

第3章 高精度运算

3.1 高精度运算的基本知识

一、什么是高精度运算?

1、C++的基本类型和范围

类型	定义	大小	范围
char	字符型	1 byte	-128 [~] 127
short(int)	短整型	2 byte	$-32768 \sim 32767 (-2^{15} ^{\sim} 2^{15} - 1)$
int	整形	4 byte	-2147483648 $^{\sim}$ 2147483647 $(-2^{31}{}^{\sim}$ $2^{31}{}^{-}$ $1)$
long	长整形	4 byte(32bit 系统) 或 8 byte(64bit 系统)	参考 int 和 long long 的范围
long long	ng long 长整形 8 byte		$\begin{array}{cccccccccccccccccccccccccccccccccccc$
float	实型	4 byte	- (10的38次方)~10的38次方
double	双精度	8 byte	- (10的 308次方)~10的 308次方

计算机在存储时,使用的最小单位是"位"(bit),一位,是用来存储一个0或者一个1。

1byte = 8位

2、什么是高精度运算

高精度运算,是指<u>参与运算的数(加数,减数,因子……)范围大大超出了标准数据类</u>型(整型,实型)能表示的范围的运算。

例如,求两个200位的数的和。这时,就要用到高精度算法了。

二、高精度运算的基本思路?

基本思路:

- (1) 由于字符数组可以输入 n 位,因此采用字符串(或字符数组)读入 2 个高精度的数;
- (2)由于加减乘运算都需要从右向左运算(包括进位),而且要进行整数运算;因此,为了方便,我们将2个字符数组逆序存入2个整数数组;这样既可以从左向右运算(运算和进位),又可以按照整数格式进行运算,比较方便;
 - (3) 将计算结果存入第3个数组,然后按照要求逆序输出结果,就可以实现高精度运



算。

注意:考虑高精度减法、乘法运算中结果为0的情况。

3.2 高精度运算的实现

一、课堂案例

1268: 【基础】高精度加法

思路图解:

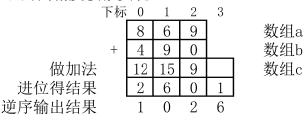
以: 968+94为例, 数学运算的写法为

加法的数学实现

在高精度运算中,为了方便模拟右对齐、从右向左做加法,以及从右向左进位的过程。

- (1) 将 2 个数逆序、逐位存入 2 个整数数组,这样就能实现左对齐;
- (2) 然后从左向右做加法以及进位。

加法的高精度模拟实现



```
s1 = "968"
s1[0] -> a[s1.size() - 1]
s1[1] -> a[s1.size() - 2]
s1[i] -> a[s1.size() - i - 1]
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
 第一步:用 string 读入高精度整数
 第二步: 将两个高精度整数逆序存入 ab 两个整数数组
 第三步: 从左向右,逐位求和,结果存入 c 数组
从左向右,逐位进位
 第四步: 逆序输出结果
string s1,s2;//高精度整数
int a[250],b[250],c[500];
int i,j,len;
int main(){
    cin>>s1>>s2;
    //第二步:将两个高精度整数逆序存入 ab 两个整数数组
    for(i = 0;i < s1.size();i++){
        a[s1.size() - i - 1] = s1[i] - '0';
```

}



```
for(i = 0;i < s2.size();i++){
       b[s2.size() - i - 1] = s2[i] - '0';
   //第三步: 从左向右,逐位求和,结果存入 c 数组// 从左向右,逐位进位
   //
   //加法的次数,取决于两个整数的较长的字符串
   len = s1.size();
   if(s2.size() > s1.size()){
       len = s2.size();
    //逐位相加
    for(i = 0; i < len; i++){}
       c[i] = a[i] + b[i];
    //逐位进位
   for(i = 0; i < len; i++){}
       if(c[i] >= 10){
           c[i + 1] = c[i + 1] + c[i] / 10;
           c[i] = c[i] \% 10;
   }
   //第四步: 逆序输出结果
    //两个不超过 len 位的整数做加法,结果可能是 len+1 位
   if(c[len] != 0){
       len++;
   //逆序输出结果
   for(i = len - 1; i >= 0; i--){
       cout<<c[i];
}
```

