《数据结构与算法 B》随堂摸底测试(一)

	学号		教师/教室	_
– ,	选择题			
1		算法中,如果待排序的序列已经)。	至是有序的,则插入排序算法的时	间复杂
	A. O(n ²)	B. $O(n \log n)$ C. $O(n)$	D. O(1)	
2		算法中,每次比较后都将搜索系 素,最坏情况下需要比较多少》	范围缩小一半,若要在长度为 n 的 欠()。	的数组中
	A. n B	. [n/2] C. [log n] D.	$[\log n] + 1$	
3	下列排序算法	去中,某一趟结束后未必能选出	一个元素放在其最终位置上的是:	;()
	A. 堆排序	B. 冒泡排序 C. 快速排	序 D. 直接插入排序	
4	下述几种排	字方法中,要求内存量(空间复	夏杂性)最大的是()	
	A.插入排序	B.选择排序 C.快速排序	D.归并排序	
1. 2. 3. =:\(\)	. () 分治 . () 归并 . () 在往 更小。 简答题 对数组进行 <mark>递增</mark>	排序算法一定比简单插入排序算 持排序元素为正序情况下,直接 排序过程中,需要进行多次扫:	插入排序可能比快速排序的时间。 描,采取不同排序方法会产生不同	复杂度 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1
		元素作为分界点)	数组第一次扫描后的排序结果。(注	主: 快速
	**	Е, (C, A, M, S, R, D, F	
	[接插入排序 			
	nell 排序(d1=N	/2)		
	接选择排序			
起	泡排序			
快	速排序			

二路归并排序

- 2. 对待排序的关键码集合 { E, C, A, B, S, R, D, F }进行堆排序,得到<mark>递增序列</mark>。请给出初始建堆的树结构已经对应的关键集合,并简单叙述堆排序的基本过程。

● 互换,重建堆后:

			 1

四、 算法填空题

}

```
//完成下列快速排序算法,并补充相应的代码注释。
void quickSort(SortObject *pvector, int l, int r) // SortObject 为记录类型 RecordNode 的数组
{
```

```
int i, j;
RecordNode temp; // RecordNode 为记录类型, 排序码为 RecordNode 的成员 key
if(l>=r) return; /*只有一个记录或无记录,则无需排序*/
i=1; j=r;
temp=pvector->record[i];
while( i!=j ) /*寻找 temp 的最终位置*/
{
  while( (______)&&( _____))
     j--; /*从右到左扫描,查找第排序码小于 temp.key 的记录*/
  if(i \le j) = pvector->record [j];
           )&&(
  while( (
     i++; /*从左到右扫描,查找第排序码大于 temp.key 的记录*/
  if(i \le j) = pvector->record[i];
}
pvector->record[i]=temp; /*找到 temp 的最终位置*/
quickSort(pvector,i+1,r); /*找到递归处理右区间*/
```