

《数据结构》上机作业

注意：以下作业文件名命名格式为：“学号姓名”+“程序名”，在规定的时间内交到指定的位置。

1. 将下面两个 C 语言程序在 VC++ 下调试通过并完成以下任务。

程序一：

```
/* algo1-0-1.c 计算  $1-1/x+1/x*x\cdots$  */
#include<stdio.h>
#include<sys/timeb.h>
void main()
{
    struct timeb t1,t2;
    long t;
    double x,sum=1,sum1;
    int i,j,n;
    printf("请输入 x n: ");
    scanf("%lf%d",&x,&n);
    ftime(&t1); /* 求得当前时间 */
    for(i=1;i<=n;i++)
    {
        sum1=1;
        for(j=1;j<=i;j++)
            sum1=-sum1/x;
        sum+=sum1;
    }
    ftime(&t2); /* 求得当前时间 */
    t=(t2.time-t1.time)*1000+(t2.millitm-t1.millitm); /* 计算时间差 */
    printf("sum=%lf 用时%d 毫秒\n",sum,t);
}
```

程序二：

```
/* algo1-0-2.cpp 计算  $1-1/x+1/x*x\cdots$  的更快捷的算法 */
#include<stdio.h>
#include<sys/timeb.h>
void main()
{
    struct timeb t1,t2;
    long t=0;
    double x,sum1=1,sum=1;
```

```

int i,n;
printf("请输入 x n: ");
scanf("%lf%d",&x,&n);
ftime(&t1); /* 求得当前时间 */
for(i=1;i<=n;i++)
{
    sum1=-sum1/x;
    sum+=sum1;
}
ftime(&t2); /* 求得当前时间 */
t=(t2.time-t1.time)*1000+(t2.millitm-t1.millitm); /* 计算时间差 */
printf("sum=%lf 用时%d 毫秒\n",sum,t);
}

```

(1) 对每个程序，在 x 相同的情况下变换 n 值（如： $n=10, n=100, n=1000, n=2000, n=5000, n=10000, \dots$ ），在任何一个字处理软件中自行设计一个表格，记录、比较程序运行时间的差别。比较在相同的条件下（ x 和 n 相同）程序一和程序二执行时间的差别；

(2) 将 C 程序中“求当前时间”的语句去除，改为在循环体中增加一个计数器，记录其执行次数。比较在相同的条件下（ x 和 n 相同）两个算法的循环执行次数。将结果记录在自行设计的表中。

将以上记录表保存为：学号+姓名+“algo1-0 实验报告”，提交。

2. 编写一个程序 algo1-1.cpp, 计算 $i! \times 2^i$ ($i=0, 1, \dots, n-1$) 的值并分别存入数组 $a[\text{NUM}]$ 的各个分量中 ($0! \times 2^0$ 存入 $a[0]$, $1! \times 2^1$ 存入 $a[1]$, $2! \times 2^2$ 存入 $a[2]$, \dots)。假设计算机中允许的整数最大值为 MAXINT, 则当对某个 n , $n! \times 2^n > \text{MAXINT}$ 时, 应停止计算, 结束程序。

3. 选做题：设计一个程序 algo1-2.cpp, 输出所有小于等于 n (n 为一个大于 2 的正整数) 的素数。要求：(1) 每行输出 10 个素数 (2) 尽可能采用较优的算法。

4. 下面是线性表的顺序存储结构定义和基本操作函数（见学院网上教学《数据结构》课程中的 HW4-S.rar 文件），请编写一个主程序，调用 bo2-1.c 中的基本操作函数完成如下功能：

- (1) 初始化顺序表 L；
- (2) 依次采用尾插法插入 a,b,c,d,e 元素；
- (3) 输出顺序表 L；
- (4) 输出顺序表 L 长度；
- (5) 输出顺序表 L 的第 3 个元素；
- (6) 在第 4 个元素位置上插入 'f' 元素；

