,可以直接让 pre->next=cur->next

### (2) 算法描述

Status createLoopLink (Link head, int n)

用来创建以 head 为第一个结点的有 n 个人的约瑟夫环,需要一个 rear 指针,始终指向目前有数据的最后一个结点,在插入新结点时直接 rear->next = tmp 即可。

- ① 初始化局部变量,使得 head->data = 1, rear=head
- ② i从2循环到n,创建各个结点并接入链表
- ③ 将 rear->next 赋值为 head,从而使得约瑟夫环闭合,形成循环链表

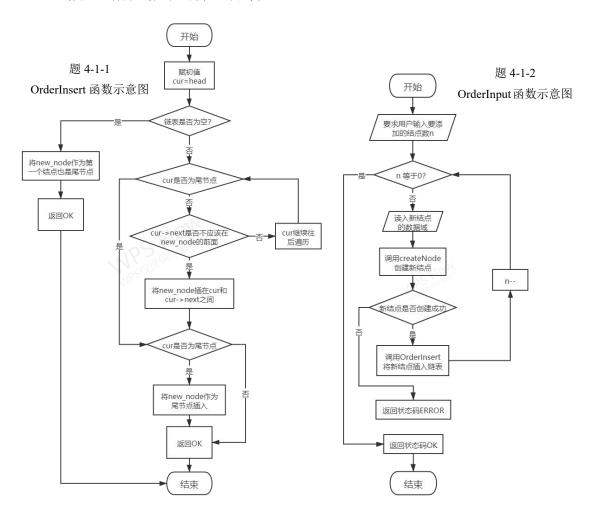
Status solve(Link head, int k)

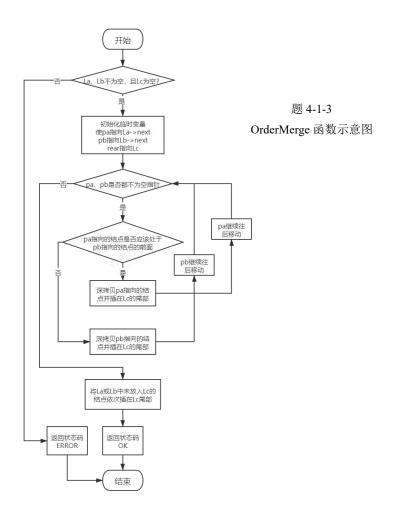
用来解决题目描述的约瑟夫环的问题,由于 head 是一个循环链表,先找到 head 的 前一个结点,也就是这个循环链表的"尾结点",局部变量 int count 作为计数的临时变量,不断循环删除第  $\mathbf{k}$  个结点。

- ① 初始化局部变量,使得 cur=head, pre=head
- ② **不**断循环 cur, 一边循环一边把 cur 往后移, 直到 cur 的下一个元素是自己, 也就是循环链表中只剩下一个元素的情况。
- ③ 将 count++,在使让 count 对 k 取余,若取余后为 0,说明已经到了第 k 个,直接删除此时 cur 指向的结点。否则就直接往后循环,将 pre、cur 各自往后推。

