广东省 2021 年普通高等学校专升本模拟试卷答案

计算机基础与程序设计

1. A
2. B
3. D
4. C
5. B
6. C
7. B
8. C

一、单项选择题(本题共25题,每题2分,共50分)

11. B 循环队列中,每删除一个元素,队首指针: front=(front+1)%6,每插入一个元素,队尾指针: rear=(rear+1)%6。上述操作后, front=0, rear=3

12. D

9. A

10. B

13. B

14. B

15. D

16. A

17. A

18. D

19. B

20. C

21. C

- 22. D
- 23. D
- 24. D
- 25. B
- 二、填空题: (每空 4 分, 共 75 分)
- 26. 主函数 main 函数
- 27. 顺序
- 28. 单精度 双精度
- 29. 取地址 a 在内存中的地址
- 30.OK!

NO!

ERROR!

- 31. (n-1)/2
- 32. 先判断, 后执行循环体; 先执行循环体, 后判断
- 33. 1
- 34. m-1, n-1
- 35. 从大到小排列好的
- 36. 地址 NULL(或 ´ \0 ´, 或 0, 或空值)
- 37. (n+r-f)%n
- 38. n+1
- 三、阅读程序、补充程序语句(每空 3 分, 共 33 分)
- 39. (1) a=b;
- (2) a<c
- (3) t=b;
- 40. (1) i×10 或 i<=9 (2)&a[i] (3) t=a[i]; (4) a[i]
- 41. (1) i<10
- (2) array[i]
- (3) average (score)
- 42.52

```
四、算法设计分析与简答题(第43题12分,第44题13分,第45题18分,
共 42 分)
43.
表分割算法实现如下。
1 void Split(List& A, List& B, List L)
2 {
3 int ct=0, cab=0;
4 B->n=L->n/2, A->n=L->n-B->n;
5 if (A->n>A->maxsize \mid B->n>B->maxsize) exit (0);
6 while (cab < B - > n) {
7 A->table[cab]=L->table[ct++];
8 \text{ B->} \text{table}[\text{cab++}] = \text{L->} \text{table}[\text{ct++}];
9 }
10 if (A->n>B->n) A->table[cab]=L->table[ct];
11 }
设表 L 的元素个数为 n, 则上述算法需要 O n( ) 计算时间。
44.
   对教材中的冒泡排序算法做两点修改。首先,将算法中对 j 的 for 循环改
为从后向前; 其次, 在算法中加入元素交换计数, 一旦发现已经没有逆序就退出。
1 void sort(Item a门, int l, int r) /* 冒泡排序算法 */
2 {
3 for (int i=1+1; i \le r; i++) {
4 int cnt=0;
5 for (int j=r; j>i; j--) {
6 if(less(a[j], a[j-1])) {
7 \text{ swap}(a[j-1], a[j]); cnt++;
9 }
```

10 if (cnt==0) return;

```
11 }
12 }
   当输入序列已排好序时,算法第 5~10 行的循环没有交换元素,发现已经
没有逆序(第 11 行),因此算法返回。显然,此时算法只用了 O(n)时间。
45.
int visited[MAXSIZE]; //指示顶点是否在当前路径上
int exist path DFS (ALGraph G, int i, int j) //深度优先判断有向图 G 中顶点
i 到顶点 j
是否有路径, 是则返回1, 否则返回0
 if(i==j) return 1; //i 就是j
 else
   visited[i]=1;
   for(p=G.vertices[i].firstarc;p;p=p->nextarc)
    k=p-adjvex;
    if(!visited[k]&&exist_path(k,j)) return 1;//i 下游的顶点到 j 有路
径
   }//for
 }//else
}//exist_path_DFS
```