第七次练习赛题解

A

难度	考点
1	模拟

问题分析

根据第一行获取的进制数n,将第二行输入按字符读入并模拟n进制数的转换即可。

参考代码

```
#include <stdio.h>
#include <ctype.h>

int main() {

   int n;
   char c;
   long long ans = 0;
   scanf("%d", &n);
   while ((c = getchar()) != EOF) {
       if (isdigit(c)) {
            ans = ans * n + c - '0';
       }
   }
   printf("%lld\n", ans);

   return 0;
}
```

В

难度	考点
1	代码基础

问题分析

考虑数据量较小,我们可以在输入后对数组遍历两次:第一次得到最大的总分,第二次依次输出总分和最大总分相等的学生信息。

参考代码

```
#include <stdio.h>
typedef struct node{//创建一个名为 'struct node' 的结构体
   char name[15];//定义成员
   int chinese;
   int math;
   int eng;
   int score;
}stuinf;
int main(){
   stuinf stu[10005];
   int i, j, max = 0;
   for(i = 0; scanf("%s", stu[i].name) != EOF; i++){
       scanf("%d%d%d", &stu[i].chinese, &stu[i].math, &stu[i].eng);
       /* 直接调用结构体内部的成员时, 我们使用 '.' 访问.
       而通过指针调用结构体成员时, 我们则需要使用 '->' 访问。
       因此, 该 scanf 函数可以等价于下面的写法:
       scanf("%d%d%d", &(stu + i)->chinese, &(stu + i)->math, &(stu + i)->eng);
       在该写法中, 我们使用了 '->' 访问指针 stu+i 指向的结构体元素成员 */
       stu[i].score = stu[i].chinese + stu[i].math + stu[i].eng;
       if(max < stu[i].score)</pre>
           max = stu[i].score;
   for(j = 0; j < i; j++)
       if(stu[j].score == max)
           printf("%s %d %d %d\n", stu[j].name, stu[j].chinese, stu[j].math,
stu[j].eng);
   return 0;
}
```

C

难度	考点
2	递归

问题分析

本题的关键在于发现待求解问题的递归性质。对于给定的长为n的序列,我们可以将其平均分成两个长度为 $\frac{n}{2}$ 的子序列(n为偶数),或者长度为 $\frac{n}{2}$ 和长度为 $\frac{n}{2}+1$ 的子序列,我们将包含n的子序列中所有的数减去 $\frac{n}{2}$,得到的新数列是之前包含1的子集,之后我们只需要考虑长为 $\frac{n}{2}$ 的问题的答案就行,递推关系如下 $f(n)=f(\frac{n}{2})+1$ 且 f(1)=1

```
#include<stdio.h>

int n;

int f(int n){
    if(n == 1)         return 1;
        return 1+f(n/2);
}

int main(){
    scanf("%d", &n);

    printf("%d", f(n));
    return 0;
}
```

D

难度	考点
2	循环控制

问题分析

这道问题的关键在于如何打印每一行前面的空格数,我们以高为16的树为例。

树最宽的地方是在第二部分的最后一行,长度为 $\frac{h}{2} \times 2 - 1 = h - 1 = 15$ 。

所以每一行前面的空格数最多为 $\frac{(h-1)-1}{2} = \frac{h}{2} - 1 = 7$ 。

对于前两个部分, 起始的第一行前都为7个空格, 随后每行前空格依次减1。

对于第三个部分,设d=(h/16) imes 2+1=3,前面的空格长度恒定为 $rac{h}{2}-1-rac{d-1}{2}=rac{h-(d+1)}{2}=6$ 。

```
* //前面7个空格

*** // 前面6个空格

*****

******

* //前面7个空格

*** //前面6个空格
```

```
#include<stdio.h>
#include<stdlib.h>
#include<string.h>
#include<math.h>
#define ll long long
int main()
   int h;
   scanf("%d",&h);;
   for(int i=1;i<=h/4;i++) //打印第一部分
       for(int j=1;j<=h/2-i;j++) putchar(' '); //前面的空格长度为h/2-i
       for(int j=1;j<=2*i-1;j++) putchar('*'); //*的长度为2*i-1
       putchar('\n');
   for(int i=1;i<=h/2;i++) //打印第二部分, 与第一部分类似
       for(int j=1;j<=h/2-i;j++) putchar(' ');</pre>
       for(int j=1;j<=2*i-1;j++) putchar('*');</pre>
       putchar('\n');
   }
   int d=(h/16)*2+1;
   for(int i=1;i<=h/4;i++) //打印第三部分
   {
       for(int j=1;j<=h/2-(d+1)/2;j++) putchar(' '); //前面的空格长度为h/2-(d+1)/2
       putchar('|');
       if(i!=h/4) for(int j=1;j<=d-2;j++) putchar(' '); //不是最后一行, 中间为空格
       if(i==h/4) for(int j=1;j<=d-2;j++) putchar('_'); //最后一行, 中间为_
       putchar('|');
       putchar('\n');
   // system("pause");
   return 0;
}
```