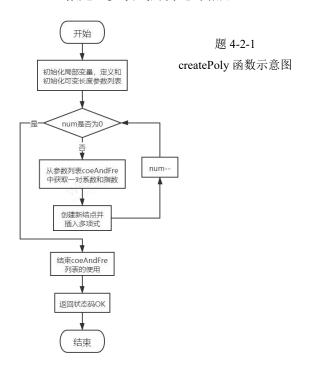
## 四、详细设计

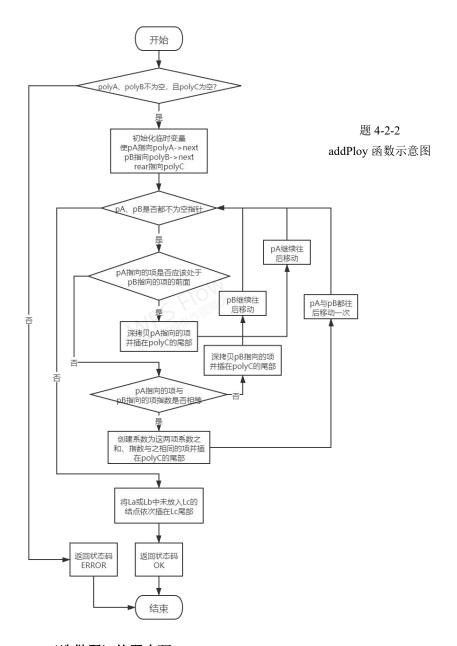
## 1. (必做题)有序线性表的构造与合并



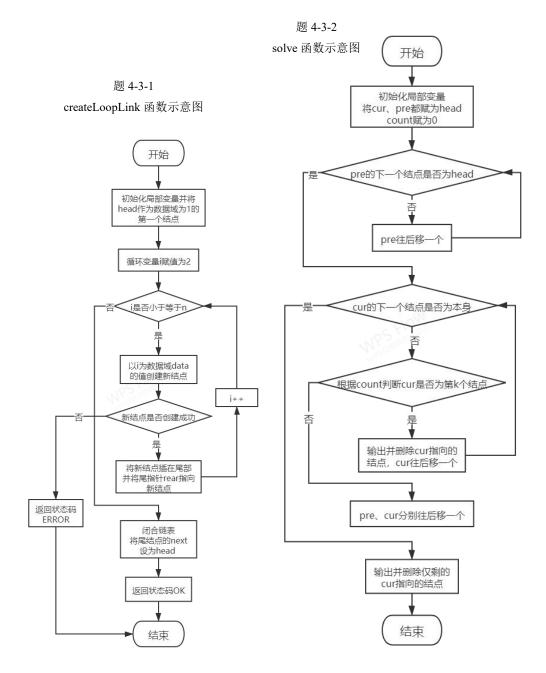


## 2. (必做题)多项式的构造与相加





## 3. (选做题)约瑟夫环



## 五、程序代码

## 1. (必做题)有序线性表的构造与合并



4-1.c

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>

#define Status int
#define OK 1

```
#define ERROR 0
typedef struct Lnode {
   int data;
   struct Lnode *next;
} Lnode, *Link;
Status OrderInsert(Link, Lnode *, int (*)(Lnode, Lnode));
Status OrderInput(Link head, int (*)(Lnode, Lnode));
Status OrderMerge(Link, Link, Link, int (*)(Lnode, Lnode));
Status OrderSort(Link head, int (*)(Lnode, Lnode));
Lnode *createNode(int);
Lnode *deepCpy(const Lnode *);
int byAscending(Lnode, Lnode);
void displayLink(Link);
int main() {
   Link linkList1, linkList2;
   Link mergeList;
   Lnode *tmp;
   linkList1 = createNode(-1);
   linkList2 = createNode(-1);
   mergeList = createNode(-1);
   printf("Create linkList1\n");
   OrderInput(linkList1, byAscending);
   printf("Create linkList2\n");
   OrderInput(linkList2, byAscending);
   printf("linkList1: ");
   displayLink(linkList1);
   printf("linkList2: ");
   displayLink(linkList2);
   OrderMerge(linkList1, linkList2, mergeList, byAscending);
   printf("merged linklist1&2: ");
   displayLink(mergeList);
   printf("\n");
   system("pause");
   return 0;
}
```

```
//若 compare 的返回值不为 0,认为 a 应该在 b 的前面
Status OrderInsert(Link head, Lnode *new_node, int (*compare)(Lnode a, Lnode b)) {
   Link cur = head;
   if (head->next == NULL) {
       new node->next = NULL;
       head->next = new_node;
       return OK;
   }
   while (cur->next != NULL) {
       if (!compare(*(cur->next), *new_node)) {
           new_node->next = cur->next;
           cur->next = new_node;
           break;
       }
       cur = cur->next;
   }
   if (cur->next == NULL) {
       cur->next = new_node;
       new_node->next = NULL;
   }
   return OK;
}
Status OrderInput(Link head, int (*compare)(Lnode, Lnode)) {
   int n, tmp_data;
   Lnode *tmp;
   printf("Input the number of nodes to add:\n");
   scanf("%d", &n);
   printf("Input integer data to save in each node\n");
   printf("(each number ends with 'Enter' key or input in one line separating with
space):\n");
   while (n--) {
       scanf("%d", &tmp_data);
