2024/1/15 10:33 8高精度算法1.md

第八章 高精度算法(1)

1. 高精度算法

1.1 高精度算法

高精度算法法是一种**处理超过计算机固定位数范围的大整数的计算方法** ,它可以用于处理大整数的加减 乘除、 比较大小等运算,以及求解大整数的阶乘、 幕运算等问题。 当参与运算的数据超出 C++ 数据类型的取值范围时,我们就会用到高精度算法

C++各数据类型取值范围表:

类型	符号	关键字	占字节数	数据范围
整型	有符号	int	4	-2147483648 ~ 2147483647
		long long	8	-9223372036854775808 ~ 9223372036854775807
	无符号	unsigned int	4	0~4294967295
		unsigned long long	8	0 ~ 1844674407370955161
浮点型	有符号	float	4	3.4E-38 ~ 3.4E+38
		double	8	1.7E-308 ~ 1.7E+308
字符型	有符号	char	1	-128 ~ 127

1.2 高精度算法的注意事项

高精度运算需要注意的问题

数据的接收和存储:

当需要处理的数据超过了任何数据类型所能容纳的范围,可以采用字符串形式输入,并将其中每一位字符 转化为数字,存入数组中;

代码实现:数字字符串形式输入,将其转化为整型数组,并逆序存储 逆序存储的原因:

- 1. 使两个参与运算的数据的个位对齐
- 2. 方便处理最高位运算后的进位
- 高精度位数的确定:

运算规则如同算术运算。 由于高精度运算的结果可能使数据长度发生增减, 因此不仅需要用整型数组存储数据, 还需要记录整型数组的元素个数,也就是数据实际长度

```
int init(int a[])
{
    string s; //声明数字串
    cin >> s;
    int len = s.length();//len 存储数字串S 的位数 (数字串长度)
    for(int i =0; i < len; ++i)
    {
        a[i] = s[len - i - 1] - '0';//将数字串S转化为数组 a, 并倒序存储.
    }
    return len; //返回数字串长度
}</pre>
```

• 除了使用变量来存储数据的长度之外,还可以将数据的长度存储在整形数组下标0的位置:

2024/1/15 10:33 8高精度算法1.md

```
int init(int a[])
{
    string s; //声明数字串
    cin >> s;
    int a[0] = s.length();//a[0]存储数字串S 的位数 (数字串长度)
    for(int i =0; i < len; ++i)
    {
        a[i+1] = s[len - i - 1] - '0';//将数字串S转化为数组 a, 并倒序存储.
    }
    return len; //返回数字串长度
}</pre>
```

• 对于有符号高精度数据的运算,除了记录数据本身以外,还需要记录数据的正负号,可以使用结构体存储数据

```
struct Data
{
   int flag; // 记录数据的正负号, flag 为 1表示正, 为0表示负
   int a[N]; // 记录数据本身
};
```

2. 高精度加法

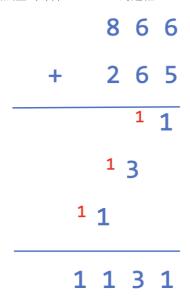
2.1 基本思想

高精度加法算法的基本思想是将大整数按位进行计算, 从低位到高位逐个相加,并考虑进位的情况 具体步骤如下:

- 1. 将相加的数据以字符串的形式读入
- 2. 将字符串翻转存入整型数组中, 两数之和的位数最大为较大数的位数加1;
- 3. 从低位到高位依次两两相加后,再加上上一位的进位,将和模 10 作为本位结果,将和除以10 作为下一位的进位;
- 4. 重复步骤3, 直到所有位数处理完;
- 5. 从后往前找结果数组中第一个非0元素的位置(即去前导0的操作),从该位置开始逆序输出数 组中的元素,即为最终的加法结果;

通过以上步骤,可以实现对大整数的精确加法运算

• 加法竖式计算866 + 265的过程



个位: 6 + 5 = 11, 个位结果为 1, 进位 1

十位: 6 + 6 + 1 = 13, 十位结果为 3, 进位 1

百位: 8 + 2 + 1 = 11, 百位结果为 1, 进位 1

将最后的进位 1 添加到干位;

故最终答案为 1131。

• 高精度加法步骤

用高精度算法计算 866 + 265 的结果。

1. 先将两个数据以字符串的形式存储;

2. 将字符串翻转存入整型数组中;