难度	考点
2	快速排序

问题分析

本题主要考查多条件的结构体快速排序,对于字符串的字典序排序其实可以直接调用strcmp函数,并不需要一个个字符判断。

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <stdlib.h>
typedef struct stu {
   char name[20];
   char id[10];//也可以用int类型读入学号,输出的时候使用%08d即可
   double sco;
} stu;
int cmp(const void *p1, const void *p2) {
   stu a = *(stu *) p1;
   stu b = *(stu *) p2;
   if (a.sco < b.sco)
       return 1;
   else if (a.sco > b.sco)
       return -1;
   else if (strcmp(a.id, b.id) < 0)</pre>
        return -1;
   else if (strcmp(a.id, b.id) > 0)
       return 1;
   else if (strcmp(a.name, b.name) > 0)
       return 1;
   else
       return -1;
}
int n;
stu stus[10000];
int main() {
   scanf("%d", &n);
   for (int i = 0; i < n; i++) {
        scanf("%s %s %lf", stus[i].name, stus[i].id, &stus[i].sco);
   qsort(stus, n, sizeof(stu), cmp);
   for (int i = 0; i < n; i++) {
```

```
printf("%s %s %.4f\n", stus[i].name, stus[i].id, stus[i].sco);
}
```

F

难度	考点
3	递归,搜索

问题分析

本题为图的连通块问题。

我们可以从任意一个水坑的地方开始搜索,每到达一个水坑位置就把它变为旱地,直到与它八连通的所有水坑位置 都变为旱地。

再重复上面的过程,直到所有格子都变为旱地为止,部分解析见代码。

```
#include<stdio.h>
#include<math.h>
#include<string.h>
#include<ctype.h>
#include<stdlib.h>
void dfs(int x,int y);
int N,M;
char field[110][110];
int main()
   scanf("%d%d",&N,&M);//输入field的大小
   for(int v=0; v<N; v++)</pre>
        scanf("%s",field[v]);
   int res=0;
   for(int i=0;i<N;i++)</pre>
        for(int j=0;j<M;j++)</pre>
            if(field[i][j]=='W')
            {
                dfs(i,j);//遇见一个水坑,就去找它周围八个方向有没有水池
                res++; // 当搜索完成时, 代表无联通, 答案加1
            }
        }
```

