北京大学信息科学技术学院考试试卷

オ	诗试科目 :	数据结构与算法实习 姓名:			学号:
考试时间:			月_5日	任课教师:	
	题号		1	三	总分
	分数				
	阅卷人				

北京大学考场纪律

- 1、考生进入考场后,按照监考老师安排隔位就座,将学生证放在桌面上。 无学生证者不能参加考试;迟到超过15分钟不得入场。在考试开始30分钟后 方可交卷出场。
- 2、除必要的文具和主考教师允许的工具书、参考书、计算器以外,其它 所有物品(包括空白纸张、手机等)不得带入座位,已经带入考场的必须放在 监考人员指定的位置,并关闭手机等一切电子设备。
- 3、考试使用的试题、答卷、草稿纸由监考人员统一发放,考试结束时收回,一律不准带出考场。若有试题印制问题请向监考教师提出,不得向其他考生询问。提前答完试卷,应举手示意请监考人员收卷后方可离开;交卷后不得在考场内逗留或在附近高声交谈。未交卷擅自离开考场,不得重新进入考场答卷。考试结束监考人员宣布收卷时,考生立即停止答卷,在座位上等待监考人员收卷清点后,方可离场。
- 4、考生要严格遵守考场规则,在规定时间内独立完成答卷。不准旁窥、交头接耳、打暗号,不准携带与考试内容相关的材料参加考试,不准抄袭或者有意让他人抄袭答题内容,不准接传答案或者试卷等。凡有严重违纪或作弊者,一经发现,当场取消其考试资格,并根据《北京大学本科考试工作与学习纪律管理规定》及其他相关规定严肃处理。
- 5、考生须确认自己填写的个人信息真实、准确,并承担信息填写错误带来的一切责任与后果。

学校倡议所有考生以北京大学学生的荣誉与诚信答卷,共同维护北京大 学的学术声誉。

以下为试题和答题纸,共页。

得分 一**、简答题(共 30 分)**

1. (20 分)如下程序是求解二元一次方程(广义)的函数(包含错误),请设计一组尽可能少的测试用例覆盖所有的语句,并指出哪些测试用例会触发错误以及说明理由。如果有语句不能被覆盖,请说明理由。(说明: 当方程没有根时返回空指针;有根时返回 root 指针且 root 里保存根的值)

```
double* solve(double* root, double a, double b, double c) {
1:
2:
          const double epsilon=0.00000001;
3:
          root[0]=root[1]=-1;
4:
          if (abs(a) \le epsilon)
5:
               if (abs(b) > epsilon) {
6:
                    root[0] = root[1] = -c / b;
7:
                    return root;
8:
               }
9:
               else return NULL;
10:
          else root[0]=root[1]=-1;
11:
          if (abs(a) > epsilon)
12:
               if (abs(b) \le epsilon)
13:
                    if (-c / a >= 0)
14:
                         root[0] = root[1] = sqrt(-c / a);
15:
                    else return NULL;
16:
               else root[0]=root[1]=-1;
17:
          else root[0]=root[1]=-1;
18:
          if (abs(a) > epsilon)
19:
               if (abs(b) > epsilon)
                    if (b * b - 4 * a * c >= 0) {
20:
21:
                         root[0] = (-b + sqrt(b * b - 4 * a * c)) / (2*a);
22:
                         root[1] = (-b - sqrt(b * b - 4 * a * c)) / (2*a);
23:
24:
                    else return NULL;
25:
               else root[0]=root[1]=-1;
26:
          else root[0]=root[1]=-1;
27:
          return root;
28: }
```

2. (10 分) 阅读以下 C++代码片段,描述该代码片段实现的功能。指出其中出现

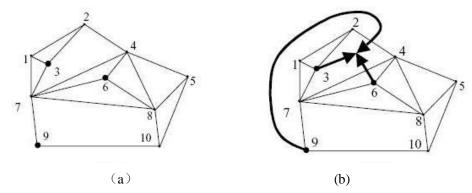
的风格不好或错误的代码并将其改正 (至少指出五处,相同的问题只算一处)。

```
float num[5] = \{4.2, 5.9, 8.34, 6.543, 9.006\};
2:
   float a, b, c;
3: a = num[0];
4: b = num[0];
5:
   for(int i = 1; i \le 5; i + +){
6:
   if(num[i] >= a)
7: {
8: b = a;
9: a = num[i];
10: }
11: else if(num[i] > b) b = num[i];
12: }
13: c = a + b;
14: cout \ll c \ll endl;
```

得分

二、数据结构建模(共30分)

1. (10 分) 某国修建了很多长城,每段长城都连接且只连接两个城市。不同长城不会相交;两两城市之间最多只有一段长城。该国的任意两个城市都可以通过一段或多段长城连通。这样,整个国土就被这些长城分割成几块空地。从一块空地到另一块,人们必须穿过城市,或者翻越长城(不能在长城上行走)。



有一个俱乐部,其成员来自各城市。但是,每个城市最多只能有一人加入该俱 乐部,或者一个也没有。

该俱乐部的成员们经常要举行聚会。他们聚会的地点不能在任何一个城市内, 也不能在任何一段长城上,而只能在某块空地内。在前往聚会的途中,为了避免交 通堵塞,他们不能穿过任何城市;另一方面,由于翻越长城也非一件易事,所以他 们也希望尽可能少地翻越长城。为此,他们要选择一块最优的空地来聚会,使得所 有成员到达该空地所需要翻越长城的总次数最少。

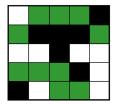
在给定城市 N([2,250])、空地 M([2,200])和俱乐部成员 L([1,3], L<=N)的家乡等信息后,请建立模型来求解所有成员需要翻越长城的总次数的最小值。

