B MIPS 计算机 I

时间限制: 2000ms 内存限制: 65536kb

通过率: 99/169 (58.58%) 正确率: 99/870 (11.38%)

题目描述

你发现了一台无限位数的 MIPS 计算机!这台计算机的指令集中立即数均为十进制,并且系统调用会以十进制输出数字。

你有两个十进制非负整数 a, b, 并执行了以下 MIPS 汇编程序:

```
li $t1, <a>
li $t2, <b>
mul $a0, $t1, $t2
li $v0, 1
syscall
```

其中 <a> 指代十进制非负整数 a, 指代十进制非负整数 b。由于这台计算机位数无限,你不需要考虑溢出等问题。

为了验证 MIPS 计算机的正确性, 你需要计算 MIPS 汇编程序输出的结果。

输入

一次测试会执行多次汇编程序。

第一行,一个正整数 T $(1 \le T \le 10)$,表示执行 MIPS 汇编程序的次数。

接下来 T 行,每行两个十进制非负整数 a,b $(0 \le a,b < 10^{10^5})$,表示向 MIPS 汇编程序中填充的 a,b。

大数乘法 FFT 板了题

思路

对于每个n位的十进制数,看做一个n-1次多项式

$$A(x) = a_0 + a_1 \times 10 + a_2 \times 10^2 + \dots + a_{n-1} \times 10^{n-1}$$

用 FFT 求出 $a \times b$ 的系数后,再模余进位即可

$$(0 \le a, b < 10^{10^5})$$

2的18次方: 262144

注意如下易错点:

- 1. a*b位数上界大概有2e5,但是由于FFT算法的特殊性(补全2^n次幂)数组应该要比这个开的大,理论上开3e5即可,实际上我当时开了6次方(*^_^*)
- 2.注意 0 * 0 或者 0 * 其他数的情况 是否考虑到了
- 3. 不建议使用递归(不仅速度慢,且有REG的风险)
- 4. 很多同学REG的问题

```
void FFT(complex<double> A[], int n, int op){//op=1为正变换, op=-1为逆变换
    change(A,n);
    for(int m=2;m<=n;m<<=1){
        complex<double> w1({cos(2*PI/m),sin(2*PI/m)*op});
        for(int i=0;i< n;i+=m){
            complex<double> wk({1,0});
            for(int j=0;j<m/2;j++){
                complex<double> x=A[i+j],y=A[i+j+m/2]*wk;
               A[i+j]=x+y;
               A[i+j+m/2]=x-y;
               wk=wk*w1;
```

```
for(m+=n,n=1;n<=m;n*=2);//长度补成2的幂

FFT(a,n,1),FFT(b,n,1);//正变换

for(int i=0;i<n;i++)
    a[i]=a[i]*b[i];

FFT(a,n,-1);//逆变换
```

```
for(int i=0;i<n;i++){
    ans[i]+=(int)(a[i].real()/n+0.5);
    ans[i+1]+=ans[i]/10;
    ans[i]%=10;
while(n>=0&&!ans[n])
    n--:
if(n==-1)
    printf("0\n");
else{
    for(int i=n;i>=0;i--)
        printf("%d",ans[i]);
    printf("\n");
```

```
memset(ans,0,sizeof(ans));
for(int i=0;i<=p;i++)
        a[i].real(0),a[i].imag(0);
for(int i=0;i<=p;i++)
        b[i].real(0),b[i].imag(0);
memset(R,0,sizeof(R));</pre>
```

Thanks~