- (7) 输出顺序表 L;
- (8) 删除 L 的第 3 个元素;
- (9) 输出顺序表 L;
- (10) 释放顺序表 L。

提示：根据下列给出的源代码建立两个头文件和一个 c 文件，自己编写实现指定功能的 main 函数，具体过程如下：

首先，在磁盘上建立一个文件夹，如：“学号姓名+ZY4”，在其下建立以下文件：

(1)用以下源代码建立头文件“c1.h”（该文件中包含《数据结构》中常用常量的定义）

```
/* c1.h (程序名) */
#include<string.h>
#include<ctype.h>
// #include<malloc.h>      /* malloc()等 */
#include<limits.h>         /* INT_MAX 等 */
#include<stdio.h>          /* EOF(=^Z 或 F6),NULL */
#include<stdlib.h>         /* atoi() */
// #include<io.h>          /* eof() */
#include<math.h>           /* floor(),ceil(),abs() */
// #include<process.h>     /* exit() */
/* 函数结果状态代码 */
#define TRUE 1
#define FALSE 0
#define OK 1
#define ERROR 0
#define INFEASIBLE -1
/* #define OVERFLOW -2 因为在 math.h 中已定义 OVERFLOW 的值为 3,故去掉此行 */
typedef int Status; /* Status 是函数的类型,其值是函数结果状态代码,如 OK 等 */
typedef int Boolean; /* Boolean 是布尔类型,其值是 TRUE 或 FALSE */
```

(2)用以下源代码建立头文件“c2-1.h”（该文件是线性表的顺序存储结构定义）

```
/* c2-1.h 线性表的动态分配顺序存储结构 */
#define LIST_INIT_SIZE 10 /* 线性表存储空间的初始分配量 */
#define LISTINCREMENT 2 /* 线性表存储空间的分配增量 */
typedef struct
{
    ElemType *elem; /* 存储空间基址 */
    int length; /* 当前长度 */
    int listsize; /* 当前分配的存储容量(以 sizeof(ElemType)为单位) */
} SqList;
```

(3)用以下源代码建立文件“bo2-1.c”(该文件包含线性表的顺序存储结构的基本操作函数)

```
/* bo2-1.c 顺序表示的线性表(存储结构由 c2-1.h 定义)的基本操作(12 个) */
Status InitList(SqList *L) /* 算法 2.3 */
{ /* 操作结果：构造一个空的顺序线性表 */
    (*L).elem=(ElemType*)malloc(LIST_INIT_SIZE*sizeof(ElemType));
    if(!(*L).elem)
        exit(OVERFLOW); /* 存储分配失败 */
    (*L).length=0; /* 空表长度为 0 */
    (*L).listsize=LIST_INIT_SIZE; /* 初始存储容量 */
    return OK;
}

Status DestroyList(SqList *L)
{ /* 初始条件：顺序线性表 L 已存在。操作结果：销毁顺序线性表 L */
    free((*L).elem);
    (*L).elem=NULL;
    (*L).length=0;
    (*L).listsize=0;
    return OK;
}

Status ClearList(SqList *L)
{ /* 初始条件：顺序线性表 L 已存在。操作结果：将 L 重置为空表 */
    (*L).length=0;
    return OK;
}

Status ListEmpty(SqList L)
{ /* 初始条件：顺序线性表 L 已存在。操作结果：若 L 为空表，则返回 TRUE，否则
返回 FALSE */
    if(L.length==0)
        return TRUE;
    else
        return FALSE;
}

int ListLength(SqList L)
{ /* 初始条件：顺序线性表 L 已存在。操作结果：返回 L 中数据元素个数 */
    return L.length;
}
```

```
}
```

```
Status GetElem(SqList L,int i,ElemType *e)
```

```
{ /* 初始条件：顺序线性表 L 已存在， $1 \leq i \leq \text{ListLength}(L)$  */
```

```
/* 操作结果：用 e 返回 L 中第 i 个数据元素的值 */
```

```
if(i<1||i>L.length)
```

```
    exit(ERROR);
```

```
*e=*(L.elem+i-1);
```

```
return OK;
```

```
}
```

```
int LocateElem(SqList L,ElemType e,Status(*compare)(ElemType,ElemType))
```

```
{ /* 初始条件：顺序线性表 L 已存在，compare()是数据元素判定函数(满足为 1,否则为 0) */
```

```
/* 操作结果：返回 L 中第 1 个与 e 满足关系 compare()的数据元素的位序。 */
```

```
/* 若这样的数据元素不存在，则返回值为 0。算法 2.6 */
```

```
ElemType *p;
```

```
int i=1; /* i 的初值为第 1 个元素的位序 */
```

```
p=L.elem; /* p 的初值为第 1 个元素的存储位置 */
```

```
while(i<=L.length&&!compare(*p++,e))
```

```
    ++i;
```

```
if(i<=L.length)
```

```
    return i;
```

```
else
```

```
    return 0;
```

```
}
```

```
Status PriorElem(SqList L,ElemType cur_e,ElemType *pre_e)
```

```
{ /* 初始条件：顺序线性表 L 已存在 */
```

```
/* 操作结果：若 cur_e 是 L 的数据元素，且不是第一个，则用 pre_e 返回它的前驱，*/
```

```
/* 否则操作失败，pre_e 无定义 */
```

```
int i=2;
```

```
ElemType *p=L.elem+1;
```

```
while(i<=L.length&&*p!=cur_e)
```

```
{
```

```
    p++;
```

```
    i++;
```

```
}
```

```
if(i>L.length)
```

```
    return INFEASIBLE;
```

```

else
{
    *pre_e=--p;
    return OK;
}
}

