

# 《数据结构》上机报告

2018 年 10 月 10 日

姓名：刘思源 学号：1651390 班级：电子三班 得分：\_\_\_\_\_

实验题目	链表的多项式应用	
问题描述	链表本身的特性使得其可以进行一些数学上的多项式的操作，如多项式的乘法，加法，和多项式的求值。	
基本要求	1. (p1)实现两个多项式的加法。 2. (p2)实现两个多项式的乘法。 3. (p3)实现多项式的求值	
	已完成基本内容（序号）：	1, 3
选做要求		
	已完成选做内容（序号）	2
数据结构设计	<pre> typedef struct LNode{     ElemType coef;     ElemType exp;     struct LNode *next;     LNode(ElemType x, ElemType y) :coef(x), exp(y),next(nullptr) {} } LNode,*LinkList;                     </pre>	

功能(函数)说明	<p>1、多项式链表的初始化</p> <p>多项式链表一个节点包含两个数据域，底数和指数。初始化的时候同时进行初始化。</p> <pre> void initial(LinkList &amp;L, ElemType n) {     LNode *p;     L = new LNode(0, 0);     p = L;     while (n) {         p-&gt;next= new LNode(0, 0);         p = p-&gt;next;         cin &gt;&gt; p-&gt;coef &gt;&gt; p-&gt;exp;         n--;     }     p-&gt;next = nullptr; } </pre> <p>2、多项式的加法</p> <p>使用两个指针同时遍历两个多项式链表。如果此刻两个指针所指的指数域的值相同，则底数相加，指数不变，存入新的链表中，两个指针同时后移；如果不相等，则将指数较小者存入新链表，该指针向后移，直到某一个链表为空。将另一不为空的链表（如果存在），剩余的元素存储进新链表。</p> <pre> void add(LinkList L1, LinkList L2, LinkList &amp;L3) {     LNode *p,*p1,*p2;     L3 = new LNode(0, 0);     p1 = L1-&gt;next;     p2 = L2-&gt;next;     p = L3;      while (p1 &amp;&amp; p2) {         if (p1-&gt;exp &gt; p2-&gt;exp) {              p-&gt;next = new LNode(p2-&gt;coef, p2-&gt;exp);             p = p-&gt;next;             p2 = p2-&gt;next;         }         else if (p1-&gt;exp &lt; p2-&gt;exp) {              p-&gt;next = new LNode(p1-&gt;coef, p1-&gt;exp);             p = p-&gt;next;             p1 = p1-&gt;next;         }         else {              p-&gt;next = new LNode(p1-&gt;coef+p2-&gt;coef, p1-&gt;exp); </pre>
----------	---

```

        p = p->next;
        p1 = p1->next;
        p2 = p2->next;
    }
}
while (p1) {

    p->next = new LNode(p1->coef, p1->exp);
    p = p->next;
    p1 = p1->next;
}
while (p2) {

    p->next = new LNode(p2->coef, p2->exp);
    p = p->next;
    p2 = p2->next;
}
}

```

### 3、多项式的乘法

多项式的乘法可以理解为若干个多项式的加法。不妨设有多项式 A 和多项式 B 相乘。A 的每一个单项式和 B 中的所有单项式底数相乘，指数相加，可以得到一个新的多项式。如此可以得到 n 个多项式（n 的个数为 A 的单项式个数），再将这 n 个多项式相加。