1269: 【基础】高精度减法

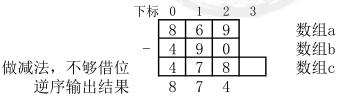
思路图解:

如果 a>b,结果为正,用 a-b 运算;如果 a<b,结果为负,交换 a<b 的值,再用 a-b 运算。

这里假设 a > b,则思路如下;



减法的高精度模拟实现



#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;



```
高精度减法:
  第一步: 判断正负,如果 s1 比 s2 对应的整数小,结果为负,交换 s1 s2
  第二步:将两个字符串,逆序存入2个整数输出测试
  第三步: 从左至右,逐位相减,不够借位
  第四步: 从右向左, 逆序输出
string s1,s2;
int a[250],b[250],c[250];
int i,len,p;
char f = '+';//表示结果的正负
int main(){
    cin>>s1>>s2;
    //长的一定大,一样长字典码大的一定大
//"123" "3" "123" "125"
    if(s1.size() < s2.size() || (s1.size() == s2.size() && s1 < s2)){
        swap(s1,s2);//直接交换两个变量的值
    }
    //cout<<f<<" "<<s1<<" "<<s2;
    //将 s1 和 s2 逆序存入整数数组
    for(i = 0;i < s1.size();i++){
        //0 -> s1[s1.size()-1]
       //1 -> s1[s1.size()-2]
        a[i] = s1[s1.size() - i - 1] - '0';
    }
    for(i = 0;i < s2.size();i++){
        b[i] = s2[s2.size() - i - 1] - '0';
    //逐位相减
    len = s1.size();
    for(i = 0; i < len; i++){}
        //如果不够减,向右借 1,当 10 用
        if(a[i] < b[i]){
           a[i + 1] = a[i + 1] - 1;
           a[i] = a[i] + 10;
        }
        c[i] = a[i] - b[i];
    }
    //判断是否要输出负号
    if(f == '-') cout<<f;
    //从右向左逐位输出,从第一个遇到的非 0 元素开始输出
    for(i = len - 1; i >= 0; i--){
        if(c[i] != 0){
           p = i;
           break;
        }
    //逆序从第一个非 0 元素 输出每一位
    for(i = p;i >= 0;i--){
        cout<<c[i];</pre>
}
```

注意: swap(a,b): 交换变量 ab 的值!



1286: 【基础】高精度乘单精度

高精度*单精度的数学实现

		1	2	5
_	*			25_
用单精度逐位乘高精度		25	50	125
逐位进位	3	1	2	5

高精度模拟实现						
	下标	0	1	2	3	
		5	2	1		数组a
	*	25				整数b
逐位乘		125	50	25		数组c
逐位进位		5	2	1	3	
逆序输出结果		3	1	2	5	

1287: 【基础】高精度乘

乘的数学实现

		1	2	5
_	*		2	5
逐位相乘(进位)		6	2	5
错位相加+	2	5	0	
	3	1	2	5

高精度模拟实现

下标 0 3 5 2 1 数组a 5 数组b * 2 5 数组c 逐位乘 (进位) 2 6 逐位乘 (进位) 5 2 数组c 0 错位相加+ 3 5 2 1 逆序输出结果 3 2 5

#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

string s1,s2;
int a[250],b[250],c[500];
int i,j,p;

int main(){
 cin>>s1>>s2;
 //逆序将 s1 和 s2 存入 ab 数组
 for(i = 0;i < s1.size();i++){
 a[i] = s1[s1.size() - i - 1] - '0';
 }

for(i = 0;i < s2.size();i++){



```
b[i] = s2[s2.size() - i - 1] - '0';
    }
    //循环 a 数组的每一位,用 a[i]去乘以 b 数组的每一位 b[j]
    //结果错位加到 c 数组的 c[i+j]这一位上
    for(i = 0;i < s1.size();i++){
        for(j = 0; j < s2.size(); j++){}
            c[i+j] = c[i+j] + a[i] * b[j];
            //进位
            if(c[i+j] >= 10){
                c[i+j+1] = c[i+j+1] + c[i+j] / 10;
                c[i+j] = c[i+j] % 10;
            }
        }
    }
    //逆序输出,逆序从第一个非 0 元素位置开始输出
    for(i = s1.size() + s2.size() - 1;i >= 0;i--){
        if(c[i] != 0){
            p = i;
            break;
        }
    }
    for(i = p; i >= 0; i--){
        cout<<c[i];</pre>
}
```

