

第一次上机解题报告

15081070 张雨任

一、A 题

1. 题目代号与评测记录序号: {A249034}

2. 代码:

```
1  #include <iostream>
2  using namespace std;
3  void swap1(int,int);
4  void swap2(int&,int&);
5  void swap3(int*,int*);
6  int main()
7  {
8      int a,b,aa,bb;
9      while(cin>>a){
10         cin>>b;
11         aa=a;bb=b;
12         swap1(aa,bb);
13         cout<<aa<<" "<<bb<<endl;
14         aa=a;bb=b;
15         swap2(aa,bb);
16         cout<<aa<<" "<<bb<<endl;
17         aa=a;bb=b;
18         swap3(&aa,&bb);
19         cout<<aa<<" "<<bb<<endl;
20     }
21     return 0;
22 }
23
24 void swap1(int a,int b)
25 {
26     int temp=a;
27     a=b;
28     b=temp;
29 }
30
31 void swap2(int& a,int& b)
32 {
33     int temp=a;
34     a=b;
35     b=temp;
36 }
37
38 void swap3(int* p,int *q)
39 {
40     int temp=*p;
41     *p=*q;
42     *q=temp;
43 }
44
```

3. 解题思路：

这道题考察的是三种函数参数传递的方式，分别是按值传递，按引用传递和指针传递。按值传递是搞了一个原函数的副本出来，并且在副本上对值进行修改，所以在函数外面输出 **a** 和 **b** 的时候其实他们真正的值并没有被改变，只有副本被改变了，假设输入 **1** 和 **2**，那么输出的还是 **1** 和 **2**。而按引用传递则是没有复制一个副本，直接在原函数上对值进行修改，因此就算在函数外面输出两个值，他们也是被交换过，即假设输入 **1** 和 **2**，则输出 **2** 和 **1**。而第三种方法指针传递，可以真正交换两个数的值，即声明一个 **int** 类型的变量 **temp** 作为中间值，交换 ***p** 和 ***q** 的值，意思就是交换 **p** 和 **q** 指向的值，其实就是交换了 **a** 和 **b** 的值，这个时候在函数外输出 **a** 和 **b**，就是交换成功的值了。

二、B 题

1. 题目代号与评测记录序号: {B247784}

2. 代码:

```
1  #include <iostream>
2  using namespace std;
3
4  int main()
5  {
6      int n;
7      while(cin>>n){
8          int t=0;
9          int tgzh=0;
10         int gzh=0;
11         int key=0;
12         int c[n+1];
13         for(int i=1;i<=n;i++){
14             cin>>c[i];
15             t+=c[i];
16         }
17         double half=static_cast<double>(t)/2;
18         for(int i=1;i<=n;i++){
19             tgzh+=c[i];
20             gzh++;
21             if(tgzh>half){
22                 key=i;
23                 gzh--;
24                 tgzh-=c[i];
25                 break;
26             }
27         }
28         if(tgzh<=t-tgzh-c[key]){
29             gzh++;
30         }
31         cout<<gzh<<" "<<n-gzh<<"\n";
32     }
33     return 0;
34 }
35
```

3. 解题思路:

我对于这道题的解决思路是找到总时间的中点，通俗来讲就是让 Gzh 一直吃下去，每吃一次就累加 Gzh 吃的时间(tgzh)和 Gzh 吃掉的巧克力个数(gzh)，然后每次循环都判断 Gzh 吃的时间(tgzh)有没有超过总时间的中点(要注意 half 需要是个 double，因为总时间可能是个奇数)，如果超过了 half 就让他吐出来这块，也就是减去这块巧克力的时间，并且自己吃的巧克力个数(gzh)也要自减，然后跳出循环。之后比较在争夺最后一块巧克力之前 Gzh 和 Syw 吃巧克力的时间，时间短的人吃掉最后一块也就是处于时间中点的巧克力，时间相等则 Gzh 吃。最后输出 Gzh 的个数(gzh)和 Sym 的个数(n-gzh)。

4. 易错点:

这道题 wa 了很多次，其实不是不会做，而是没有仔细地想迭代的时候每个变量都是什么状态，凭直觉就写上去。教训就是写循环不能想当然，应该想清楚每条语句的意思，含糊就容易出错。思路不清晰就不要乱写，可以在

