1 CHP1. 绪论

1. 设有数据结构 (D, R), 其中 $D=\{d1, d2, d3, d4\}, R=\{r\}, r=\{(d1, d2), (d2, d3), (d3, d4)\}$ 请画出其对应逻辑结构。 2. 下列程序段的时间复杂度是()。 i=1; k=0; $while(i <= n-1){$ k+=10*I;i++; } A. O(log₁₀n) B. O(n) C. 不确定 D. O(n²) 3. 下列程序段的时间复杂度是()。 k=0; for(i=1;i<=n;i++) for(j=1;j<=i;j++) for(k=1;k<=j;k++) x+=1;A. O(n³) B. O(n) C. 不确定 D. O(n²) 2 CHP2. 线性表 4. 填空 (1) 在顺序表中插入或删除一个元素,平均约需要移动 元素,具体 移动的元素个数与有关。 (2) 顺序表中逻辑上相邻的元素的物理位置______紧邻。单链表中逻辑上相 邻的元素的物理位置_____紧邻。 (3) 在单链表中,除了首元结点外,任意结点的存储位置由 指示。 (4) 在单链表中设置头结点的作用是

(1) Q=P->next

5. 对以下单链表分别执行下列各程序段,并画出结果示意图。

- (2) L=P->next
- (3) R->data=P->data
- (4) R->data=P->next->data
- (5) P->next->next->next->data=P->data
- (6) T=P; while(T!=NULL){T->data*2;T=T->next;}
- (7) T=P; while(T->next!=NULL){T->data=T->data*2;T=T->next;}
- 6. 已知 L 是带表头结点的非空链表,且 P 结点既不是首元素结点,也不是尾元素结点,试从下列提供的答案中算则合适的语句序列。
 - (1) 删除 P 结点的直接后继结点的语句序列是______
 - (2) 删除 P 结点的直接前驱结点的语句序列是
 - (3) 删除 P 结点的语句序列是______
 - (4) 删除首元结点的语句序列是______
 - (5) 删除尾元结点的语句序列是_____

语句有:

- (1) P=P->next;
- (2) P->next=P;
- (3) P->next=P->next->next;
- (4) P=P->next->next;
- (5) while(P!=NULL) P=P->next;
- (6) while(Q->next!=NULL) {P=Q; Q=Q->next;}
- (7) while(P->next!=Q) P=P->next;
- (8) while(P->next->next!=Q)P=P->next;
- (9) while(P->next->next!=NULL) P=P->next;
- (10) Q=P;
- (11) Q=P->next;
- (12) P=L;
- (13) L=L->next;
- (14) free(Q);
- 7. 试写一算法,对单链表实现就地逆置。
- 8. 请分析在有序单链表中删除一个结点并保持有序的时间复杂度。如果单链表 无序呢?
- 9. "访问线性表的第i个元素的时间必然同i有关",这个说法正确吗?为什么?
- 10. 请分析循环单链表表示的链队列中,是否可以不设置队头指针?
- **11.** 比较线性表顺序存储和链式存储的特色。对比这两种存储结构下插入操作的时间复杂度。

12. 已知线性表中的元素是无序的,且以带头结点的单链表 L 作为存储结构。设计一个删除表中所有值小于 a (a 为给定数值)的元素的算法,并给出算法中关键步骤的注释说明。

3 CHP3. 栈和队列

- 13. 若按教科书 3.1.1 节中图 3.1(b)所示铁道进行车厢调度(注意:两侧铁道均为单向行驶道),则请回答:
 - (1) 如果进站的车厢序列为 123,则可能得到的出站车厢序列是什么?
 - (2) 如果进站的车厢序列为 123456,则能否得到 435612 和 135426 的出站序列,并请为什么不能得到或者如何得到? (即写出以'S'表示进栈和'X'表示出栈的栈操作序列)。
- 14. 分析下面程序段的功能。

```
status Del(Stack S,int e)
  Stack T; int d;
  InitStack(T);
  while(!StackEmpty(S))
    Pop(S, d);
    if(d!=e)
    Push(T, d);
  while(!StackEmpty(T))
    Pop(T, d);
    Push(S, d);
  }
}
15. 请将下面代码以非递归方式改写。
void test(int &sum)
  int x;
  cin>>x;
  if(x==0)
    sum=0;
  else
  {
```

```
test(sum);
   sum + = x;
 }
 cout<<sum;
}
16. 写出以下程序段的输出结果(队列中的元素类型 QElemType 为 char)
void main(){
 Queue Q; Init Queue(Q);
 char x='e',y='c';
 EnQueue(Q,'h'); EnQueue(Q,'r');EnQueue(Q,y);
 DeQueue(Q,x);EnQueue(Q,x);
 DeQueue(Q,x);EnQueue(Q,'a');
 while(!QueueEmpty(Q)){
   DeQueue(Q,y);
   printf(y);
 }
 printf(x);
}
17. 简述以下算法的功能(栈和队列的元素类型为 int)
void algo3(Queue &Q){
 Stack S; int d;
 InitStack(S);
 while(!QueueEmpty(Q)){
   DeQueue(Q, d); Push(S, d);
 }
 while(!StackEmpty(S)){
   Pop(S, d); EnQueue(Q, d);
 }
}
18. 栈和队列是操作受限的线性表,入栈和出栈操作在
                                                                    位置
                                                      位置进行。
   进行,队列的插入和删除操作是在
```

