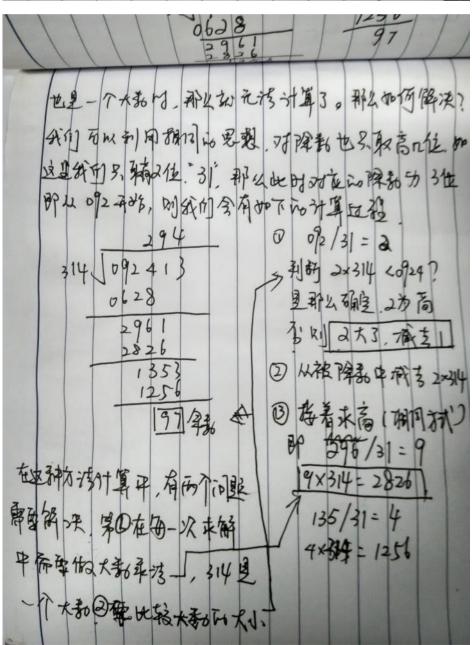
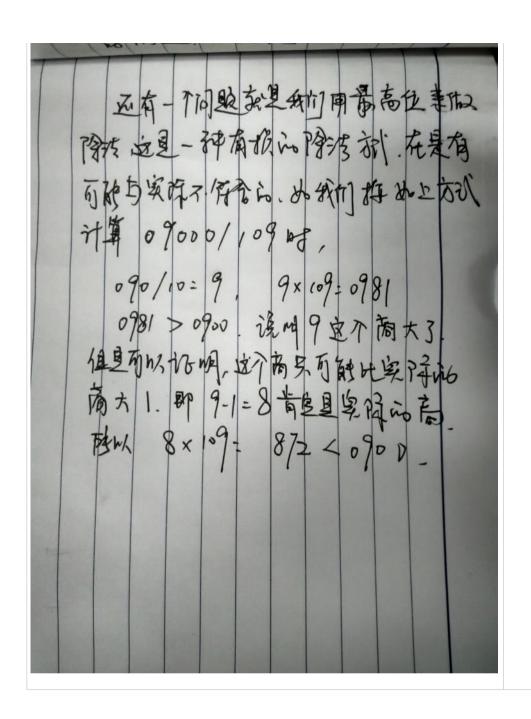


这里被除我实际位数有5位.而除和下的有效位部为3位,那么商最大有可能从 5-3+1=3位,第3位开始.3边当最3位被 除私的心对. 此 1243.那么第3位的 为几个般来谈不影响计算。(题时就和) 有来超年十二种被政和科的论证。(题时就和) 有来超年十二种被政和科的论证。(题时就和) 有来超年中间的方式、那一种的自己,种的身份,种的身份,种的身份的方式、那一部是写取被 除私与除私往我们的影影和《降时一种 除新与除和钮影 +1 mo 影影似 降波 mo 这里降的 314为3位,那么每次 承祖降影 4位,要即 0924, 2961。1353, 丰与降 和哪个,那么不能降给有多大,复每一次 相降只需要 4位。在一个 1217 美创 mo 新游中的复全的现在一个 1217 美创 mo 101 起 101 起 101 的 101 是 101 是 101 的 101 是 101





x为被除数,y为除数,n和m分别为被除数和除数字符串空间的总

```
大小,(并非实际有几位数),q为商的结果,r为余数的结果,tmp为存储被除数+临时商的空间的临时
缓存,这些变量都需要需要自己申请空间,然后传入。这里会多耗费一个被除数+一个除数大小的空间(即tmp)。
typedef unsigned char *T;
int XP_div(int n, T q, T x, int m, T y, T r, T tmp)
   int nx=n, my=m;
   n=XP_length(n,x); //求取被除数实际位数
   m=XP_length(m,y); //求取除数实际位数
  int k;
  unsigned char *rem =tmp, *dq=tmp+n+1;//用rem指向被除数第一个数,用dq指向结尾后两个数
  assert(2 \le m\&\&m \le n);
    memcpy (rem, x, n); //将被除数赋值给rem
    rem[n]=0; //最高位补零, 为方便计算
    //正式开始计算
    for(k=n-m;k>=0;k--) //商是从n-m位开始的, 然后依此往低位移动 即k
    int qk;
    int i;
     \mathbf{assert} (2 \le m\&\&m \le k+m\&\&k+m \le n);
      unsigned long y2=y[m-1]*BASE+y[m-2];//除数最高两位的值 BASE此处为10,即10进制
      unsigned long r3=rem[km]*(BASE*BASE)+rem[km-1]*BASE+rem[km-2];//从k+m开始一次后移1位的三位数的值,即被除数的
```

```
高三位
      qk=r3/y2; //被除数高三位/除数高二位
      if(qk>=BASE) //当出现大于10
         qk=BASE-1;
   dq[m]=XP_product (m, dq, y, qk); //计算商为qk时 qk*y的大小存入dq 即商*除数y的大小 即dq=y*qk
   for(i=m; i>0; i--) //判断dq是否比被除数小
      if(rem[i+k]!=dq[i]) //从最高位开始比较,当不相同时就退出
         break:
   if(rem[i+k] < dq[i]) //退出后判断不相同的这一位是被除数rem大还是dq大
      dq[m]=XP_product (m, dq, y, —qk); //如果是dq大 说明商qk取大了,—qk ,重新计算dq
   q[k]=qk; //将商qk存下
      int borrow;
      assert (0 \le k \& k \le +m);
      borrow=XP_sub (m+1, &rem[k], &rem[k], dq, 0); //从除数中高k+m位减去dq 即目前的得到的余数的大小即rmk=rmk-dq
      assert (borrow==0);
  //后移动一位重复这种计算。
```