       if ((tmp = createNode(tmp_data)) == ERROR)
           return ERROR;
       OrderInsert(head, tmp, compare);
   return OK;
}
```

```
//若 compare 的返回值不为 0,认为 a 应该在 b 的前面
Status OrderSort(Link head, int (*compare)(Lnode a, Lnode b)) {
   //需要调整的链表是空的,直接返回 ERROR
   if (head->next == NULL)
      return ERROR;
   //p 始终指向链表中还未调整位置的第一个结点
   Lnode *p = head->next->next, *tmp;
   head->next->next = NULL;
   while (p) {
      tmp = p->next;
      OrderInsert(head, p, compare);
      p = tmp;
   }
   return OK;
}
//若 compare 的返回值不为 0,认为 a 应该在 b 的前面
//La 与 Lb 必须是与将要产生的 Lc 一样,按照同一种 compare 方法构造的有序表
Status OrderMerge(Link La, Link Lb, Link Lc, int (*compare)(Lnode a, Lnode b)) {
   //Lc 作为 La 和 Lb 合并后的链表的头结点,一开始需要是空的
   //La、Lb 也都不能是空的,不然没有合并的意义
   if (Lc->next != NULL || La->next == NULL || Lb->next == NULL)
      return ERROR;
   //使用尾插法构造 Lc
   Lnode *pa = La->next, *pb = Lb->next, *rear = Lc;
   Lnode *tmp;
   while (pa != NULL && pb != NULL) {
      //pa 应该放前面
      if (compare(*pa, *pb)) {
         //深拷贝结点加入 Lc 中, 防止 La、Lb 中的结点受到影响被改变
         tmp = deepCpy(pa);
         rear->next = tmp;
         rear = tmp;
         pa = pa->next;
         rear->next = NULL;
      } else {
         tmp = deepCpy(pb);
         rear->next = tmp;
         rear = tmp;
         pb = pb->next;
         rear->next = NULL;
      }
```

```
}
   //剩余元素放入
   while (pa != NULL) {
       tmp = deepCpy(pa);
       rear->next = tmp;
       rear = tmp;
       pa = pa->next;
       rear->next = NULL;
   }
   while (pb != NULL) {
       tmp = deepCpy(pb);
       rear->next = tmp;
       rear = tmp;
       pb = pb->next;
       rear->next = NULL;
   }
   return OK;
}
int byAscending(Lnode a, Lnode b) {
   return a.data < b.data;</pre>
}
Lnode *createNode(int data) {
   Link p;
   p = (Link) malloc(sizeof(Lnode));
   p->data = data;
   p->next = NULL;
   return p;
}
void displayLink(Link head) {
   if (head->next == NULL)
       return;
   Link p = head->next;
   printf("%d", p->data);
   p = p->next;
   while (p) {
       printf("->%d", p->data);
       p = p->next;
   printf("\n");
```

```
}
//返回对 src 结点的一份深拷贝
Lnode *deepCpy(const Lnode *src) {
   Lnode *res;
   res = (Lnode *) malloc(sizeof(Lnode));
   res = (Lnode *) memcpy(res, src, sizeof(Lnode));
   return res;
}
```