```

```

Status NextElem(SqList L,ElemType cur_e,ElemType *next_e)

```

```

{ /* 初始条件：顺序线性表 L 已存在 */
    /* 操作结果：若 cur_e 是 L 的数据元素，且不是最后一个，则用 next_e 返回它的
    后继， */
    /* 否则操作失败，next_e 无定义 */
    int i=1;
    ElemType *p=L.elem;
    while(i<L.length&&*p!=cur_e)
    {
        i++;
        p++;
    }
    if(i==L.length)
        return INFEASIBLE;
    else
    {
        *next_e=++p;
        return OK;
    }
}

```

```

Status ListInsert(SqList *L,int i,ElemType e) /* 算法 2.4 */

```

```

{ /* 初始条件：顺序线性表 L 已存在， $1 \leq i \leq \text{ListLength}(L)+1$  */
    /* 操作结果：在 L 中第 i 个位置之前插入新的数据元素 e，L 的长度加 1 */
    ElemType *newbase,*q,*p;
    if(i<1||i>(*L).length+1) /* i 值不合法 */
        return ERROR;
    if((*L).length>=(*L).listsize) /* 当前存储空间已满,增加分配 */
    {
        newbase=(ElemType
*)realloc((*L).elem,((*L).listsize+LISTINCREMENT)*sizeof(ElemType));
        if(!newbase)
            exit(OVERFLOW); /* 存储分配失败 */
        (*L).elem=newbase; /* 新基址 */
    }
}

```

```

        (*L).listsize+=LISTINCREMENT; /* 增加存储容量 */
    }
    q=(*L).elem+i-1; /* q 为插入位置 */
    for(p=(*L).elem+(*L).length-1;p>=q;--p) /* 插入位置及之后的元素右移 */
        *(p+1)=*p;
    *q=e; /* 插入 e */
    ++(*L).length; /* 表长增 1 */
    return OK;
}

Status ListDelete(SqList *L,int i,ElemType *e) /* 算法 2.5 */
{ /* 初始条件：顺序线性表 L 已存在，1≤i≤ListLength(L) */
    /* 操作结果：删除 L 的第 i 个数据元素，并用 e 返回其值，L 的长度减 1 */
    ElemType *p,*q;
    if(i<1||i>(*L).length) /* i 值不合法 */
        return ERROR;
    p=(*L).elem+i-1; /* p 为被删除元素的位置 */
    *e=*p; /* 被删除元素的值赋给 e */
    q=(*L).elem+(*L).length-1; /* 表尾元素的位置 */
    for(++p;p<=q;++p) /* 被删除元素之后的元素左移 */
        *(p-1)=*p;
    (*L).length--; /* 表长减 1 */
    return OK;
}

Status ListTraverse(SqList L,void(*vi)(ElemType*))
{ /* 初始条件：顺序线性表 L 已存在 */
    /* 操作结果：依次对 L 的每个数据元素调用函数 vi()。一旦 vi()失败，则操作失败 */
    /*          vi()的形参加'&', 表明可通过调用 vi()改变元素的值 */
    ElemType *p;
    int i;
    p=L.elem;
    for(i=1;i<=L.length;i++)
        vi(p++);
    printf("\n");
    return OK;
}

```

(4)请你自己编写“main2-1.c”，在其中编写 main 函数，调用 bo2-1.c 中定义的基本函数来实现题目 4 要求的功能（以下是“main2-1.c”的程序框架）。

```

/* main2-1.c 检验 bo2-1.c 的主程序 */
#include "c1.h"
typedef char ElemType;
#include "c2-1.h"
#include "bo2-1.c"

int main()
{   SqList L;
    ElemType e,a[5]={'a','b','c','d','e'};
    int i,j;

    printf("初始化 L 前: L.elem=%p L.length=%d L.listsize=%d\n",L.elem,L.length,
L.listsize);

    /*(1) 初始化顺序表 L; */
    i=InitList(&L);
    printf("初始化 L 后: L.elem=%p L.length=%d L.listsize=%d\n",L.elem,L.length,
L.listsize);

    /*(2)依次采用尾插法插入 ' a' , ' b' , ' c' , ' d' , ' e' 元素; */
    for(j=1;j<=5;j++)
        i=ListInsert(&L,j,a[j-1]);

    //在此编写上机题目 4 要求实现的其它功能!
    /*(3)输出顺序表 L; */

    /*(4)输出顺序表 L 长度; */

    /*(5)输出顺序表 L 的第 3 个元素; */

    /*(6)在第 4 个元素位置上插入 'f'元素; */

    /*(7)输出顺序表 L; */

    /*(8)删除 L 的第 3 个元素; */

    /*(9)输出顺序表 L; */

    /*(10)释放顺序表 L。*/

    return(1);
}