要求:分析中涉及问题抽象、数据结构抽象、算法抽象等过程。不要求写出具体的算法代码。可以采用图 1 为实例,加以说明。

提示:很明显,这个题目整体上需要用图模型。问题抽象,就是分析具体对应到经典图问题中的哪一类问题。数据结构抽象,就是分析在你的模型中,怎样建立顶点,怎样建立边。算法抽象,就是在你建立的图模型基础上,确定采用什么算法思想来求解问题。分析中可以直接应用一些经典的图算法,例如 DFS、BFS、Dijkstra、Floyd、Kruskal、Prim 等;只需要说明你怎么使用经典算法,不需要详细说明这些经典算法的思想。

2. (10分)安全安置机器人的问题。

有一个 N*M(N,M<=50)的棋盘,棋盘的每一格是三种类型之一:空地、草地、墙。机器人只能放在空地上。在同一行或同一列的两个机器人,若机器人之间没有墙,则它们可以互相攻击。问给定的棋盘(棋盘规模、空地、草地、墙都给出),求解最多可以安全放置的机器人数目,使得它们之间不能互相攻击。

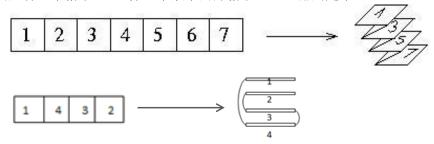




- (1) 请编写一个图模型来表示右图的信息。
- (2) 根据你编写的图模型,请说明"**安全安置机器人的问题"**对应于图论或数据结构中哪一类应用问题。

提示:

- (1) 对问题 1,只需要用结点、边画出一个图,当然需要说明你的结点和边所代表的意义。
- (2) 对于问题 2, 只需要说明该问题的名字、不需要写出 具体的算法。如果你不记得现有的概念,则用自己的语言 描述清楚算法目标。
- (3) 本题将根据模型及其对应算法的复杂度给成绩,请尽量优化你的模型。
- 3. (10分)有一张 n 个方格子的纸条,格子上无序地写着 1 到 n 这 n 个数字。每个格子一个数字。现在沿着格子的边线折纸,可以将纸条折成一个小方块(正面只有一个格子)。这样 n 个数字的方格就竖直地排列起来。



输入 n 个连续的数字 (n<=1000), 代表给定的纸条和纸条上依次写好的数字。请编写算法, 判断能否使这些方格上的数字从上到下的排列正好是 1 到 n (无论正反)。例如上图就是两个可行的例子 (7 个格子的纸条和 4 个格子的纸条)。

若能,输出"YES"; 否则输出"NO"。(10分)

要求:

- (1) 算法思路分析过程;
- (2) 描述算法中用到的核心数据结构;
- (3) 带注释的算法框架;
- (4) 算法时间和空间复杂度。



三、数据结构与算法的团队合作考察(共40分)

1. (8分)大作业的 Query1 问题可以表述为: 查询格式是 query1 (p1, p2, x), 给出两个人的 ID, p1 和 p2。再给出一个整数 x。在子图中找出 p1 到 p2 的最短距离。子图中的边需要满足条件:

条件 1: 相连的两个人必须对对方的评论回复超过 x 次

条件 2: 两个人有边仅当两个人互相认识(图为无向图,x 和 y 之间的朋友关系由 x|y 和 y|x 表示)

请回答下面两个问题:

- (1) 请问这个查询在社交网络中有什么现实意义?
- (2) 请描述你们小组解决这个问题所采用的算法,并给出时间复杂度。
- 2. $(8 \, \text{分})$ 大作业 Query 2 可表述为: 给出一个整数 k 和一个生日日期 d,找出范围最大的 k 个 interest tag。一个 interest tag 的范围定义为满足以下条件的子图中的最大连通分量:
 - 条件 1: 必须有相应的 interest tag
 - 条件 2: 必须在日期 d 或者以后出生
- 条件 3: 两个人有边仅当两个人互相认识(图为无向图,x 和 y 之间的朋友关系由 x|y 和 y|x 表示)

请回答下面两个问题:

- (1) 你们采用的主要数据结构有哪些?
- (2) 请简述算法实现思想。
- (3) 在实现过程中有哪些需要注意的事项?

请回答下面两个问题:

- (1) 你们组解决本题的基本思路是什么?
- (2) 在解决的时候遇到了什么困难? 最后是怎么处理的?
- 4. (8分) 大作业 Query 4 可表述为:给出一个整数 k 和一个字符串 tag 名称 t,在导出子图中找到 closeness centraliry 最大的 k 个人。子图满足:

条件 1: 其中的每一个人都是某个含有 tag 名称 t 的论坛的成员

条件 2: 两个人有边仅当两个人互相认识(图为无向图,x 和 y 之间的朋友关系由 x|y 和 y|x 表示)

点 p 的 closeness centraliry 的定义: [(r(p)-1)*(r(p)-1)]/[(n-1)*s(p)]; 这里,r(p)表示由 p 可达点的个数,s(p)是 p 可达的所有点的距离和。n 是子图中总的点的个数。

请回答下面两个问题:

- (1)除了你们组最后采用的方法,你们在计算 top-k closeness centrality 的时候还实现过或对比过哪些别的方法?
 - (2) 你们组在处理这个 query 的时候效率的瓶颈是哪里?

5. (8分) 关于整个大作业

- (1) 你们组是怎么组织项目的(哪几个人,任务划分及各位同学的责任)?
- (2) 在所有的四个 query 中, 你觉得最难做的是哪一个? 为什么?
- (3) 在设计系统处理这四种 query 时,有没有可能实现过计算结果的重用? 比如利用一个 query 的某些计算结果加快另一个 query?(可以是相同类型的 query 也可以是不同类型 query 之间)