第二次作业

120L022314 瞿久尧

1. 两个链表分别为 link1 和 link2,设 link1 里的元素为 x,link2 里的元素为 y,定义指针变量 int *temp,用于储存地址。

方法:将 link1 中的 x 元素逐个插入到 link2 中

从头结点开始,x和y进行比较

若 x>y,则令指针变量 temp=y->next,用于储存指针,然后 y=y->next,若仍有 x>y, 重复上述操作,直到 x=y 或 x<y;

若 x=y,则删除 x 结点,即:使 x 的前驱的指针直接指向 x 的后继,得到 x->next;若 x<y,*temp=x,x->next=y,即 x 的前驱变成 y 的前驱,x 的后继变成 y。(即:将 x 放入 link2 的两个结点之间,且满足大小关系递增排序)

反复进行如上操作,若先 x->next==NULL,两个链表已经以递增的顺序合并为一个链表 link2:

若先 y->next==NULL,则令 y->next=x,使剩余的 x 接在 link2 的末尾,同样合并为一个链表。

2. 两个链表分别为 link1 和 link2,设 link1 里的元素为 x,link2 里的元素为 y,定义指针变量 int *temp,用于储存地址。

方法:逐个比较大小,确定出重复的元素,并且使之串联(前驱与后继的关系),同时可以将不重复的部分切除。

从头结点开始,在 link1 中,先令 temp=head->next,然后依次比较 x 和 y

若 x>y,则 y=y->next;

若 x<y,则 x=x->next:

若 x=y,则令*temp=x, temp=x->next, x=x->next,继续进行比较;

直到比较完成,以 NULL 为终点, link1 是以 head 为头结点的链表 A 和 B 的交集,并且以递增排列

3. 定义三个指针 int *temp1,*temp2,*temp3,设链表中的元素为 x,从头结点开始

方法:若以左为头,右为尾,此方法便是将单链表的方向改变,以右为头,左为 尾,实现翻转的目的,且仍为原来的链表空间

temp1=x; //将第一个结点的地址存在指针 1 中

temp2=x->next; //将第一个结点的后继的地址存在指针 2 中

x=x->next: //x 变成第二个结点

*temp2=NULL: //即,将头结点变为尾结点

temp3=temp1; //将第一个结点的地址存在指针 3 中 temp1=x; //将第二个结点的地址存在指针 1 中

temp2=x->next; //将第二个结点的后继的地址存在指针 2 中

x=x->next; //x 变成第三个结点

*temp2=temp3 //把第一个结点变成第二个结点的后继,实现反向

······ //重复以上高亮操作,直到最后一个

其中可以用 count,初始化为 0,用来计数,可以根据链表的长度来控制计数多少次后停止

4. 设链表中的元素为 a,定义指针变量 int *temp 从头结点开始,比较 a 和 x

方法: 用指针确定 a1<x 的位置,同时推至 a2>y 的位置,将 a1->next=a2,以实现中间部分链表被切除的目的

若 x>a,令 temp=a->next;

然后 a=a->next,继续进行比较,重复操作;

直到 a>=x,此时*temp 固定,然后将 a 与 y 比较;

若 a<=y, a=a->next, 继续比较, 重复操作;

直到 a>y, 令*temp=a, 即可删除链表中大于等于 x, 且小于等于 y 的数

周三作业:

转换八进制的时间复杂度 $O(\log_8 n)$

由于基本操作的时间复杂度为O(1),操作进行 $\log_8 n$ 次