文章编号:1005-0523(2007)02-0100-03

## 大整数运算的基选择

## 刘觉夫,周 娟

(华东交通大学 信息工程学院 江西 南昌 330013)

摘要:在较多的编程语言中,整数的最大值小于 2<sup>63</sup>.一旦计算超出了这个范围.值就不再是正确的了.研究了大整数基的选择, 提出合理选择基的方法.还给出1个用到大整数但不需要用到大整数的运算方法.

关键词:大整数;算法;编程竞赛

中图分类号:TP301.6

文献标识码:A

在较多的编程语言中,整数一般有3种,短整数  $(-2^{15}-2^{15}-1)$ ,整数 $(-2^{31}-2^{31}-1)$ ,长整数 $(-2^{31}-2^{31}-1)$  $2^{63} - 2^{63} - 1$ ). 最大整数是 19 位数  $2^{63} - 1 =$ 9223372036854775807.在C或C++中(下同)这3 种数据类型为:short int, int, \_ int 64; \_ int 64 型的输 入输出格式为"%I64d".一旦计算超出了这个范围. 值就不在是正确的了. 把超过 263的数称为大整数. 在许多研究中,比如计算机代数学(Comput Algebra),几何论证(Geometric Reasoning),密码学,微观模 拟(如生物信息,基因工程,数量遗传)等,需要大整 数的运算,要用到几百位上千位甚至上万位的整数 运算. 计算机科学家就开发不少这一类具有无限精 确度的软件,例如 MACSYMA, MATHEMATICA 等都 是有名的例子. 在最近几年兴盛起来的计算机程序 设计竞赛中,都少不了大整数的运算,在这些运算中 大整数一般在几千位整数的范围内,他们用的大多 数是C,C++,Pascal等语言,每所大学,甚至有不少 中学都有相当一部分人为竞赛而使用大整数运算. 在各种编程语言中,解决的办法是用数组表示整数, 例如 a=12345,这个数用数组表示为:a[1]=1,a[2] =2, a[3]=3, a[4]=4, a[5]=5; a[0]=5 表示 a 是 5 位数,实际上这个数是 $a=a[1]*10^4+a[2]*10^3+a$  $[3] * 10^2 + a[4] * 10 + a[5];$ 这时称 a 用 10 进制数 表示·a 也可以用 a[1]=1;a[2]=23,a[3]=45,a[0] =3 表示,实际上这个数是  $a=a[1]*10^4+a[2]*10^2+a[3]$ ;这时称 a 用  $10^2$  进制数表示. 如果数组 a 是 $_i$  int 64 型整数,那么1 个整数可用 10 进制, $10^2$  进制, $10^3$  进制,一直到  $10^9$  进制表示. 这就是用多个整数表示 1 个整数. 使用  $10^w$  进制,1 个 m 位整数就用 m/w 个整数表示. 一个整数用 base 进制表示,就称它的基是 base. base 为多大为好呢?

设a是m位数,b是n位整数.以乘法运算为 例. 如果用 10 进制,要进行 mn 次乘法运算,如果用 109 进制, 要进行 mn/81 次乘法运算. 这样看来, 进 制越大,运算次数越少,速度越快.如果用 1010进制, 则2数相乘,乘积超过263.所以基最大为109.如果 数组定义为 int 型, 基最大为 104. 数组定义为 char 型,基最大为105.实际上,如果数组定义为unsigned char 型, 基可以定义为 10<sup>2</sup>· char 型为 1 个字节, \_ int 64 型为 8 个字节. 如果使用-int 64 型, 基用  $10^9$ , 则8个字节表示整数的9个数字,每个字节表示9/8 个数字,如果使用 unsigned char 型,基用  $10^2$ ,则 1 个 字节表示整数的2个数字,每个字节表示2个数字, 这是占用空间最少的,而算次数最少的.本文经过大 量的计算实验,提出如何合理地选择基,本文还给出 某些涉及到大整数但不用大整数就可以得到正确结 果的方法.

1) 大整数乘法基的选择.设 a 是 m 位数, b 是 n

中**佐藤和駅** 2007ntt 图 5:37www.cnki.net 作者简介:刘觉夫(1963-),男,湖南平江人,教授.

