要求生成一个三百位的大数k当作秘密,若门限参数为(n,t)表示分成n份,只有大于等于t个人到场时才能解除秘密。

生成一组数 $d_i$ ,  $i \in [0,n]$ , 且 $d_i < d_i$ 恒成立对于所有的i < j。即数列d严格单调递减。

我们有秘密k要小于任意t个数列d中项的乘积,要大于任意t-1个数列d中项的乘积,这样才保证大于t个人的时候能够解秘密而小于t的时候解不出来。

重点就是生成这个数列d。

为了简化问题,可以考虑一个 $relaxed\ model$ ,使得 $k^{\frac{1}{2}}>d_5>d_4>d_3>d_2>d_1>k^{\frac{1}{3}}$ ,则必定有 $d_1d_2d_3>k$ , $d_4d_5< k$ 

思路: 创建一个有七个元素的数组,设为 $d[0]\to d[6]$ ,令 $d[0]=k^{\frac{1}{3}}$ ,令 $d[6]=k^{\frac{1}{2}}$ ,用rand(a,b)来表示生成 [a,b)之间的随机数。

## 伪代码:

```
for i = 1 to 5:
    d[i] = NULL;
end for;

for i = 1 to 5
    while (elements of d excluding d[0],d[],NULL are NOT coprime)
        d[i] = random(d[i-1], k^(1/2))
    end while;
end for
```