```
printf("%d",res);
   return 0;
}
void dfs(int x,int y)
{
   field[x][y]='*';//搜过的位置直接赋值为*,旱地。
   for(int dx=-1;dx<=1;dx++)//分别代表八个方向
   {
       for(int dy=-1;dy \le 1;dy++)
          int nx=x+dx;int ny=y+dy;//注意判断边界条件,不要超出园子的范围
          if(nx>=0&&nx<N&&ny>=0&&ny<M&&field[nx][ny]=='W')//如果在给定的field中找到另一个
水池,再对这个水池周围继续进行dfs
          {
              dfs(nx,ny);
          }
      }
   }
   return; //尽可能完成全部的搜索之后再返回,不要提前返回
}
```

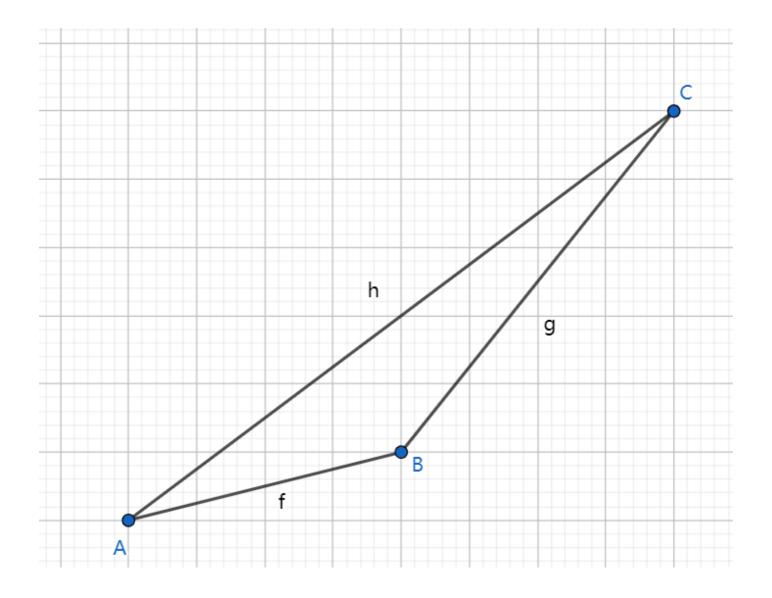
G

难度	考点
3	快排,结构体

问题分析

朴素的做法是枚举所有的点对并计算斜率,求其中的最大值。这种方法的时间复杂度是 $O(n^2)$ 及需要进行 n^2 次左右的计算,在本题的数据范围中,最多需要 1×10^{10} 次,而一般情况下1s内所能进行的运算次数在 10^7-10^8 左右,显然会TLE,那我们能不能在O(nlogn)的复杂度情况下解决这个问题呢?

我们考虑最大斜率产生的条件,如下图所示,任取三个点,我们会得到三条可能存在最大斜率的直线,显然,h的斜率是介于f和g之间的,所以最大斜率只可能在横坐标相邻的两点之间产生(题目中保证了横坐标都不相同),所以我们只需将所有点按横坐标排序,依次计算相邻两点的斜率,从中选取最大值即可,采用qsort的话时间复杂度就可以降为nlogn。



```
#include<stdio.h>
#include<stdlib.h>
#include<string.h>
#include<math.h>
#define ll long long
typedef struct Node
   int x,y;
}Node; //定义结构体Node
Node node[500010];
int cmp(const void *a,const void *b) //定义以横坐标排序的cmp
   Node A=(*(Node *)a), B=(*(Node *)b);
   if(A.x<B.x) return -1;
   if(A.x>B.x) return 1;
   return 0;
}
int main()
```

```
{
   int n;
   scanf("%d",&n);
   for(int i=1;i<=n;i++)
       scanf("%d%d",&node[i].x,&node[i].y);
   qsort(node+1,n,sizeof(Node),cmp); //因为数组下标是从第1位开始存的, 所以qsort中node+1
   double k=-0x7ffffffff;
   //0x7ffffffff=2^31-1=2147483647是16进制表示方法,此处也可以设置成理论最小斜率-10^7
   for(int i=1;i<n;i++)</pre>
   {
       int cx=node[i+1].x-node[i].x;
       int cy=node[i+1].y-node[i].y;
       double t=(double)cy/(double)cx; //计算相邻两点的斜率
       if(t>k) k=t; //更新最大斜率
   printf("%.31f",k);
   return 0;
}
```

H 多项式相乘

难度	考点
4	链表

本题参考思路已经在hint中给出,使用链表并借助两个指针来实现多项式每项两两相乘。两个指针中有一个指针固定,另一个指针进行遍历,遍历完后再移动固定的指针,直到两个指针都遍历到多项式末尾,插入元素时注意保持结果的有序性。和C4的多项式相加一样,本题的多项式指数可能非常大,因此不能使用下标来存储指数数据。本题也有同学使用数组,最后将结果进行排序,这种方法的正确性是显然的。但链表相比数组,插入和删除有更高的效率,并无需最后对链表进行排序。

```
#include<stdlib.h>
#include<stdlib.h>
typedef struct Node *Poly;
struct Node
{
    long long coe; //系数
    long long exp; //指数
    Poly next;
};
Poly p,ps,p1,p2,ps1,ps2,t,end,q;
int n,m;//项数
long long x,y;
int main() {
    scanf("%d %d",&n,&m);
    p1 = (Poly)malloc(sizeof(struct Node));
```