位数,则乘积 ab 是 $\mathbf{m}^+\mathbf{n}$  位数或 $\mathbf{m}^+\mathbf{n}^{-1}$  位数.令 $\mathbf{m}$  = $\mathbf{n}$ =20000,用随机函数产生了两个 20000 位的整数 a,b.a 的最大的 10 位数是 a=9149825115 b 的最大的 10 位数是 b=9704845712,

基选择 char 型 10 进制, unsigned char 型  $10^2$  进制运行的结果如下

 ${
m char}$  型 10 进制 开始时间 2061,结束时间 2073, 运行时间 12 秒

unsigned char 型  $10^2$  进制 开始时间 2073, 结束时间 2077, 运行时间 4 秒

基选择 int 型  $10^2$  进制,  $10^3$  进制,  $10^4$  进制运行的结果如下

 $10^2$  进制 开始时间 2077, 结束时间 2085, 运行时间 7 秒

10<sup>3</sup> 进制 开始时间 2085, 结束时间 2088, 运行时间 3 秒

 $10^4$  进制 开始时间 2088, 结束时间 2090, 运行时间 2 秒

基选择\_int64型运行的结果如下

 $10^4$  进制 开始时间 2090, 结束时间 2093, 运行时间 3 秒

 $10^5$  进制 开始时间 2093, 结束时间 2096, 运行时间 3 秒

 $10^6$  进制 开始时间 2096, 结束时间 2097, 运行时间 1 秒

 $10^7$  进制 开始时间 2097, 结束时间 2098, 运行时间 1 秒

10<sup>8</sup> 进制 开始时间 2098, 结束时间 2099, 运行时间 1 秒

 $10^9$  进制 开始时间 2099, 结束时间 2100, 运行时间 1 秒

令  $\mathbf{m} = \mathbf{n} = 10000$ , 运行的结果如下 unsigned char 型  $10^2$  进制, 运行时间 1 秒 int 型  $10^2$  进制, 运行时间 2 秒 int 型  $10^3$  进制, 运行时间 1 秒

由上述计算可知基越大运行速度越快·提出如下选择基的方法.

选择基的方法: 当  $a \cdot b$  的位数之积  $m \cdot n \le 10^8$  时中**使**见 Wigned that  $n \in \mathbb{Z}$  进制 $n \in \mathbb{Z}$  加法, 运算速度快,占用空间小(每个字节存 2 个整数

位),  $\mathbf{m} * \mathbf{n} > 10^8$  时, 使用 $_{-}$  int 64 型  $10^9$  进制, 运算速度快, 占用空间小(每个字节存 9/8 个整数位).

上述运算的代码如下: (unsigned char 型  $10^2$  进制,只要稍微修改,就得到其他进制的代码)

```
M = \frac{M}{m} / 2; N = \frac{n}{2};

k = M + N - 1; base = 100;
```

```
 \begin{split} & \text{for}(i=0;i <= _{k};i++)_z[i] = 0; \\ & \text{for}(i=1,_s=0;i <= _{M};i++,_s++) \\ & \{ \\ & \text{for}(j=1,_t=0;j <= _{N};j++,_t++) \\ & \{ //_z[_s+_j] += _x[i] *_y[j]; \\ & z[_s+_j] += _L[_x[i]][_y[j]]; \\ & //L[_e][_f] =_e *_f \% 100; \\ & z[_s+_t] += _H[_x[i]][_y[j]]; \\ & //H[_e][_f] =_e *_f/100; \\ & \} \\ & \text{for}(j=_k;j>=1;j--) \\ & \{ \\ & z[_j-1] += _{div} 100[_z[_j]];_z[_j] =_{mod} 100[_z[_j]]; \\ & //_{div} 100[_e] =_e/100; \; _{mod} 100[_e] =_e \% 100; \\ & \} \\ & \} \\ & \} \\ & \} \\ & \text{if}(z[_0]>0) \; \{ \text{printf} (``\%u",_z[_0]); \text{printf} (``\%02u",_z[_1]); \} \end{split}
```

如果  $\mathbf{a} * \mathbf{b}$  的值不超过整数类型最大值的平方,  $\mathbf{a} > \mathbf{b}$ ,  $\mathbf{b}$  是  $\mathbf{n} (\leq = 9)$  位数,则算法可简化·将  $\mathbf{a}$  用  $10^{(18-\mathbf{n})}$ 进制数表示. 例如  $\mathbf{a} = 123451234567890$ ,  $\mathbf{b} = 7654321$ .  $\mathbf{a}$  是 15 位数,  $\mathbf{b}$  是 7 位数,  $\mathbf{a} * \mathbf{b}$  是 21 或 22 位的大整数.  $\mathbf{a} = \mathbf{a}1 * 10^{11} + \mathbf{a}2$ ;  $\mathbf{a}1 = 1234$ ,  $\mathbf{a}2 = 51234567890$ . 算法代码为:

 $for(i=2;i \le =_k;i++)pr("\%02u",z[i]);$ 

else printf (" $\sqrt[6]{u}$ ", z[1]);

pr(" \ n");

```
M=1000000000000;
a1=a1*b;
a2=a2*b;
if(a2>=M)
{
a1+=a2/M;
a2\%=M;
```

```
//输出运算结果
printf("%I64d%011I64d\n",a1,a2);
//("%011I64d",a2) 输出 64 位整数 a2,如果 a2
不满 11 位则左边补零.
```

显然,这比用数组简单明了.目前在国际国内的 计算机程序设计竞赛中有大量的计算题可用这个简 化算法[3][4].

