电子科技大学

计算机专业类课程

实验报告

课程名称: 数据结构与算法

学院专业: 计算机科学与工程学院

学生姓名: 韩博宇

学 号: 2019040708023

指导教师: 戴波

日期: 2020年12月27日

电子科技大学实验 报 告

实验一

一、实验室名称:

电子科技大学清水河校区主楼 A2-412

二、实验项目名称:

线性表实验

三、实验原理:

利用线性数据结构实现长整数的存储和操作

四、实验目的:

练习使用线性表解决问题

五、实验内容:

生成大数据的四则运算器并根据输入得到计算结果

六、实验器材(设备、元器件):

硬件平台:

CPU:Intel(R) Core(TM) i7-9750H CPU @ 2.60GHz

内存: 16G 软件平台:

操作系统: Windows 10 开发环境: Dev-C++ 5.11

七、实验步骤:

1. 问题描述

生成大数据的四则运算器并根据输入得到计算结果

2. 算法分析与概要设计

输入:两个大整数以及相应的运算符对应序号

输出:两个大整数运算结果

文字算法描述:

(1) 两个大整数的加法:

存储结构:单链表

算法描述:

将输入的两个大整数分别存入单链表 link_one, link_two 中, link_one 长度记为 n, link two 长度记为 m。

- ①从头结点开始,依次访问两个链表中结点存储的整型数字,进位 temp 设置为 0,将两个数字以及进位 temp 相加,相加结果 mod10 赋值给 temp,相加结果整除 10 存入新的链表 link_three。两个单链表指针指向下一个结点;
- ②重复步骤①, 直至有一个链表或两个链表遍历完毕;
- ③若两个单链表都遍历完成,若 temp 不为 0,则将 temp 对应整数插入 link_three;若其中一个链表遍历完整,依次遍历另一个未遍历完全的链表,结点存储的整型数字与 temp 相加,重复步骤二中的赋值存储操作,直至链表遍历完整;
- ④从头结点开始, 依次输出 link_three 中各个结点存储的整型
- (2) 两个大整数的减法:

存储结构:单链表

算法描述:

将输入的两个大整数分别存入单链表 link_one, link_two 中, link_one 长度记为 n, link_two 长度记为 m。

①若 n! =m, Node* p 指向两个链表长度更大的头结点, Node* q 指向较小者。若 p->data<q->data,则需要借位,将 p->data+10-q->data 赋值

给 temp, p->next->data 减一;若 p->data>=q->data,将 p->data-q->data 赋值给 temp。将 temp 值插入 link_three, p 和 q 依次 指向下一结点,直至 q 所指链表遍历完毕;

- ②将 p->data 值插入 link_three, p 指向下一结点, 直至 p 所指链表遍历完毕;
- ③若 n < m, 将-1 插入 link three; 若 n > m 则不进行操作;
- ④若 n==m,重复步骤二,Node* p 指向 link_one 头结点,Node* q 指向 link_two 头结点。但结束条件改变为遍历完 m-1 个结点。最终判断两个链表最后一个结点数值大小。若 p->data>=q->data,将 p->data-q->data 赋值给 temp,将 temp 值插入 link_three。反之将将 q->data-p->data 赋值给 temp,将 temp 值插入 link_three,再将-1 插入 link_three;
- ⑤从 link_three 头结点指向的第一个结点开始输出, 若第一个结点为-1,则输出,-';若是正数则输出该值,直至所有结点输出完毕。
- (3) 两个大整数的乘法:

存储结构:数组

算法描述:

将输入的两个大整数存入 string s1, string s2。初始化结果存储数组 num(置0), m=s1. size, n=s2. size。

- ①将 s1, s2 分别逆序排列;
- ②s1[i]为 string s1 中第 i+1 位数字, s2[j]表示 string s2 中第 j+1 位数字。将(s1[i] '0') * (s2[j] '0')赋值给 temp,

num[i+j]+=temp % 10, 然后处理进位, num[i+j+]+=temp/10, 当 i=m-1, j=n-1 时退出循环;

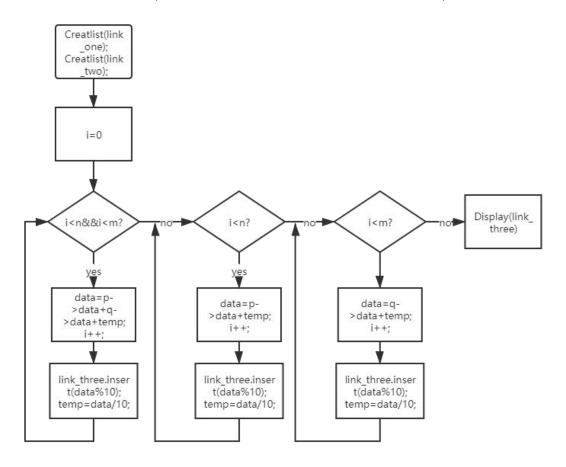
- ③处理结果数组里的进位,输出结果数组。
- (4) 两个大整数的除法:

存储结构:数组

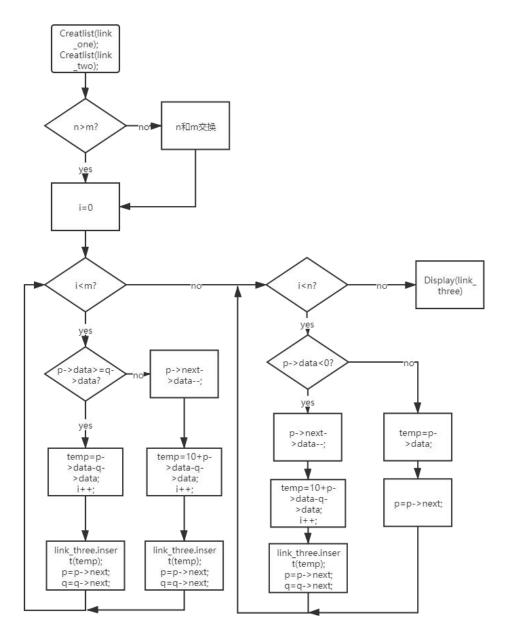
算法描述:

- ①截数。从被除数的最高位起,除数是几位数就从左边截出几位数,当被截出的数小于除数时,应再截一位数。
- ②试商。用 1-9 中的适当数字作为初商,用初商去乘除数,使所得的积小于(或等于)所截取的数,并从截取的数中减去这个积,所得差应小于除数,差也可能是零。
- ③再截数。将被除数第一次被截后余下的数,紧接着写在差的后面, 称为第一余数,从第一余数中第二次截数,所截位数仍与除数的位数相

- 同, 当第二次被截数小于除数时, 应再截一位数。
- ④再试商。仍用 1-9 中的适当数字作为次商,用次商去乘除数,使所得的积小于(或等于)第二次截得的数,并从第二次截取的数中减去这个积,所得差应小于除数,差也可能是零,将被除数第二次被截后余 下 的数,紧接着写在第二次差的后面,称为第二次余数。
- ⑤初商应写在第一次被截数的最末一位数字上边,次商应写在第二次被截数的最末一位数字上边,如初商和次商之间有空位应补 0,0 的个数与空位的个数相同。
- ⑥重复上述步骤直到被除数的个位数字被截下参与计算完为止。如果最后一次差为 0, 把各次所得商按先后顺序从左到右排好, 同时输出余数。



大整数的加法流程图



大整数的减法流程图

八、实验数据及结果分析:

两个大整数的加法测试

两个大整数的减法测试

■ C:\Users\86138\Desktop\数据结构与算法 大实验\实验1\text1.exe

请输入一个运算式,数字和符号之间用空格隔开,例如:1(空格)*(空格)2 49498494849494949 - 4848848488878888

49498494849494949-4848848488878888=44649646360616061

Process exited after 20.93 seconds with return value 0 请按任意键继续. . .

■ C:\Users\86138\Desktop\数据结构与算法 大实验\实验1\text1.exe

请输入一个运算式,数字和符号之间用空格隔开,例如:1(空格)*(空格)2 123456789 - 1123456789

123456789-1123456789=-1000000000

Process exited after 26.35 seconds with return value 0 请按任意键继续. . .

■ C:\Users\86138\Desktop\数据结构与算法 大实验\实验1\text1.exe

请输入一个运算式,数字和符号之间用空格隔开,例如:1(空格)*(空格)2 548481584841548 - 548481584841548 548481584841548-548481584841548=0

.....

Process exited after 14.28 seconds with return value 0 请按任意键继续. . .

两个大整数的乘法测试

■ C:\Users\86138\Desktop\数据结构与算法 大实验\实验1\text1.exe

请输入一个运算式,数字和符号之间用空格隔开,例如:1(空格)*(空格)2 456456464 * 498494989878

456456464*498494989878=227541260401427671392

Process exited after 13.86 seconds with return value 0 请按任意键继续. . .

两个大整数的除法测试

■ C:\Users\86138\Desktop\数据结构与算法 大实验\实验1\text1.exe

请输入一个运算式,数字和符号之间用空格隔开,例如: 1(空格)*(空格)2 1644484894998789789 / 54848154564 1644484894998789789/54848154564=029982501 remainder is 45935505225

Process exited after 14.57 seconds with return value 0 请按任意键继续. . . 由测试结果来看, 大整数的四则运算都能通过程序实现并输出正确结果。

九、总结及心得体会:

在编写程序的过程中,既让我更加理解了线性表的操作,也进一步锻炼了我程序设计的能力。通过本次实验我进一步提升了自己分析和解决问题的能力,并且将所学运用到实际。本次实验的缺点在于:大整数的四则运算,并没有在原来的基础上加以改进,以减小时间和空间的复杂度;并且只能进行单步加减乘除运算,不能进行多步带括号的运算。

十、对本实验过程及方法、手段的改进建议及展望:

本实验的时间复杂度为 $O(n^2)$,在数值较大时运算时间很长,后期需要进行算法优化以减小时间和空间的复杂度,例如对于乘法我们可以使用最优子结构的性质进行优化。

报告评分:

指导教师签字: