## 第1章习题 ▶ 1.8 设n为正整数,试确定下列各程序段中前置以记号@ 的语句的频度。 (1) i=1; k=0; • (2) i=1; k=0; (3) i=1; k=0; while(i<=n-1){ do{ @ k+=10\*i; while(i<=n-1){ @ k+=10\*i; i++; } while(i<=n-1); @ k+=10\*i; } i++; } (4) k=0; • (5) for(i=1; i<=n; i++){ • (6) i=1; j=0; for(i=1; i<=n; i++){ while(i+j<=n){ for(j=1; j<=i; j++){ for(j=i; j<=n; j++) for(k=1; k<=j; k++) @ if(i>j) j++; @ x+=delta; } @ k++; } else i++; } (7) x=n; y=0; //n是不小于1的常数 • (8) x=91; y=100; while(x>=(y+1)\*(y+1){ while(y>0){ @ if(x>100) {x-=10; y--;} @ y++; } else x++; }

■ 1.9 假设n为2的乘幂,并且n > 2,试求下列算法的时间复杂度及变量 count 的值(以 n 的函数形式表示)。

int Time (int n) {
 count = 0; x = 2;
 while (x < n/2) {
 x \*= 2; count++;
 }
 return (count);
} // Time

\* 1.12 设有以下三个函数:  $f(n) = 21n^4 + n^2 + 1000 \ g(n) = 15n^4 + 500n^3 \ h(n) = 5000n^{3.5} + n\log n$  请判断以下断言正确与否: (1) f(n) & O(g(n)) (2) h(n) & O(f(n)) (3) g(n) & O(h(n)) (4)  $h(n) \& O(n^{3.5})$  (5)  $h(n) \& O(n\log n)$  \* 1.20 试编写算法求一元多项式  $P_n(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^i$  的值  $P_n(x_0), \text{并确定算法中每一语句的执行次数和整个算法的时间复杂度。注意选择你认为较好的输入和输出方法。本题的输入为<math>a_i(i=0,1,...,n), x_0$ 和n, 输出为 $P_n(x_0)$ 。

第2章习题

▶ 2.6 已知L是无表头结点的单链表,且P结点既不是首元结点,也不是尾元结点,试从下列提供的答案中选择合适的语句序列。
■ a. 在P结点后插入S结点的语句序列是\_\_\_\_\_。
□ b. 在P结点前插入S结点的语句序列是\_\_\_\_。
□ c. 在表首插入S结点的语句序列是\_\_\_\_。
□ d. 在表尾插入S结点的语句序列是\_\_\_\_。

(1) P->next=S;
(2) P->next=P->next->next;
(3) P->next=S->next;
(4) S->next=P->next;
(5) S->next=L;
(6) S->next=NULL;
(7) Q=P;
(8) while(P->next!=Q) P=P->next;
(9) while(P->next!=NULL) P=P->next;
(10) P=Q;
(11) P=L;
(12) L=S;
(13) L=P;

◆ 2.7 已知L是带头结点的非空单链表,且P结点既不是首元结点,也不是尾元结点,试从下列提供的答案中选择合适的语句序列。

a. 删除P结点的直接后续结点的语句序列是\_\_\_\_\_。

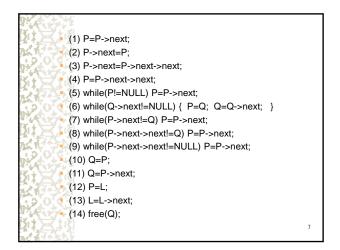
b. 删除P结点的直接前驱结点的语句序列是\_\_\_\_。

c. 删除P结点的语句序列是\_\_\_\_。

d. 删除首元结点的语句序列是\_\_\_\_。

e. 删除尾元结点的语句序列是\_\_\_\_。

1





(1) P->next=P->next->next; (2) P->priou=P->priou->priou; (3) P->next=S; (4) P->priou=S; (5) S->next=P; (6) S->priou=P; (7) S->next=P->next; (8) S->priou=P->priou; (9) P->priou->next=P->next; (10) P->priou->next=P; (11) P->next->priou=P; (12) P->next->priou=S; (13) P->priou->next=S; (14) P->next->priou=P->priou; (15) Q=P->next; (16) Q=P->priou; (17) free(P); (18) free(Q);

▶ 2.17 试写一算法,在无头结点的动态单链表上实 现线性表操作INSERT(L, i, b),并和在带头结点 的动态单链表上实现相同操作的算法进行比较 **≥ 2.11**设顺序表va中的数据元素递增有序。试写一 个算法,将x插入到顺序表的适当位置上,以保持 该表的有序性。

▶ 2.19 已知线性表中的元素以值递增有序排列,并 以单链表作存储结构。试写一高效的算法,删除 表中所有值大于mink且小于maxk的元素(若表中 存在这样的元素),同时释放被删除结点空间,并 分析你的算法的时间复杂度(注意: mink和maxk 是给定的两个参变量,它们的值可以和表中的元 素相同,也可以不同) ▶ 附加题.在顺序存储结构的线性表a基础上重做上 题。

11

★2.10 指出下列算法中的错误和低效(即费时)之 处,并将它改为一个即正确又高效的算法。 status DeleteK(SqList &a,int i,int k){ //本过程从顺序存储结构的线性表a中删除第i个元素起的k个元素 if(i<1||k<0||i+k>a.length) return INFESIBLE; //参数不合法 for(count=1;count<k;count++){//删除一个元素 for(j=a.length;j>=i+1;j--) a.elem[j-1]=a.elem[j] return OK: }//DeleteK 12

- ▶ 2.22 试写一算法,对单链表实现就地逆置。
- ▶ 2.20 已知线性表中的元素以值递增有序排列, 并以带头结点的单链表作存储结构。请写一个 高效的算法,删除表中所有值相同的多余元素 (使得操作后的线性表中的所有元素的值各不 相同),同时释放被删除结点空间。

▶ 2.29 已知A, B和C为三个递增有序的线性表, 先要求对A表作如下操作: 删去那些既在B表中 出现又在C表中出现的元素。试对顺序表编写 实现上述操作的算法,并分析你的算法的时间 复杂度(注意: 题中没有特别指明同一表中的元 素值各不相同)

13

14