```
public int[] getRanMSysNumLessN(int[] nMSys, int m) {
       int[] res = new int[nMSys.length];
       int start = 0;
       while (nMSys[start] == 0) {
               start++;
       int index = start;
       boolean lastEqual = true;
       while (index != nMSys.length) {
               res[index] = randlToM(m) - 1;
               if (lastEqual) {
                      if (res[index] > nMSys[index]) {
                              index = start;
                              lastEqual = true;
                              continue;
                       } else {
                              lastEqual = res[index] == nMSvs[index];
               index++;
       return res;
// 把 m 讲制数转成十讲制数
public int getNumFromMSysNum(int[] mSysNum, int m) {
       int res = 0;
       for (int i = 0; i != mSysNum.length; i++) {
               res = res * m + mSysNum[i];
       return res;
}
```

一行代码求两个数的最大公约数

【题目】

给定两个不等于0的整数M和N,求M和N的最大公约数。

【难度】

± ***

【解答】

一个很简单的求两个数最大公约数的算法是欧几里得在其《几何原本》中提出的欧几

里得算法,又称为辗转相除法。

具体做法为:如果 q 和 r 分别是 m 除以 n 的商及余数,即 m=nq+r,那么 m 和 n 的最大公约数等于 n 和 r 的最大公约数。详细证明略。

具体请参看如下代码中的 gcd 方法。

```
public int gcd(int m, int n) {
    return n == 0 ? m : gcd(n, m % n);
}
```

有关阶乘的两个问题

【题目】

给定一个非负整数 N, 返回 N!结果的末尾为 0 的数量。

例如: 3!=6, 结果的末尾没有 0, 则返回 0。5!=120, 结果的末尾有 1 个 0, 返回 1。1000000000!, 结果的末尾有 249999998 个 0, 返回 249999998。

【进阶题目】

给定一个非负整数 N, 如果用二进制数表达 N!的结果, 返回最低位的 1 在哪个位置上, 认为最右的位置为位置 0。

例如: 1!=1,最低位的1在0位置上。2!=2,最低位的1在1位置上。1000000000!,最低位的1在999999987位置上。

【难度】

原问题 尉 $\star\star$ \diamond \diamond 进阶问题 校 $\star\star\star$ \diamond

【解答】

无论是原问题还是进阶问题,通过算出真实的阶乘结果后再处理的方法无疑是不合适的,因为阶乘的结果通常很大,非常容易溢出,而且会增加计算的复杂性。

先来介绍原问题的一个普通解法。对原问题来说,N!结果的末尾有多少个 0 的问题可以转换为 1,2,3,…,N-1,N 的序列中一共有多少个因子 5。这是因为 $1 \times 2 \times 3 \times \cdots \times N$ 的过程中,因子 2 的数目比因子 5 的数目多,所以不管有多少个因子 5,都有足够的因子 2