```


}

5. 在给定的框架 main2-2.c（见学院网上教学《数据结构》课程中的 HW5-S.rar 文件）中，补充完成单链表的各种基本运算，并在此基础上设计一个主程序完成如下功能：

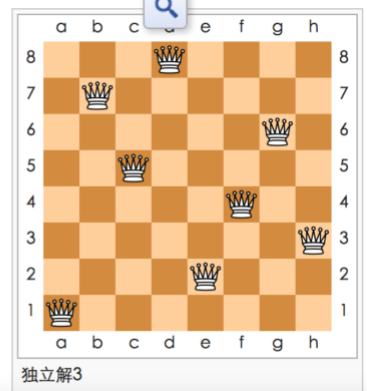
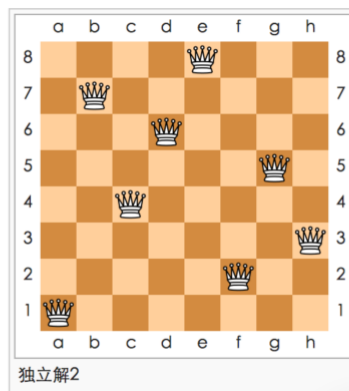
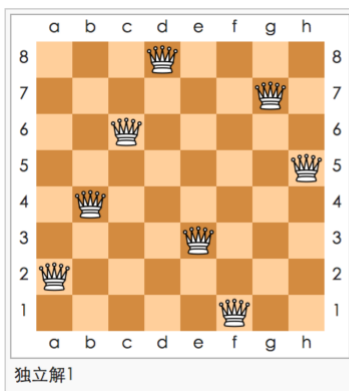
- (1) 初始化单链表 L；
- (2) 依次采用头插法插入 1,2,3,4,5 元素；
- (3) 输出单链表 L；
- (4) 输出单链表 L 长度；
- (5) 输出单链表 L 的第 3 个元素；
- (6) 在第 4 个元素位置上插入 888 元素；
- (7) 输出单链表 L；
- (8) 删除 L 的第 3 个元素；
- (9) 输出单链表 L；
- (10) 释放单链表 L。

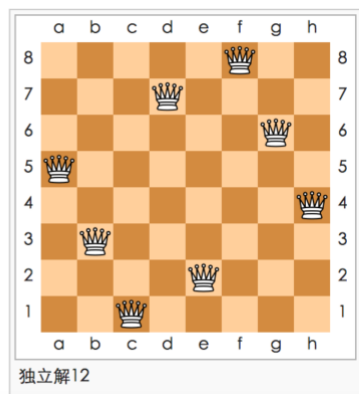
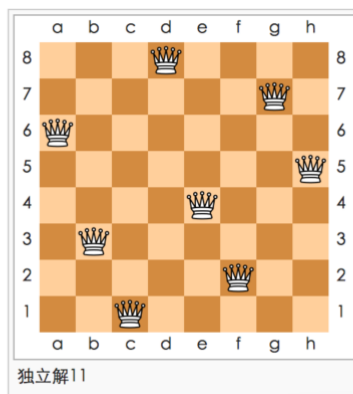
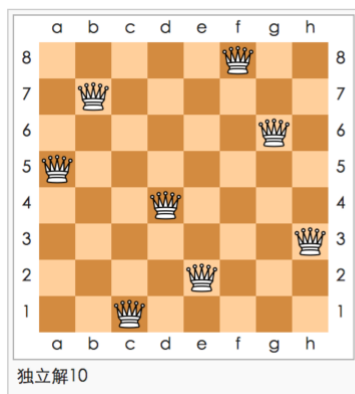
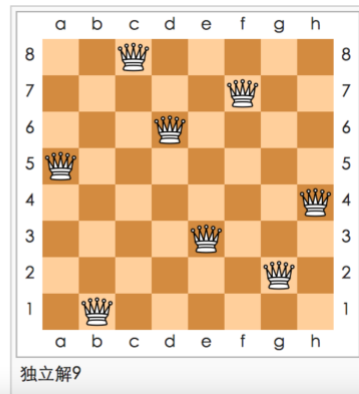
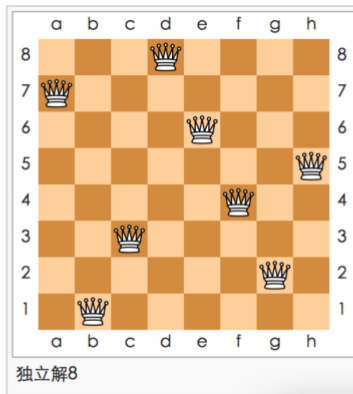
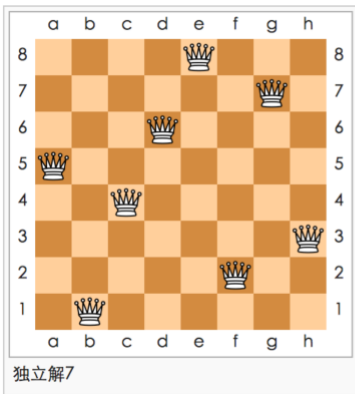
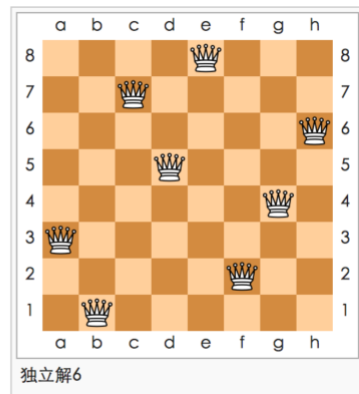
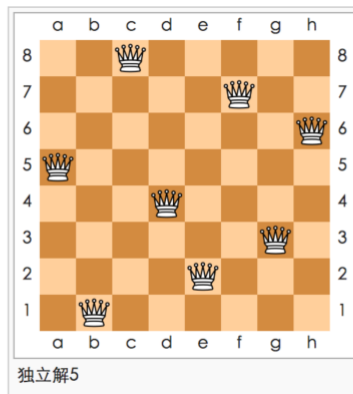
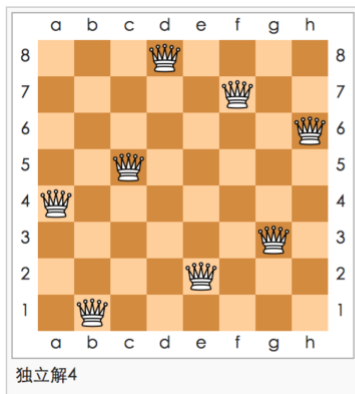
6. 设计一个程序 algo2-3.c, 设计一个包含 n 个元素的带头结点的循环单链表，不调用教材中提及的基本运算，自己编写完整的程序将其逆序，要求输出逆序前后的序列。

7. 设计一个程序 algo3-1.c, 求解 N 皇后问题($N=3\sim 8$)。可使用循环或递归方法；尽可能使用图形界面演示 N 皇后的各种摆放方案。

提示：八皇后问题是一个以国际象棋为背景的问题：如何能够在 8×8 的国际象棋棋盘上放置八个皇后，使得任何一个皇后都无法直接吃掉其他的皇后？为了达到此目的，任两个皇后都不能处于同一条横行、纵行或斜线上。八皇后问题可以推广为更一般的 n 皇后摆放问题：这时棋盘的大小变为 $n\times n$ ，而皇后个数也变成 n。当且仅当 $n=1$ 或 $n\geq 4$ 时问题有解。

八皇后问题一共有 92 个互不相同的解。如果将旋转和对称的解归为一种的话，则一共有 12 个独立解，具体如下：





8. 设计一个程序 algo5-1.c, 将数组 $A[n]$ 的两段数据对换, 两段数据的下标分别为: p_0, p_1 与 p_2, p_3 , 且 $0 \leq p_0 \leq p_1 < p_2 \leq p_3 \leq n-1$ 。要求程序使用的附加空间与 n 无关。

9. 设计一个程序 algo6-1.c, 实现二叉树的各种运算, 并实现中序遍历二叉树的非递归算法以及先序、中序和后序遍历的递归算法。

10. 设计一个程序 algo9-1.c, 输出在顺序表 $\{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10\}$ 中采用二分查找法查找关键字 9 的过程。

11. 奇偶交换排序如下所述: 第一趟对所有奇数 i , 将 $a[i]$ 和 $a[i+1]$ 进行比较; 第二趟对所有的偶数 i , 将 $a[i]$ 和 $a[i+1]$ 进行比较, 若 $a[i] > a[i+1]$, 则将两者交换, 第三趟对奇数 i ; 第四趟对偶数 i , \dots , 依次类推直至整个文件有序为止。设计一个程序

algo10-1.cpp 实现奇偶排序算法。