2) 参与运算的数和运算结果在整数范围内,但中间结果超出整数范围.

例 计算组合数 C(m,n),它表示从 m 个元素中取 n 个的取法数  $\cdot$  C(m,n)=m! /n! /(m-n)! · 这种计算即使 m 很小也会超出整数范围  $\cdot$  一般的算法是 C(m,n)=m\*(m-1)/2\*(m-2)/3\*...\*(m-n+1)/n. 即乘 1 数除 1 数再乘 1 数除 1 数这样的算法 · 归结为 d=a\*b/c 的运算类型  $\cdot$  a\*b 超出整数范围,但 a\*b/c 在整数范围内 · 算法如下 : 设该种整数类型的最大值为 M

$$2.1)$$
c $\leq$ M 的平方根

$$\substack{\mathbf{k} = \mathbf{a}/\mathbf{c}; \\ \mathbf{r} = \mathbf{a}\%_{\mathbf{c}}; //\mathbf{a} = \mathbf{k} * \mathbf{c} + \mathbf{r} \quad \mathbf{r} \leq_{\mathbf{c}} \quad \mathbf{a} * \mathbf{b}/\mathbf{c} = \mathbf{k} * \mathbf{b} + \mathbf{r} \\ \mathbf{r} * \mathbf{b}/\mathbf{c}}$$

//a\*b/在整数范围内, 所以 k\*b 也在整数范围内

由于运算的结果在整数范围内,因此  $\mathbf{r} * \mathbf{l}$ ,  $\mathbf{r} * \mathbf{s}$  也在整数范围内

 $//_{\mathbf{r}} <_{\mathbf{c},\mathbf{s}} <_{\mathbf{c},\mathbf{r}} *_{\mathbf{c}}$  不超过最大整数.

2.2)c>=M 的平方根. 文献[2]给出的计算 d =a \* b/c 的方法如下.

```
k = gcd(a,c);
//k 是 a,c 的最大公因数
a = a/k;
c = c/k;
b = b/c;
```

d = a \* b:

3)大整数除整数 c=a/b, r=a%b, b 是位数小于等于 17 的整数. 数组表示 a

设 a 为 m 位数, b 为 n 位数, 则 c=a/b 为 k=m -n+1 或 k-1 位数, 将 a 用数组表示; a[1]a[2]…a [m]. 算法如下.

```
r=0;
for(j=1;j <= n;j++)r=r*10+a[j];
for(j=1,s=n;j <= k;j++,s++)
{
c[j]=r/b;
r=r\%b; if(j < k)r=r*10+a[s+1];
}
// r=a\%b 是余数,如果 c[1]>0 则 c 是 m-n+1 位数,
if(a[1]>0) print("%d", a[1]):
```

$$\begin{split} &\text{if } (\mathbf{c}[1] \geq 0) \text{printf} (\text{``\%d''}, \mathbf{c}[1]) \,; \\ &\text{for } (\mathbf{j} = 2; \mathbf{j} \leq = \mathbf{k}; \mathbf{j} + +) \text{ printf} (\text{``\%d''}, \mathbf{c}[\mathbf{j}]) \,; \\ &\text{printf} (\text{``\%d} \setminus \mathbf{n''}, \mathbf{r}) \,; \end{split}$$

## 参考文献:

- [1]洗镜光·C语言名题精选百则技巧篇[M]·北京:机械工业出版社,2005.
- [2]周尚超.整数运算中的问题和解决办法[J].华东交通大学学报,2005,(2):155-157.
- [3]http://acm.pku.edu.cn/JudgeOnline/
- [4]http://acm·hdu·edu·cn
- [5]李文化,董克家.大整数精确运算的数据结构与基选择 [J].计算机工程与运用.2006,(32):24-26.

## Radix's Selection of Big Integral's calculating Accurately

LIU Jue-fu, ZHOU Juan

(School of Information Eng., East China Jiaotong University, Nanchang 330013, China)

Abstract: Of most programming languages, the maximum value of the integer should be small than  $2^{63}$ , the value will not be correct once the calculation goes beyond the range. The problem of integer operation can be solved if several integers can be integer into ones://www.cnki.net

Key words: big integer; algorithm; programming contest