在实际的实现中，每产生一个新的多项式，就立刻将他和目标结果的多项式相加，来减少空间的复杂度。

```

void multiply(LinkList L1, LinkList L2, LinkList &L3)
{
    LNode *p, *p1, *p2, *t;

    L3 = new LNode(0, 0);

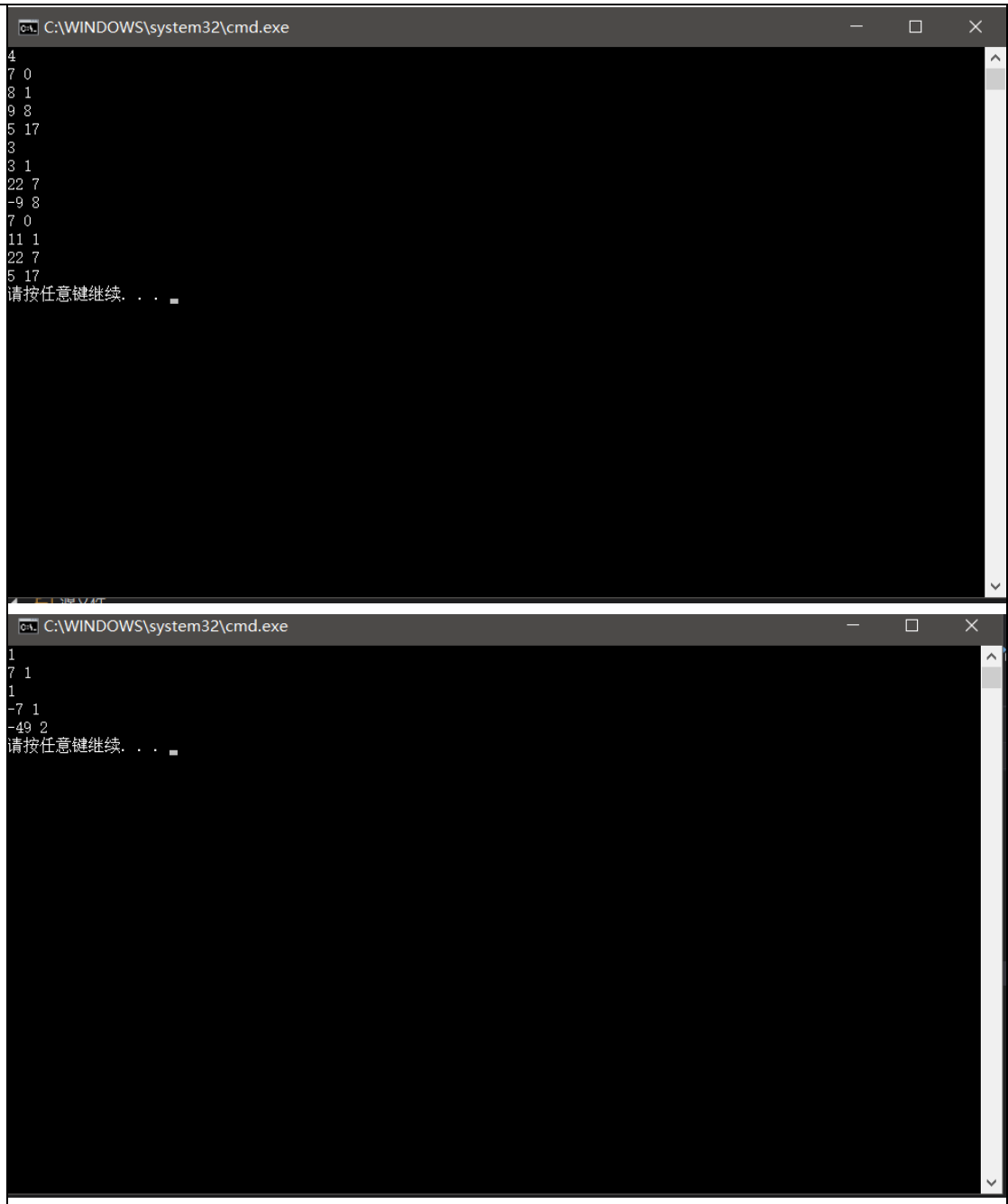
    p = L3;
    p1 = L1->next;
    p2 = L2->next;

    while (p1) {
        LinkList Lt;
        Lt = new LNode(0, 0);
        t = Lt;
        while (p2) {
            t->next = new LNode(p1->coef*p2->coef, p1->exp+p2->exp);
            t = t->next;
            p2 = p2->next;
        }
    }
}

```

	<pre>p2 = L2-&gt;next; add(Lt, L3, L3); p1 = p1-&gt;next; } }</pre> <p>4、多项式的求值</p> <p>多项式的求值可以使用 pow 函数，但该函数时间较慢，不如直接使用循环进行运算。</p> <pre>Status calculate(LinkList L, double x) {     double res = 0;     int exp = 0;     LNode *p;     p = L-&gt;next;     while (p) {         double x1 = 1;         if (p-&gt;exp == 0) {             x1 = 1;         }         else {             for (exp = p-&gt;exp ; exp &gt; 0; exp--) {                 x1 *= x;             }         }         x1 *= p-&gt;coef;         res += x1;         p = p-&gt;next;     }     return res; }</pre>
开发环境	Visual studio 2017

调试分析



	
心得体会	<p>1、在第三题的求值中，因为题目数据类型为 <b>double</b> 型，不太可能会有指数过大的情况出现。所以使用连乘的方式进行计算，可以稍微的快于 <b>pow</b> 函数。</p> <p>2、在进行多项式乘法时，由于直接进行乘法十分复杂，可以将其转化为第一问中已经解决的问题进行求解。同时在乘的同时进行叠加运算，可以减少空间的复杂度。</p>