3. 从低位到高位两两相加,同时处理进位;

$$A_2 \ A_1 \ A_0$$
 $A[0] + B[0] = 6 + 5 = 11$ 当前位 $C_0 = 1$,进位 $x = 1$ + $B_2 \ B_1 \ B_0$ $A[1] + B[1] + x = 6 + 6 + 1 = 13$ 当前位 $C_1 = 3$,进位 $x = 1$ 当前位 $C_2 = 1$,进位 $x = 1$ 当前位 $C_3 = 1$

4. 把存储结果的数组从高位到低位依次输出。

代码示例:

```
#include<iostream>
#include<string>
using namespace std;
int A[201], B[201], C[202];
string s1, s2;
int init(int a[], string &s)
   cin >> s;//读入字符串
   int len = s.size();//计算数字串位数
   for(int i = 0; i < len; i ++)
      //将数字串逐位转换为数字并逆序存放
       a[i] = s[len - 1 - i] - '0';
   return len ;// 返回数字串长度
}
int main()
{
   int lena = init(A, s1);//计算A数字串长度
   int lenb = init(B, s2);//计算B数字串长度
   int lenc = max(lena,lenb);//查找最长数字串长度int X
   int x = 0;//表示进位
   for(int i = 0; i < lenc; ++i)
       C[i]=A[i]+B[i]+x;
       x = C[i] / 10;
       C[i] %=10;
   C[lenc] = x; // 最高位的进位放到C[lenc]
   while(C[lenc] == 0 && lenc > 0) lenc --; //去前导0
   for(int i =lenc; i>=0; i--) cout << C[i]; // 逆序输出结果
   return 0;
}
```

3. 高精度减法

3.1 高精度减法

高精度减法的基本思想是将大整数按位进行计算,从低位到高位逐个相减,并考虑借位的情况 具体步骤如下

- 1. 将参与运算的数据以字符串的形式读入
- 2. 将字符串翻转存入整型数组中,两数之差的位数最大为较大数的位数;
- 3. 如果是小数减大数,则交换两数位置,并输出负号
- 4. 从低位到高位逐位求差,如果某位不够减需借位,那么高位减1,本位加 10 再相减
- 5. 重复步骤4直到所有位数减完;
- 6. 从后往前找结果数组中第一个非0元素的位置 (即去前导0 操作),从该位置开始逆序输出数 组中的元素,即为最终的减法结果

• 减法竖式计算866 - 775的过程

• 高精减法步骤

用高精度算法计算866 - 775 的结果。

1. 先将两个数据以字符串的形式存储;

2. 将字符串翻转存入整型数组中;

3. 从低位到高位逐位求差,如果差小于 0,向高位借一当十,高位减 1;

$$A_2$$
 A_1 A_0 $A[0]$ - $B[0]$ = 6 - 5 = 1 当前位 C_0 = 1
 $\frac{-B_2}{C_2}$ B_1 B_0 A_1 - B_1 小于0,向高位借一当十, A_1 += 10,则
 C_2 C_1 C_0 $A[1]$ - $B[1]$ = 16 - 7 = 9 当前位 C_1 = 9
 $A[2]$ - $B[2]$ = (8 - 1) - 7 = 0 当前位 C_2 = 0

4. 把存储结果的数组从高位到低位依次输出(减法最终结果要去前导 0 后输出)。

代码示例:

```
#include<iostream>
#include<string>
using namespace std;
int A[201], B[201], C[202];
string s1, s2;
int init(int a[], string &s)
   cin >> s;//读入字符串
   int len = s.size();//计算数字串位数
   for(int i = 0; i < len; i ++)
       //将数字串逐位转换为数字并逆序存放
       a[i] = s[len - 1 - i] - '0';
   return len ;// 返回数字串长度
void Sub() //减法运算过程
    for(int i=0; i <lenc; ++i)</pre>
       C[i] += A[i] - B[i];
       // 如果不够减
       if(C[i] < 0)
           C[i+1] --;
           c[i] += 10;
       }
   }
}
int main()
   int lena = init(A, s1);//计算A数字串长度
   int lenb = init(B, s2);//计算B数字串长度
   int lenc = max(lena,lenb);//查找最长数字串长度int X
   if(lenc < lenb | | (lena == lenb && s1 < s2))
       // 如果是小数减大数 交换
       swap(A,B);
       cout << "-";
   }
   Sub();
   while(C[lenc] == 0 && lenc > 0) lenc --; //去前导0
    for(int i =lenc; i>=0; i--) cout << C[i]; // 逆序输出结果
    return 0;
}
```