纸上画一下。

5. 调试经验：不确定的地方可以打印到屏幕上一下这样比较清楚。

三、C 题

1. 题目代号与评测记录序号: {C247300}

2. 代码:

```
1  #include <iostream>
2  #include <algorithm>
3  using namespace std;
4  double boy[10000];
5  double girl[10000];
6  double remainboy[10000];
7  double remaingirl[10000];
8  int numboy[10000];
9  int numgirl[10000];
10
11 int main()
12 {
13     int n=0;
14     while(cin>>n){
15         for(int i=0;i<n;i++){
16             cin>>boy[i]>>girl[i];
17             remainboy[i]=boy[i];
18             remaingirl[i]=girl[i];
19         }
20         sort(boy,boy+n);
21         for(int i=0;i<n;i++){
22             for(int j=0;j<n;j++){
23                 if(boy[i]==remainboy[j]){
24                     numboy[i]=j+1;
25                 }
26             }
27         }
28         sort(girl,girl+n);
29         for(int i=0;i<n;i++){
30             for(int j=0;j<n;j++){
31                 if(girl[i]==remaingirl[j]){
32                     numgirl[i]=j+1;
33                 }
34             }
35         }
36         for(int i=0;i<n;i++){
37             for(int j=0;j<n;j++){
38                 if(numboy[i]==numgirl[j]){
39                     cout<<j+1<<" ";
40                 }
41             }
42         }
43         cout<<endl;
44         for(int i=0;i<n;i++){
45             for(int j=0;j<n;j++){
46                 if(numgirl[i]==numboy[j]){
47                     cout<<j+1<<" ";
48                 }
49             }
50         }
51         cout<<endl;
52     }
53     return 0;
54 }
```

3. 解题思路:

这道题看的时候感觉很乱,读了很多遍才明白意思。首先要明确需要保存到变量的值是输入时他们的下标,因此要把输入的身高复制到另一个数组

(`remainboy` 和 `remaingirl`) 里, 防止排序之后他们原先的标号丢失。又因为每个身高的序号在下标中的, 使用起来不是很方便, 所以再把所有的下标保存到另外的数组 `numboy` 和 `numgirl` 中, 而这些下标组成的数组的异性(另一个, 比如 `numboy` 的异性数组就是 `numgirl`) 数组的成員的下标就是要输出的对应舞伴的位置。这个解法好像有点暴力……不过思路还是比较清楚的。

4. 易错点:

解题的时候不能太着急, 想不清楚的写在纸上, 想不清楚的写在纸上, 想不清楚的写在纸上。这很重要。

四、D 题

1. 题目代号与测评记录序号: {D247518}
2. 代码:

```
1  #include <stdio.h>
2  #include <stdlib.h>
3  #include <algorithm>
4  struct Student
5  {
6      char name[13];
7      int id;
8      double grade;
9  };
10
11  //int cmp(const void*, const void*);
12  bool cmps(Student a, Student b);
13  int main()
14  {
15      int n;
16      while (scanf("%d", &n) != EOF) {
17          Student student[n];
18          for (int i=0; i<n; i++) {
19              scanf("%s %d %lf", student[i].name, &student[i].id, &student[i].grade);
20          }
21          //sort方法排序
22          //qsort(student, n, sizeof(student[0]), cmp);
23          std::sort(student, student+n, cmps);
24
25          //查找
26          int m;
27          int findTheId=0;
28          scanf("%d", &m);
29          for (int i=0; i<m; i++) {
30              scanf("%d", &findTheId);
31              bool flag=false;
32              for (int j=0; j<n; j++) {
33                  if (student[j].id==findTheId) {
34                      flag=true;
35                      printf("%s %d %.2f %d\n", student[j].name, student[j].id, student[j].grade, j+1);
36                      break;
37                  }
38              }
39              if (!flag) {
40                  printf("Only god knows where he is.\n");
41                  //break;服了
42              }
43          }
44          return 0;
45      }
46
47  /*
48  int cmp(const void *a, const void *b)
49  {
50      Student *c=(Student *)a;
51      Student *d=(Student *)b;
52      if (c->grade==d->grade) {
53          return c->id-d->id; //升序
54      }
55      else {
56          return d->grade-c->grade; //降序
57      }
58  }
59  */
60  bool cmps(Student a, Student b)
61  {
62      if (a.grade==b.grade) {
63          return a.id<b.id;
64      }
65      else {
66          return a.grade>b.grade;
67      }
68  }
```

3. 解题思路

这道题是一道结构体排序题，思路不是很复杂，就是先用结构体数组保存每个同学的各个信息，要注意姓名不多于 12 个字符，再加上 '\0' 总共需要 13 个位置。然后排序和查找。这道题主要问题在于时间，如果用两个 for 循环写排序的话时间肯定会超。因此上机之后又学习了 sort 函数和 qsort 函数排序，之后再用遍历查找就可以了。

4. 易错点：

多学一些常用的函数写代码的效率会好很多。

5. 题目延伸（sort 函数和 qsort 函数总结）：

这两个函数使用起来还是 sort 顺手一些，但是 qsort 比 sort 运行快一些。sort 属于名字空间 std，可以对数组来用，也可以对 array 对象和 vector 对象使用，对数组（假设数组 a 有 n 项）的话就是 sort(a,a+n,cmp)，a 和 a+n 很好理解，cmp 是一个比较函数，如果能让数组升序，直接 sort(a,a+n)就可以了，如果是降序或者其他有条件的排序（比如此题），就要写 cmp 函数了，cmp 返回一个 bool 值，值是 1 的话代表这两个数不交换，是 0 则交换位置。所以升序写成 return a<b，降序写成 return a>b。qsort 是 stdlib.h 中的函数，qsort(a,n,sizeof(a[0]),cmp)需要四个参数，分别是数组名称、数组的成员个数、每个成员所占的字节数以及 cmp 函数。不过这个 cmp 函数更不好理解一些，它返回 int 类型，参数是两个 const 空类型指针，即 const void*，而且在 cmp 中无法直接使用空类型指针，必须先强制类型转换，把 void*变成结构体声明的类型的指针（Student*），而 cmp 函数返回正数就是说 cmp 传入参数第一个要放在第二个后面，负数就是传入参数第一个要放第二个前面。所以升序就是 return a>b，降序就是 return a<b。这就是 sort 和 qsort 函数，如果这道题用两个 for 循环排序就会超时。

五、E 题

1. 题目代号与测评记录序号：{E248934}

2. 代码：

```
1  #include <stdio.h>
2  int solution(int m,int n,int c[][101])
3  {
4      if(m<1||n<1){
5          return 0;
6      }
7      else if(c[m][n]!=0){
8          return c[m][n];
9      }
10     else if(m==1||n==1){
11         return 1;
12     }
13     else if(m<n){
14         return solution(m,m,c);
15     }
16     else if(m==n){
17         return solution(m,n-1,c)+1;
18     }
19     else{
20         return solution(m,n-1,c)+solution(m-n,n,c);
21     }
22 }
23
24 int main()
25 {
26     int t,m,n,c[101][101]={0};
27     scanf("%d",&t);
28     for(int i=1;i<101;i++){
29         for(int j=1;j<101;j++){
30             c[i][j]=solution(i,j,c);
31         }
32     }
33     for(int i=0;i<t;i++){
34         scanf("%d %d",&m,&n);
35         printf("%d\n",c[m][n]);
36     }
37     return 0;
38 }
39
```

3. 解题思路：

首先要理解题意，可以当作分拆数来理解，把整数 m 拆分成 n 个非负整数之和，然后写出递推公式，可以这样理解：①人数最少的教室没人去，剩下 m 个人去 $n-1$ 个教室；②人数最少的教室有一个人，这样的话每个教室都要先有一个人去，即 m 个教室总共有 m 个人，剩下就是 $m-n$ 个人去 n 个教室。因此写出的递推公式是 $s[m][n]=s[m][n-1]+s[m-n][n]$ ，从而写出递归的最一般情况，也就是 $m>n$ 的情况。然后再写出其他情况的递推公式。这样写出的程序答案已经是对的，但是会超时。因为 m 和 n 到时 1 到 100 的整数，比如

纯递归方法下 m 和 n 都输入 100 大约需要 1.5s 才能输出结果，已经超时。比如求 $s(7,3)$ 需要 $s(7,2)$ 的值，而 $s(7,2)$ 的值还要去递归求解，这就很浪费时间，我的思路是从小到大把每个值保存到二维数组里这样，这样比如求解 $s(7,3)$ 递归到 $s(7,2)$ 的时候，就可以直接使用数组 $c[7][2]$ 的值了，做个比较，不使用数组的递归，需要递归 14 次才能求得 8，而使用数组只需要递归一次到 $s(7,2)+s(4,3)$ 就能使用 $c[7][2]+s[4][3]$ 求解。用嵌套的循环给 10000 个数组赋值看起来时间复杂度是 $O(n^2)$ ，但其实就是 10000 次赋值操作，瞬间就能完成。

4. 调试经验：

超时的题目需要找到费时的地方，一般递归和迭代，都是大数据量的时候很浪费时间。遇到大数据量不要使用时间复杂度为 $O(n^2)$ 的嵌套循环。而就本题而言，递归可以保存节点到数组中，这样就可以一次递归得出答案。

六、F 题