虽然不想，但是现实总归是现实，Lele始终没有逃过退学的命运，因为他没有拿到奖学金。现在等待他的，就是像FarmJohn一样的农田生涯。   
  
要种田得有田才行，Lele听说街上正在举行一场别开生面的拍卖会，拍卖的物品正好就是一块20亩的田地。于是，Lele带上他的全部积蓄，冲往拍卖会。   
  
后来发现，整个拍卖会只有Lele和他的死对头Yueyue。   
  
通过打听，Lele知道这场拍卖的规则是这样的：刚开始底价为0，两个人轮流开始加价，不过每次加价的幅度要在1～N之间，当价格大于或等于田地的成本价 M 时，主办方就把这块田地卖给这次叫价的人。   
  
Lele和Yueyue虽然考试不行，但是对拍卖却十分精通，而且他们两个人都十分想得到这块田地。所以他们每次都是选对自己最有利的方式进行加价。   
  
由于Lele字典序比Yueyue靠前，所以每次都是由Lele先开始加价，请问，第一次加价的时候，   
Lele要出多少才能保证自己买得到这块地呢？

**Input**

本题目包含多组测试，请处理到文件结束(EOF)。每组测试占一行。   
每组测试包含两个整数M和N(含义见题目描述，0<N，M<1100)

**Output**

对于每组数据，在一行里按递增的顺序输出Lele第一次可以加的价。两个数据之间用空格隔开。  
如果Lele在第一次无论如何出价都无法买到这块土地，就输出"none"。

**Sample Input**

4 2

3 2

3 5

**Sample Output**

1

none

3 4 5

具体来说，当n大于等于m时肯定是先手赢，所以这是必胜点，而m = n+1就是必败点了，因为这时你至少加1，至多加n，达不到n+1，而后手肯定能补满到n+1，如果m是（n+1）的倍数，那么也是必败点；因为后手只是每次保持m是（n+1）的倍数，最后一轮，肯定又出现n+1的必败点。相反m不是（n+1）的倍数，那么就是必胜点，因为我们只要加价让剩余价格是（n+1）的倍数，就可以到达必败点。  
  
如果m是（n+1） 的倍数，lele输  
  
如果m大于等于n，lele赢  
  
如果m不是（n+1）的倍数，那么加价（m - m%（n+1）），lele就可以赢。

#include<iostream>

#include<stdio.h>

#include<vector>

#include<cstring>

#include<algorithm>

using namespace std;

int main()

{

//freopen("input.txt","r",stdin);

int n,m;

while(cin>>m>>n)

{

if(m%(n+1)==0)

puts("none");

else

{

if(n>m)

{

cout<<m;

for(int i=m+1;i<=n;i++)

cout<<' '<<i;

cout<<"\n";

}

else cout<<m%(n+1)<<"\n";

}

}

return 0;

}