#### (必做题) 多项式的构造与相加 2.



```
4-2.c
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <stdarg.h>
#define Status int
#define OK 1
#define ERROR 0
typedef struct Lnode {
   //存储系数
   int coefficient;
   //存储次数
   int frequency;
   struct Lnode *next;
} Lnode, *Link;
Status OrderInsert(Link, Lnode *, int (*)(Lnode, Lnode));
Status createPoly(Link head, int num, ...);
Status addPloy(Link, Link, Link, int (*)(Lnode, Lnode));
Lnode *createNode(int, int);
Lnode *deepCpy(const Lnode *);
int byAscending(Lnode, Lnode);
void displayPoly(Link);
int main() {
   Link poly1, poly2, poly3;
```

```
poly1 = createNode(-1, -1);
   poly2 = createNode(-1, -1);
   poly3 = createNode(-1, -1);
   createPoly(poly1, 2, 1, 2, 5, 6);
   createPoly(poly2, 3, 1, 2, 1, 1, 1, 3);
   printf(" ");
   displayPoly(poly1);
   printf("+");
   displayPoly(poly2);
   printf("=");
   addPloy(poly1, poly2, poly3, byAscending);
   displayPoly(poly3);
   printf("\n");
   system("pause");
   return 0;
}
//创建多项式,使用以 head 为头结点的链表存储
//num 为要创建的多项式的项数
//后面的参数依次为对应的系数、次数的交替
Status createPoly(Link head, int num, ...) {
   Lnode *tmp;
   int tmpCoe, tmpFre;
   //定义可变长度数组,用来接收多项式的系数和次数
   va_list coeAndFre;
   //初始化参数列表
   va_start(coeAndFre, num);
   while (num--) {
      tmpCoe = va_arg(coeAndFre, int);
      tmpFre = va_arg(coeAndFre, int);
      tmp = createNode(tmpCoe, tmpFre);
      OrderInsert(head, tmp, byAscending);
   }
   va_end(coeAndFre);
   return OK;
}
//将 polyA 与 polyB 两个多项式相加的结果存在 polyC 中
```

```
//polyA、polyB 不能为空,polyC 必须为空
//若 compare 的返回值不为 0,认为 a 应该在 b 的前面
Status addPloy(Link polyA, Link polyB, Link polyC, int (*compare)(Lnode a, Lnode b))
   if (polyA->next == NULL || polyB->next == NULL || polyC->next != NULL)
      return ERROR;
   Link pA = polyA->next, pB = polyB->next;
   //使用尾插法构造 Lc
   Link rear = polyC;
   Lnode *tmp;
   while (pA != NULL && pB != NULL) {
      //pA 必处于较前位置,说明 polyB 中没有对应项,直接加入 polyC 中
      if (compare(*pA, *pB)) {
          //深拷贝结点
          tmp = deepCpy(pA);
          rear->next = tmp;
          rear = tmp;
          pA = pA->next;
          rear->next = NULL;
      }
      //pA 与 pB 次数相等,相加后加入 polyC
      else if (pA->frequency == pB->frequency) {
          tmp = createNode(pA->coefficient + pB->coefficient, pA->frequency);
          rear->next = tmp;
          rear = tmp;
          pA = pA->next;
          pB = pB->next;
          rear->next = NULL;
      //pB 必处于较前位置,说明 polyA 中没有对应项,直接加入 polyC 中
      else {
          tmp = deepCpy(pB);
          rear->next = tmp;
          rear = tmp;
          pB = pB->next;
          rear->next = NULL;
      }
   }
   //剩余元素放入
   while (pA != NULL) {
      tmp = deepCpy(pA);
      rear->next = tmp;
```

```
rear = tmp;
       pA = pA->next;
       rear->next = NULL;
   }
   while (pB != NULL) {
       tmp = deepCpy(pB);
       rear->next = tmp;
       rear = tmp;
       pB = pB->next;
       rear->next = NULL;
   }
   return OK;
}
//若 compare 的返回值不为 0,认为 a 应该在 b 的前面
Status OrderInsert(Link head, Lnode *new_node, int (*compare)(Lnode a, Lnode b)) {
   Link cur = head;
   if (head->next == NULL) {
       new_node->next = NULL;
       head->next = new node;
       return OK;
   }
   while (cur->next != NULL) {
       if (!compare(*(cur->next), *new_node)) {
          new_node->next = cur->next;
          cur->next = new_node;
          break;
       }
       cur = cur->next;
   if (cur->next == NULL) {
       cur->next = new_node;
       new_node->next = NULL;
   }
   return OK;
}
//若 compare 的返回值不为 0,认为 a 应该在 b 的前面
//若 compare 的返回值不为 0,认为 a 应该在 b 的前面
```

```
int byAscending(Lnode a, Lnode b) {
   return a.frequency < b.frequency;</pre>
}
Lnode *createNode(int coe, int fre) {
   Link p;
   p = (Link) malloc(sizeof(Lnode));
   p->coefficient = coe;
   p->frequency = fre;
   p->next = NULL;
   return p;
}
void displayPoly(Link head) {
   //空链表,无需输出,直接返回
   if (head->next == NULL)
       return;
   int tmpCoe, tmpFre;
   Link p = head->next;
   tmpCoe = p->coefficient;
   tmpFre = p->frequency;
   //首项特殊处理输出,正号无需输出
   //0 次方不用输出 x, 1 次方不用输出次方号
   if (tmpFre == 0) {
       printf("%d", tmpCoe);
   } else if (tmpFre == 1 && tmpCoe == 1) {
       printf("x");
   } else if (tmpFre == 1 && tmpCoe == -1) {
       printf("-x");
   } else if (tmpCoe == 1) {
       printf("x^%d", tmpFre);
   } else if (tmpCoe == -1) {
       printf("-x^%d", tmpFre);
   } else {
       printf("%dx^%d", tmpCoe, tmpFre);
   }
   p = p->next;
   while (p) {
       tmpCoe = p->coefficient;
       tmpFre = p->frequency;
```

```
if (tmpFre == 1 && tmpCoe == 1) {
           printf("x");
       } else if (tmpFre == 1 && tmpCoe == -1) {
          printf("-x");
       } else if (tmpCoe == 1) {
          printf("+x^%d", tmpFre);
       } else if (tmpCoe > 0) {
          printf("+%dx^%d", tmpCoe, tmpFre);
       } else if (tmpCoe == -1) {
           printf("-x^%d", tmpFre);
       } else {
          printf("%dx^%d", tmpCoe, tmpFre);
       }
       p = p->next;
   printf("\n");
}
//返回对 src 结点的一份深拷贝
Lnode *deepCpy(const Lnode *src) {
   Lnode *res;
   res = (Lnode *) malloc(sizeof(Lnode));
   res = (Lnode *) memcpy(res, src, sizeof(Lnode));
   return res;
}
     (选做题) 约瑟夫环
3.
 4-3.c
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#define Status int
#define OK 1
#define ERROR 0
```