```
p2 = (Poly)malloc(sizeof(struct Node));
p1->next = NULL;
p2->next = NULL;
ps=p1;
Poly newPoly;
//输入
for (int i = 0; i < n; i++)
    scanf("%lld %lld", &x, &y);
    newPoly = (Poly)malloc(sizeof(struct Node));
    newPoly->coe = x;
    newPoly->exp = y;
    newPoly->next = NULL;
    ps->next = newPoly;
    ps=ps->next;
}
ps=p2;
for (int i = 0; i < m; i++)
    scanf("%lld %lld", &x, &y);
    newPoly = (Poly)malloc(sizeof(struct Node));
    newPoly->coe = x;
    newPoly->exp = y;
    newPoly->next = NULL;
    ps->next = newPoly;
    ps=ps->next;
p = (Poly)malloc(sizeof(struct Node));
p->next = NULL;
ps1=p1->next;
ps2=p2->next;
end=p;
int flag=1;//判断是否第一个结点
while (ps1 != NULL)
{
    ps2=p2->next;
    while (ps2 != NULL)
    {
        long long c, e;
        c = ps1->coe * ps2->coe;
        e = ps1->exp + ps2->exp;
        if (flag)
        {
            flag = 0;
            t = (Poly)malloc(sizeof(struct Node));
            t->coe = c;
            t->exp = e;
            t->next = NULL;
```

```
end->next = t;
                end = end->next;
            }
            else
            {
                q = p;
                //遍历出插入位置
                while (q-\text{-}next != NULL&&q-\text{-}next-\text{-}exp > e)
                    q = q->next;
                if (q->next!=NULL&&q->next->exp == e) //合并
                    if (q->next->coe+c==0) //删掉系数为0的项
                        q->next = q->next->next;
                    }
                    else{
                        q->next->coe=q->next->coe+c;
                    }
                }
                else
                    t = (Poly)malloc(sizeof(struct Node));
                    t->coe = c;
                    t->exp = e;
                    t->next = q->next;
                    q->next = t;
                }
            }
            ps2=ps2->next;
        ps1=ps1->next;
    }
   //输出
   ps=p->next;
   while (ps != NULL)
        printf("%lld %lld ", ps->coe, ps->exp);
        ps=ps->next;
   }
}
```

I 结构体大练习

难度	考点
4	结构体、结构体指针

题目解析

本题按照题目要求完成每步操作即可,注意插入操作时若移动结构体内容会因操作数过多导致TLE,因此本题提供两种做法,示例代码 1 为使用结构体指针的做法,实例代码 2 为移动结构体数组下标的做法。

示例代码 1

```
#include<stdio.h>
#include<string.h>
#include<stdlib.h>
#include<math.h>
#include<ctype.h>
typedef struct Stu{
   char name[55];
   int id;
   char gender[10];
   long long phone;
   struct Stu *next;//
}stu,*stulink;//定义结构体和结构体的指针类型
int main()
   int n,m,i,j,a,id;
   long long phone new;
   scanf("%d %d",&n,&m);
   stulink now=(stulink)malloc(sizeof(stu)),newstu,endstu;//创建初始空间
   stulink start=now;//定义链表开始节点
   scanf("%s %d %s %lld",now->name, &now->id, now->gender, &now->phone);//读入初始变量
   now->next=NULL; //注意未使用的指针应当在定义时指向NULL
   for(i=1;i<n;i++)
       newstu=(stulink)malloc(sizeof(stu));//申请结构体空间
       newstu->next=NULL;
       now->next=newstu;//在链表末尾添加节点
       now=newstu;
       scanf("%s %d %s %lld",now->name, &now->id, now->gender, &now->phone);
   endstu=now;
   for(i=0;i<m;i++)</pre>
       scanf("%d",&a);
       if(a==1)//在链表末尾添加节点
           newstu=(stulink)malloc(sizeof(stu));
```

```
newstu->next=NULL;
           now=start;
           while(now->next!=NULL)//查找链表末尾节点
               now=now->next;
           now->next=newstu;
           scanf("%s %d %s %lld",newstu->name, &newstu->id, newstu->gender, &newstu-
>phone);
           n++;
       }
       else if(a==2)//修改联系方式
           scanf("%d %lld",&id,&phone_new);
           now=start;
           while(now!=NULL&&now->id!=id)//查找指定节点
               now=now->next;
           now->phone=phone_new;
       else if(a==3)//删除指定节点
       {
           scanf("%d",&id);
           if(start->id==id)//如果需要删除的是开始节点,需要处理start指向的节点
           {
               start=start->next;
               n--;
               continue;
           now=start;
           while(now->next!=NULL&&now->next->id!=id)//找到指定节点的前一节点
           {
               now=now->next;
           now->next=now->next->next;//将前一节点的链接跳过需要删除的节点,实现删除目的
           n--;
       else if(a==4)//插入节点
           newstu=(stulink)malloc(sizeof(stu));
           newstu->next=NULL;
           scanf("%s %d %s %lld",newstu->name, &newstu->id, newstu->gender, &newstu-
>phone);
           scanf("%d",&id);
           now=start;
           while(now!=NULL&&now->id!=id)//找到指定节点
           {
               now=now->next;
```

