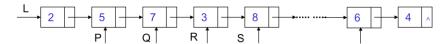
## 1. 填空

- (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

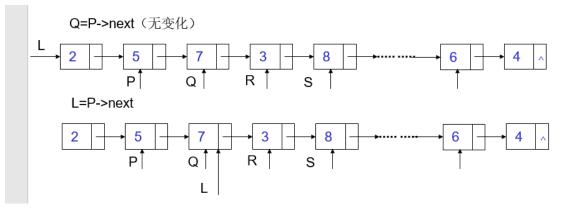
## 解:

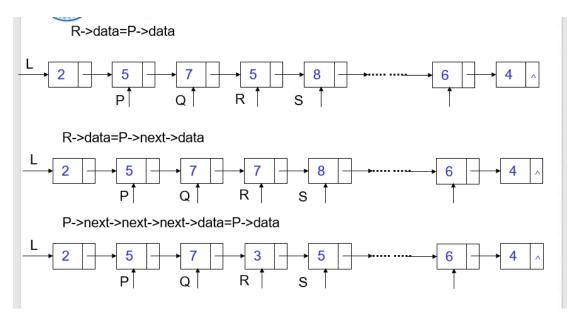
- a) 在顺序表中插入或删除一个元素,平均约需要移动<u>表中一半</u>元素,具体移动的元素个数与表长和该元素在表中的位置 有关。
- b) 顺序表中逻辑上相邻的元素的物理位置<u>必然</u>紧邻。单链表中逻辑上相邻的元素的物理位置 未必 紧邻。
- c) 在单链表中,除了首元结点外,任意结点的存储位置由<u>其直接前驱的指针域</u> 指示。
- d) 在单链表中设置头结点的作用是 <u>在表头进行插入或删除的操作与其他位置的操</u>作相同(插入或删除首元素时不必进行特殊处理)
- 2. 对以下单链表分别执行下列各程序段,并画出结果示意图。

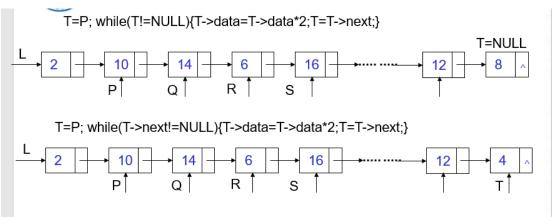


- (1) Q=P->next
- (2) L=P->next
- (3) R->data=P->data
- (4) R->data=P->next->data
- (5) P->next->next->next->data=P->data
- (6) T=P; while(T!=NULL){T->data=T->data\*2;T=T->next;}
- (7) T=P; while(T->next!=NULL){T->data=T->data\*2;T=T->next;}

## 解:







3. 编写算法求一元多项式 $P_n(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^i$ 的值 $P_n(x_0)$ ,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。本题的输入为 $a_i(i=0,1,\cdots,n)$ , $x_0$ 和n,输出为 $P_n(x_0)$ 。

```
解:
      \exists double E01(double *a, int n, double x)
 3
 4
       {//a={a0,a1,a2,...,an}; n为阶数,最高次幂;
 5
           double sum = a[0], item = x;//初始化为常数项
 6
 7
           for (int i = 1; i <= n; i++)
 8
 9
                sum += a[i] * item;
10
               item *= x;
11
12
           return sum;
```

算法时间复杂度为 O(n)