## 数据结构第 1 次作业

## 1 第一章

1 (1.8). 确定语句的频度

解

- 1. i 从 1 开始, while 循环共进行 n12 次, 所以频度为 n-1
- 2. do-while 循环, 一共进行 n-1 次, 所以频度为 n-1
- 3. while 循环中这两个语句交换顺序不影响, 所以频度为 n-1
- 4. 最外层的循环进行 n 次, 内层循环对于每个 i 进行 n-i+1 次, 所以频度为  $\sum_{i=1}^{n} (n-i+1) = \frac{n(n+1)}{2}$
- 5. 最外层进行 n 次, 次外层进行 i 次, 内层进行 j 次, 所以频度为

$$\sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{i} j = \sum_{i=1}^{n} \frac{i(i+1)}{2} = \frac{n(n+1)(2n+3)}{12}$$
 (1)

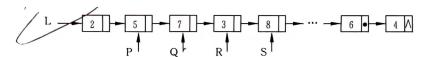
- 6. i 从 1 开始,j 从 0 开始, 在本程序段中, i 和 j 交替增加, if 判断一共进行了 n 次, 所以频度为 n
- 7. y 从 0 开始, 最多能增加到  $|\sqrt{n}|-1$ , 所以频度为  $|\sqrt{n}|$
- 8. 只需关注 while 循环进入几次即可, x 每次增加 10 次直到为 101 时,y 减少一次一共减少 100 次, 每次这个循环判断了 11 次, 于是一共进行了  $11 \times 100 = 1100$  次, 所以频度为 1100
- 2 (1.9). 求下列算法的时间复杂度以及变量 count 的值
- 解 n 为 2 的幂次, 不妨设  $n=2^m$ , 则 while 循环一共进行了 m-2 次, 所以时间复杂度为  $O(\log n)$ , count 的值为  $m-2=\log n-2$
- **3** (1.12). 对于以下函数,  $f(n) = 21n^4 + n^2 + 100$ ,  $g(n) = 15n^4 + 500n^3$ ,  $h(n) = 5000n^{3.5} + n \log n$ , 判断下联断言正确与否

解

- 1. f(n) is O((g(n))) 正确
- 2. h(n) is O((f(n))) 错误, 因为 4 > 3.5
- 3. g(n) is O((h(n))) 错误, 因为 4 > 3.5
- 4. h(n) is  $O(n^{3.5})$  正确
- 5. h(n) is  $O(n \log n)$  错误, 因为  $n \log n$  is  $O(n^3)$

## 2 第二章

**4** (2.4).



- (1) Q=P->next;
- (2) L=P->next;
- (3) R->data=P->data;
- (4) R->data=P->next->data;
- (5) P->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 (1). 无变化

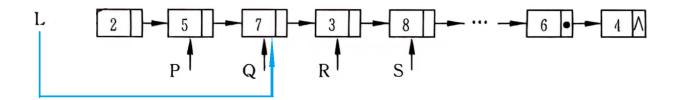


图 1: (2)

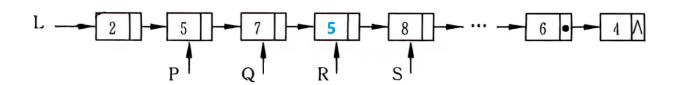


图 2: (3)

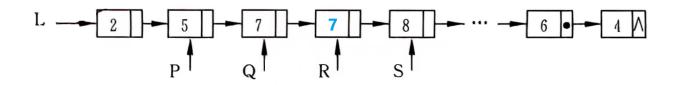


图 3: (4)

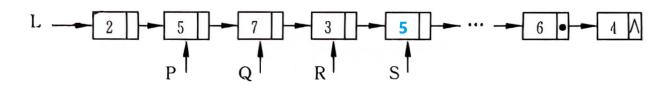


图 4: (5)

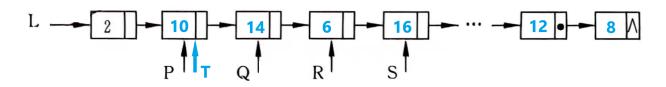


图 5: (6)

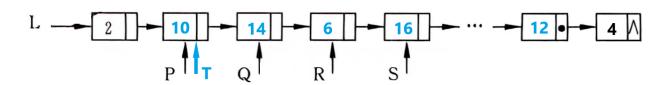


图 6: (7)

- 5 (2.5). 画出执行下列各行语句各指针及链表的示意图
  - 解 这里的 L 生成了数据为空的头节点

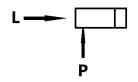


图 7: 第一个生成链表

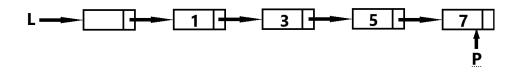


图 8: 第一个 for 循环

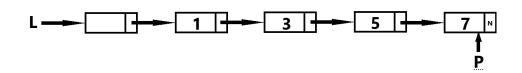


图 9: 将 p->next 赋值为空

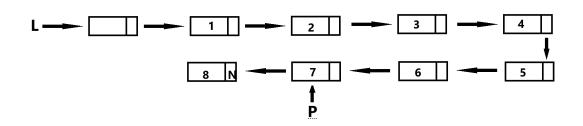


图 10: 第二个 for 循环

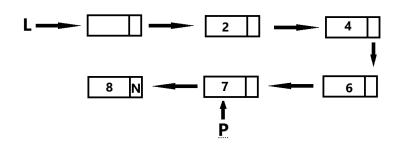


图 11: 第三个 for 循环

- 6 (2.9). 简述下列算法的功能
- 1. 将至少有两个结点的单链表原本的第一个结点变成最后一个结点,将第二个结点变成第一个结点
- 2. 将一个单循环链表拆成两个循环链表,一个是原链表的前半部分,一个是原链表的后半部分