typedef struct Lnode {

struct Lnode \*next;

Status createLoopLink (Link, int);

int data;

} Lnode, \*Link;

```
Status displayLink (Link);
Status solve (Link, int);
int main() {
   Link linklist;
   int n, k;
   linklist = (Link) malloc(sizeof(Lnode));
   linklist->data = -1;
   linklist->next = NULL;
   printf("input n: ");
   scanf("%d", &n);
   printf("input k: ");
   scanf("%d", &k);
   createLoopLink(linklist, n);
   //displayLink(linklist);
   solve(linklist, k);
   printf("\n");
   system("pause");
   return 0;
}
Status solve(Link head, int k) {
   int count=0;
   Link cur=head, pre=head;
   Lnode *tmp;
   //找到"尾结点"作为头结点的前一个结点
   while (pre->next != head)
       pre = pre->next;
   while (cur != cur->next) {
       count++;
       count %= k;
       //删除第 k 个结点
       if (count == 0) {
          printf("%d\n", cur->data);
          pre->next = cur->next;
          tmp = cur;
          cur = cur->next;
          free(tmp);
```

```
} else {
           pre = cur;
           cur = cur->next;
       }
   }
   printf("%d", cur->data);
   free(cur);
   return OK;
}
Status createLoopLink (Link head, int n) {
   Lnode *tmp;
   Lnode *rear;
   head->data = 1;
   rear = head;
   for (int i = 2; i <= n; i++) {
      tmp = (Lnode *) malloc(sizeof(Lnode));
      if (tmp == NULL)
          return ERROR;
      tmp->data = i;
      tmp->next = NULL;
      rear->next = tmp;
      rear = tmp;
   rear->next = head;
   return OK;
}
Status displayLink (Link head) {
   if (head == NULL)
       return ERROR;
   Link p=head;
   printf("%d", p->data);
   p = p->next;
   while(p) {
       printf("->%d", p->data);
       p = p->next;
   return OK;
}
```

## 六、测试和结果

## 1. (必做题)有序线性表的构造与合并

```
Input:
```

5 2 1 4 5 6 6 6 5 4 7 3 5

### **Output:**

linkList1: 1->2->4->5->6 linkList2: 3->4->5->6->7

merged linklist1&2: 1->2->3->4->4->5->5->5->6->6->7

```
Microsoft Windows [版本 10.0.19042.1288]
(c) Microsoft Corporation。保留所有权利。

D:\Documents\YNU文件及资料\大二上\课程相关\courses-of-2nd-year\data-structure\experiment 4>gcc -o 4-1 4-1.c

D:\Documents\YNU文件及资料\大二上\课程相关\courses-of-2nd-year\data-structure\experiment 4>4-1.exe

Create linkList1
Input the number of nodes to add:
5
Input integer data to save in each node
(each number ends with 'Enter' key or input in one line separating with space):
2 1 4 5 6
Create linkList2
Input integer data to save in each node
(each number of nodes to add:
6
Input integer data to save in each node
(each number ends with 'Enter' key or input in one line separating with space):
6 5 4 7 3 5
linkList1: 1->2->4->5->6
linkList2: 3->4->5->6->7
merged linklist2: 1->2->3->4->4->4->5->5->5->6->6->7
请按任意键继续. . .

D:\Documents\YNU文件及资料\大二上\课程相关\courses-of-2nd-year\data-structure\experiment 4>_■

**
```

### 2. (必做题)多项式的构造与相加

## Input:

```
createPoly(poly1, 2, 1, 2, 5, 6);
createPoly(poly2, 3, 1, 2, 1, 1, 1, 3);
```

## **Output:**

x^2+5x^6 +x+x^2+x^3 =x+2x^2+x^3+5x^6

```
D:\Documents\YNU文件及资料\大二上\课程相关\courses-of-2nd-year\data-structure\experiment 4>gcc -o 4-2 4-2.c

D:\Documents\YNU文件及资料\大二上\课程相关\courses-of-2nd-year\data-structure\experiment 4>4-2.exe
x 2+5x 6
x+x 2+x 3
=x+2x 2+x 3
=x+2x 2+x 3+5x 6
i请按任意键继续. . .

D:\Documents\YNU文件及资料\大二上\课程相关\courses-of-2nd-year\data-structure\experiment 4>_
```

## 3. (选做题)约瑟夫环

### Input:

## **Output:**

## 七、用户手册

## 1. (必做题)有序线性表的构造与合并

所有输入的数的范围都与 int 型一致。先输入要创建的第一个有序表中的元素个数,再依次输入各个元素数据域中 data 的值,以空格作为分隔;再输入要创建的第二个有序表中的元素个数,同样依次输入各个元素数据域中 data 的值,以空格作为分隔。

## 1. (必做题)多项式的构造与相加

此题为了函数的抽象通用性和低耦合性,将创建多项式的功能封装成了函数 Status createPoly(Link head, int num, ...),即使用以 head 为头结点的链表存储,参数 num 为要创建的多项式的项数,后面的参数依次为对应的系数、次数的交替(应有 2\*num 个)。

如 createPoly(poly1, 2, 1, 2, 5, 6)表示创建以 poly1 作为头结点存储的多项式,有 2 项,每一项的系数和指数分别为 1、2,5、6,即多项式 $\mathbf{x}^2$  + 5 $\mathbf{x}^6$ ,需要注意的是,系数、指数的参数列表中不能有指数相同的两项。

### 2. (选做题)约瑟夫环

输入的 n、k 均与 int 型范围保持一致。