北京大学信息科学技术学院考试试卷

考	试科目:	数据结构与	5算法 A	姓名:		学号: _	
		2022年_10			任课教师:		
	题号	-	二	三	<u>[77]</u>	五	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。

请把答案写在答题纸上。

1

	1	S	1	5	1	

-,	选择填空(8 小题, 共 20 分)	
l.	(2分)数据结构的核心三要素不包含。	
	A. 逻辑结构 B.存储结构 C.时间复杂度 D.运算	
2.	(2分)以下算法的时间复杂度是。	
	(提示: 已知当 n 趋于无穷大时, $1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \cdots + \frac{1}{n} - ln(n) \rightarrow c$, 其中 c 为欧拉常数,	
	约为 0.577215665)	
	int $m = 1$, i, j;	
	for $(i = 1; i \le n; i++)$	
	for $(j = 1; j \le n; j +=i)$	
	m *= 2;	
	$A.\Theta(\log_2 n)$ $B.\Theta(n\log_2 n)$ $C.\Theta(n)$ $D.\Theta(n^2)$	
3.	(2分)以下关于顺序表和链表的应用场合的说法,不正确的是:	
	A. 经常插入删除时,不宜使用顺序表	
	B. 无法确定线性表长度的最大值时,不宜使用链表	
	C. 当读操作比插入删除操作频率大时,不应选择链表	
	D. 当指针的存储开销,和整个结点内容所占空间相比其比例较大时,应该慎重选择链表	
4.	(2分) 双循环链表中,于结点 p 后插入新结点 s,以下做法不正确的是	
	A. p->next->prev=s; s->next=p->next; p->next=s; s->prev=p;	
	B. p->next->prev=s; p->next=s; s->next=p->next; s->prev=p;	
	C. s->next=p->next; p->next->prev=s; s->prev=p; p->next=s;	
5.	(3 分) 五个元素 abcde 顺序入栈,下列选项中哪些不是可行的出栈序列?	
	(可能不止一处,若都可行则回答"无")	
	A. cbdae B. cabed C.decab D. dceab	
	(3分)这些元素组成的所有可行出栈序列共种。	
6.		
	2 分) 将序列 {12, 70, 33, 65, 24, 56, 48, 92, 86, 33}按 O(n)时间复杂度的建堆方法调整为最小	
1且	堆,调整后的序列为。	
7.		月
	个叶子结点:	
	B 4 B.6 C.8 D.10	

二、 辨析与简答(5 小题, 共 30 分)

- 1. (3分)顺序栈和链式栈在底层分别通过定长数组和链表存储数据。请对比顺序栈和链式 栈的时间效率和空间效率上的优劣。
- 2. 对于字符串"1212123":
 - (1)(3分)按基于 ASCII 编码的字典序(注意不算是数字串的数值大小序)从小到大写 出其所有不同非空子串。
 - (2)(4分)写出该字符串优化后的 next 特征向量。
- (6分)一棵二叉树的前序、中序、后序序列如下所示,其中一部分未标出,请构造出该二 3. 叉树、并填充尚未标出部分。要求画出该二叉树并写出他们的先序、中序、后序序列。

4. 某网络公司在通过网络传输数据之前使用压缩技术对消息进行编码,假设消息包含以下字 符及其频率:

Character	Frequency
a	5
b	9
c	12
d	13
e	16
f	45

- (1)(3分)采用 Huffman 编码,请画出对应的 Huffman 树;
- (2)(2分) Huffman 编码平均长度还是多少?
- (3)(2分) Huffman 编码比这6个字母等长编码能节省多少空间?
- 并查集合并操作时,我们可以使用重量权衡合并规则:把子树结点少的并入子树结点多的 5. (结点多的那个作为新树根,结点少的作为新树根的直接子结点)。为此,我们除了维护每 个结点的父结点下标,还需要记录每颗子树的结点个数。一种简化的表示方式是,我们只 维护一个父结点下标数组:对非根结点,仍然记录其父结点下标;但是对于根结点,数组 里的值为-n,其中 n 为这个根结点所在子树的结点个数。

现已知集合元素 0~8 所以对应的父结点下标数组值分别是[1,-4,3,1,-3,4,4,8,-2]。

- (1)(4分)请画出所有元素构成的森林。
- (2)(3分)我们采用重量权衡规则与路径压缩,对元素2与元素7所在集合合并。请写 出合并后的数组。

```
三、 算法填空(每空2分,共10分)
```

```
给定以下树的结点定义, 其中 getChildrenNum 函数与 getKthChild 函数均已实现。现对于根
  结点 root, 已知 root 没有兄弟结点。请对以 root 为根的树实现非递归后根遍历。
  class TreeNode {
  public:
      int getChildrenNum(); // 返回子结点个数 n
     TreeNode* getKthChild (int k); // 对于 0<=k<=n-1, 返回从左到右第 k 个子结点; 对于
  其他 k, 返回空指针
  1
  sclass stackElement {
     TreeNode *node;
     int rd:
     stackElement(TreeNode * nd, int rd) {
         node = nd;
         rd = rd;
     }
 };
 void postOrderTraversal(Node *root) {
     stack<stackElement> st;
     st.push(stackElement(root, 0));
     stackElement topElem = st.top();
              /* 填空 2 */
         if (topElem.node->getChildrenNum() == 0 || /* 填空 3 */ ) {
             Visit(topElem.node);
         }
        else {
            st.push(stackElement(topElem.node, 1));
            for (int i = 0; i < topElem.node-> getChildrenNum (); ++i) {
                child = topElem.node->getKthChild( /* 填空 4 */ );
                st.push(_____/* 填空 5 */____);
            }
        }
    }
}
```

得分

算法设计与实现 (3题,共30分) 四、

1. (10分) 现有两个满足先进先出原则的队列 A 和 B, 在队列上可进行以下 4 个操作: front(): 返回队首元素。

push_back(T x): 把元素 x 插到队尾,无返回值。

pop_front(): 删除队首元素, 无返回值。 empty(): 返回布尔值, true 代表队列为空。

请用 A 和 B 模拟一个栈的 4 个操作:

T top();

void pop();

void push(T x);

bool empty();

请简述核心思路并给出这四个操作的伪代码(必要之处给出注释等文字说明),对时间效 率无具体要求, 但要求使用不超过 O(1)额外空间(假设函数递归不占用空间), 不得使用 除了以上四个提供的四个队列操作以外的操作。(pop() 和 top() 时假设 A, B 代表的栈不 空,不必考虑栈溢出问题)

2. (10 分) 请设计一个算法,判断串 S 中是否有形如 AA 的子串,如果有,则返回该类子串 第一次出现的起始下标。AA 串:即可以看成由一个非空串重复两次构成的新串。

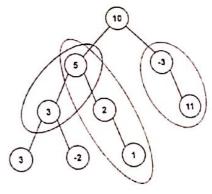
例如, S="dabcabc"中, "abcabc"就是 AA 子串, 其中 A="abc"。所以返回值应该是 1(下标 从 0 开始)。

请给出算法流程(可给伪代码,也可以用文字描述做法),简单说明正确性,并计算时间复 杂度。请尽量使算法的时间复杂度小于等于 O(n^2), 否则会酌情扣分。

(10 分)给定一个二叉树的根结点 root, 和一个整数 3. targetSum , 请设计一个算法, 求该二叉树里结点值之和等于 targetSum 的路径的数目,并分析算法的时间复杂度。

注:路径不需要从根结点开始,也不需要在叶子结点结束,但 是路径方向必须是向下的(只能从父结点到子结点)。(示例见 右图)

例:对于 targetSum=8,一共有右图所示 3 条符合要求的路径。



得分

分析证明题 (10分) 五、

- 如果一棵非空 k(k≥2)叉树 T 中每个非叶子结点都有 k 个孩子。请回答下列问题并给出推导 1. 讨程。
 - (1) 若 T 有 m 个非叶子结点,则 T 中的叶子结点有多少个? (4分)
 - (2) 若 T 的高度为 h (独根树高为 1),则 T 中结点最多有几个?最少有几个?(6分)