```
}
newstu->next=now->next;//将新生成的节点指向指定节点的下一节点,指定节点指向新生成的节点,实现插入目的
now->next=newstu;
n++;
}

now=start;
for(i=0;i<n;i++)//按顺序输出
{
    printf("%s %d %s %lld\n",now->name, now->id, now->gender, now->phone);
    now=now->next;
}
return 0;
}
```

示例代码 2

```
#include<stdio.h>
#include<string.h>
#include<stdlib.h>
#include<math.h>
#include<ctype.h>
typedef struct Stu{
   char name[55];
   int id;
   char gender[10];
   long long phone;
}stu;//定义结构体
int main()
{
   stu info[15055];//定义结构体数组
   int n,m,i,j,k,a,id,in[15055];//in存储结构体数组下标
   long long phone new;
   scanf("%d %d",&n,&m);
   for(i=0;i<15055;i++) in[i]=-1;//将不使用的下标置为-1
   for(i=0;i<n;i++)
       scanf("%s %d %s %lld",info[i].name, &info[i].id, info[i].gender
,&info[i].phone);//保存初始数据和下标
       in[i]=i;
   }
   for(i=0;i<m;i++)
```

```
scanf("%d",&a);
       if(a==1)//在末尾插入节点
           scanf("%s %d %s %lld", info[n].name, &info[n].id, info[n].gender
,&info[n].phone);
           in[n]=n;
           n++;
       else if(a==2)//修改手机号
           scanf("%d %lld",&id,&phone_new);
           for(j=0;j<n;j++)
               if(info[j].id==id)
                  info[j].phone=phone_new;
                  break;
               }
           }
       }
       else if(a==3)//删除节点
       {
           scanf("%d",&id);
           for(j=0;j<n;j++)
           {
               if(in[j]!=-1&&info[in[j]].id==id)//查找节点时需要保证下标不是-1的条件在前,避
免数组越界
               {
                  in[j]=-1;//将需要删除的节点下标改为-1,标记为不使用的节点
                  break;
               }
           }
       }
       else if(a==4)//在指定节点后插入节点
       {
           scanf("%s %d %s %lld",info[n].name, &info[n].id, info[n].gender
,&info[n].phone);
           scanf("%d",&id);
           for(j=0;j<n;j++)//查找指定节点
           {
               if(in[j]!=-1&&info[in[j]].id==id) break;
           for(k=n; k>j+1; k--)
           {
               in[k]=in[k-1];//将指定节点后的所有下标向后移动一位
           in[j+1]=n;//插入下标
           n++;
```

```
}

for(i=0;i<15055;i++)//按顺序输出所有下标不是-1的节点
{
    if(in[i]!=-1) printf("%s %d %s %lld\n",info[in[i]].name, info[in[i]].id,
info[in[i]].gender ,info[in[i]].phone);
}
return 0;
}
```

J来种树吧

| 难度 | 考点 | | 5 | 二叉树 |

题目分析

本题是典型的"二叉树模型",其中前序遍历,中序遍历,后序遍历在以二叉树为基础的数据结构中十分常用。

二叉树模型在C语言中的结构如下:

```
struct treeNode {
   int value;
   struct treeNode *left;
   struct treeNode *right;
};
```

关于如何将输入表示成二叉树, 有两种方式:

- 1. 采取"队列"的数据结构,每当新增一个节点,将节点加入队尾,并连接在队首的左节点/右节点上,当队首节 点的左右均有连接时,将其移出队列,从而第二个节点成为队首,直到全部输入结束。
- 2. 通过观察发现, 节点 i 一定连接在节点 i/2 上。

关于如何正确输出二叉树,采用的方式是递归,递归的详细步骤在题目中已经表示的较为明确,结合示例代码即可。

示例代码1(队列)