1271: 【基础】高精度整数除法

求1除以8的计算结果,模拟过程如下。

```
8) 10

8 20

16 40

40
```

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

int main(){
    int a,b,i,n,t;
    cin>>a>>b>n;
    cout<<a / b<<".";
    t = a % b;
    for(i = 1;i <= n;i++){
        t = t * 10;
        cout<<t / b;
        t = t % b;
    }
}</pre>
```



1280: 【基础】求 2 的 n 次方

a 整数数组, 存放 2 的 n 次方

8	2	1						
0	1	2	3	4	5	6	7	8

k=3

a[k]

思路:

准备一个整数数组 a,存放 2 的 n 次方,a 数组默认存储一个 1,代表 2 的 0 次方!循环 n 次,每次循环都要将 a 数组的每一位*2,并进位,然后判断 a 数组*2 后是否多出一位,如果多出一位,a 数组位数计数器 k++。

逆序输出 a 数组的 k 个数。 #include <bits/stdc++.h>

```
using namespace std;
int a[100] = {1};
//k 代表 a 数组元素的个数,代表了高精度的整数的位数
int i,j,k = 1,n;
int main(){
    cin>n;
    //循环 n 次,每次都将 a 数组 * 2
    for(i = 1;i <= n;i++){
        //将 a 数组的每一位都 * 2
        for(j = 0;j < k;j++){
            a[j] = a[j] * 2;
        }
    //逐位进位
```

```
a[j+1]=a[j+1]+a[j]/10;
a[j]=a[j]%10;
}
}
//判断 a 数组是否多出一位
if(a[k] != 0){
k++;
}
```

for(j = 0;j < k;j++){ if(a[j] >= 10){

}
//逆序输出 a 数组的 k 个数
for(i = k - 1;i >= 0;i--){
 cout<<a[i];
}

1281: 【基础】求 2+2*2+2*2*2+***+2*2*2************2

a 整数数组, 存放 2 的 n 次方

3 EXXX	11 /2/ -	113 11 12 12		70.20	_ ~ _	7 / //		
6	1				200			
0	1	2	3	4	5	6	7	8
r 整数数组	l,存放总	和						
0	3							
0	1	2	3	4	5	6	7	8
#include ousing name								

int a[100] = {1};

}



```
int r[1000];
//k 代表 a 数组元素的个数,代表了 2 的 n 次方高精度的整数的位数
//k2 代表了高精度的总和的位数
int i,j,k = 1,n,k2 = 1,len;
int main() {
    cin>>n;
    //循环 n 次,每次都将 a 数组 * 2
    for(i = 1; i <= n; i++) {
    //将 a 数组的每一位都 * 2
        for(j = 0; j < k; j++) {
    a[j] = a[j] * 2;
        }
        //逐位进位
        for(j = 0; j < k; j++) {
            if(a[j] >= 10) {
                a[j+1]=a[j+1]+a[j]/10;
                a[j]=a[j]%10;
            }
        }
        //判断 a 数组是否多出一位
        if(a[k] != 0) {
            k++;
        //求出了2的i次方,结果为k位
        //将 k 位的 2 的 i 次方,加到 k2 位的总和 r 上
        len = k;
        if(k2 > k) len = k2;
for(j = 0; j < len; j++) {
            r[j] = r[j] + a[j];
            //进位
            if(r[j] >= 10) {
                r[j+1]=r[j+1]+r[j]/10;
                r[j]=r[j]%10;
            }
        //判断r数组是否多了1位
        if(r[k2]!=0) {
            k2++;
    }
    //输出r数组的结果
    for(i = k2 - 1; i >= 0; i--) {
        cout<<r[i];</pre>
}
      二、作业
1285: 【基础】计算 N 的阶乘
1296:
      【基础】求 1!+2!+3!+4!+...+n!
1409: 【基础】棋盘里的麦子?
1369: 【提高】Pell 数列
附加题:
```



1532: 【提高】小 X 与神牛

1368: 【提高】蜜蜂路线