- 19. "栈和队列是非线性结构"说法正确吗?
- 20. 队列的顺序存储方式一般组织成为环状队列的形式,而且一般队列头或尾其中之一应该特殊处理。若队列头指针为 front,队列尾指针为 rear,请写出循环队列判空和判满方法。

4 CHP4. 串

- 21. 设 s='I AM A STUDENT', t= 'GOOD', q = 'WORKER'。 求: StrLength(s), StrLength(t), SubString(s,8,7), SubString(t,2,1), Index(s, 'A'), Index(s, t), Replace(s, 'STUDENT',q), Concat(SubString(s,6,2), Concat(t, SubString(s, 7, 8)))。
- 22. 在以链表存储串值时,存储密度是结点大小和串长的函数。假设每个字符占一个字节,每个指针占 4 个字节,每个结点的大小为 4 的整数倍。求结点大小为 4k,串长为 l 时的存储密度 d(4k,l)
- 23. 以定长顺序存储表示串,不允许调用串的基本操作,编写算法,从串 S 中删除所有和串 T 相等的子串。(选做)

5 CHP5. 数组

- **24.** 已知二维数组 $A_{6\times8}$,每个元素占用 **6** 个字节存储空间,A的起始存储位置为 **1000**,计算:
 - a) 数组A占用的存储空间。
 - b) 按行优先存储时, $a_{1.4}$ 的存储地址。(下标从 0 起始)
 - c) 按列优先存储时, $a_{3,2}$ 的存储地址。(下标从 0 起始)
- **25**. 已知二维数组 $A_{9\times3\times5\times8}$,每个元素占用 4 个字节存储空间,A的起始存储位置为 **100**,请问:
 - d) 按行优先时,元素 $a_{0,0,0,0}$, $a_{1,1,1,1}$, $a_{3,1,2,5}$, $a_{8,2,4,7}$ 的存储地址为多少?(下标从 0 起始)
 - e) 按列优先排序时,排在第 100 到 104 的 5 个数组元素是什么?(表元素序号以 1 为起始,第 1 个元素 $a_{0.0.0.0}$,第 2 个元素为 $a_{1,0.0.0}$,依此类推)
- 26. 设三对角矩阵 $A_{n\times n}$ 所有元素 $a_{i,j}$ 按行优先顺序存储于一维数组B[3n-2]中,已知 $B[k]=a_{i,j}$,求:
 - f) 用i,j表示k的下标变换公式; (下标i,j,k从 0 起始)
 - g) 用k表示i,j的下标变换公式; (下标i,j,k从 0 起始)
- 27. 己知准对角阵

$$\begin{bmatrix} a_{0,0} & a_{0,1} \\ a_{1,0} & a_{1,1} \\ & & a_{2,2} & a_{2,3} \\ & & a_{3,2} & a_{3,3} \\ & & & \ddots \\ & & & & a_{2m-2,2m-2} & a_{2m-2,2m-1} \\ & & & & a_{2m-1,2m-2} & a_{2m-1,2m-1} \end{bmatrix}$$

所有非零元素按行优先方式存储于一维数组B[4m]中:

- 1										
	下	0	1	2	3	4	5	6	 4m-2	4m-1

标									
元	$a_{0,0}$	$a_{0,1}$	$a_{1,0}$	$a_{1,1}$	$a_{2,2}$	$a_{2,3}$	$a_{3,2}$	 $a_{2m-1,2m-2}$	$a_{2m-1,2m-1}$
素									

请写出对角阵元素下标(i,j)到数组下标k的转换公式。

- 28. 已知稀疏矩阵 A 和 B 均以三元组顺序表作为存储结构,请写出矩阵相加算法,另设三元组顺序表 C 存放结果矩阵。(算法请提交源码)(选做)
- 29. 三元组顺序表的一种变型是,从三元组顺序表中去掉行下标域得到二元组顺序表,另设一个行起始向量,指示该行第一个非零元素在二元组顺序表中的起始位置,试编写一个算法,由矩阵元素下标(*i*, *j*)求矩阵元素。讨论这种方法和三元组顺序表相比有什么优缺点。(算法请提交源码)(选做)

例如,稀疏矩阵 A 为 $\begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \\ 3 & 0 & 20 \end{bmatrix}$,其二元组顺序表 B 如下所示(B[0]为 A 中 0 行 2 列值为 1

的元素)

数组下标	0	1	2
数组元素	(2,1)	(0,3)	(2,20)

行起始向量 rows 如下所示(A 中第 0 行首个非零元素在 B 中的存储位置通过 rows[0]可知,由 rows[3]-rows[2]可知,A 中第 2 行有 2 个非零元素)

数组下标	0	1	2	3
数组元素	0	1	1	3