```
#include <stdio.h>

struct treeNode {
   int value;
   struct treeNode *left;
   struct treeNode *right;
};
```

```
struct treeNode queue[1 << 15];</pre>
void pre_order(struct treeNode* node);
void mid_order(struct treeNode* node);
void post_order(struct treeNode* node);
int main()
    int n = 0, i = 0, j = 0;
   scanf("%d", &n);
   scanf("%d", &queue[0].value);
    for (i = 1; i < (1 << n) - 1; i++) {
        scanf("%d", &queue[i].value);
        if (queue[j].left == NULL) {
            queue[j].left = &queue[i];
        else if (queue[j].right == NULL) {
            queue[j].right = &queue[i];
            j++;
        }
    }
    struct treeNode* base = &queue[0];
   pre_order(base);
   printf("\n");
   mid_order(base);
   printf("\n");
   post_order(base);
   printf("\n");
   return 0;
}
void pre_order(struct treeNode* node)
{
   printf("%d ", node->value);
   if (node->left != NULL) {
        pre_order(node->left);
    }
    if (node->right != NULL) {
        pre_order(node->right);
    }
   return;
}
void mid order(struct treeNode* node)
{
    if (node->left != NULL) {
        mid_order(node->left);
```

```
printf("%d ", node->value);
   if (node->right != NULL) {
        mid_order(node->right);
    }
   return;
}
void post order(struct treeNode* node)
{
   if (node->left != NULL) {
        post_order(node->left);
   }
   if (node->right != NULL) {
        post_order(node->right);
   }
   printf("%d ", node->value);
   return;
}
```

示例代码2(找规律)

```
#include<stdio.h>
#include<stdlib.h>
#include<string.h>
#include<ctype.h>
#include<math.h>
typedef struct IN{
   int num;
    int left;
    int right;
}In;
In in[1111];
void front(int i)
    printf("%d ",in[i].num);
    if(in[i].left!=-1) front(in[i].left);
    if(in[i].right!=-1) front(in[i].right);
   return;
}
void mid(int i)
    if(in[i].left!=-1) mid(in[i].left);
    printf("%d ",in[i].num);
```

```
if(in[i].right!=-1) mid(in[i].right);
    return;
}
void back(int i)
    if(in[i].left!=-1) back(in[i].left);
    if(in[i].right!=-1) back(in[i].right);
    printf("%d ",in[i].num);
    return;
}
int main()
    int n,i,j;
    scanf("%d",&n);
    n=pow(2,n)-1;
    for(i=1;i<=n;i++)
        scanf("%d",&in[i].num);
        in[i].left=-1;
        in[i].right=-1;
        j=i/2;
        if(j*2==i) in[j].left=i;
        else in[j].right=i;
    }
    front(1);
    printf("\n");
    mid(1);
    printf("\n");
    back(1);
    return 0;
}
```

к 一定要有一位巫妖王

| 难度 | 考点 | | 循环链表 | 6 |

题目分析

本题的模型为循环遍历的模型,可以采用的方式为构建一个链表并首尾相接,使链表能够如题目所述一般构成一个圈,从而能实现对数据的循环遍历以及删除操作,之后的逻辑过程较为清晰。

示例代码

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
struct Node
   char name[35];
   struct Node* next;
};
int main()
{
   int n = 0, m = 0, k = 0;
   scanf("%d%d%d", &n, &m, &k);
   struct Node* head, * tail, * pre;
   head = (struct Node*)malloc(sizeof(struct Node));
   head->next = NULL;
   tail = head;
   for (int i = 0; i < n; i++) {
        scanf("%s", tail->name);
        pre = tail;
       tail = (struct Node*)malloc(sizeof(struct Node));
        tail->next = NULL;
        pre->next = tail;
    }
   pre->next = head;
   free(tail);
   for (int i = 1; i < m; i++) {
       pre = pre->next;
    }
   tail = pre;
   while (pre->next != pre) {
        for (int i = 0; i < k; i++) {
           pre = tail;
           tail = tail->next;
        }
        pre->next = tail->next;
       free(tail);
       tail = pre;
    }
   puts(pre->name);
   free(pre);
   return 0;
}
```

扩展

本题的原型是"约瑟夫环"模型,关于该模型,在数学上的求解方式为构造一个递推式,并求得封闭表达式。关于此模型,有兴趣的同学可以自行研究,此处不予叙述。