# A.闰年产生的原因

## 题目概括:

"地球公转一圈"实际是 365 天 5 小时 48 分 46 秒,每 4 年就多了 23 小时 15 分 04 秒,因此每 4 年就调整 1 天。这样每 100 年又少了 5 小时 16 分 40 秒,所以每 400 年要再"闰"回来,求到西元m 年的最后一秒误差(假设西元 1 年 1 月 1 日是"原点",即无误差)

## 输入输出描述:

输入:一个正整数 m (1<m<3000)

输出:三个整数(时,分,秒)表示误差的时间

### 思路:

定三个变量,用循环模拟出地球前 m 天的时间,每循环一次让时,分,秒分别加上 5,48,46(误差),如果年份(循环次数)是 4的倍数,那就让时间减少一天(24时),但是这样会把 100 也当成闰年,所以如果年份(循环次数)是 100的倍数,那就让时间增加一天,还要判断年份(循环次数)是否为 400的倍数,如果是的话要把时间减回去(让时间减少一天)。

循环结束之后还要为了防止分钟和秒数大于六十,我们还要让分钟加上秒数除以六十的商,让秒数等于秒数除以六十的余数,让小时加上分钟除以六十的商,让分钟等于分钟除以六十的余数。

最后输出时,分,秒。

## B.找出叛徒

#### 题目概括

神盾局最近泄露了很多高级文件,可能存在叛徒。由于神盾局内部人员的 id 都是加密过的,加密函数为 f(x) = x + x 各位数字之和, 现在已有的情报是 id 加密后为 f(x) 的人为叛徒,为了确定叛徒,神盾局找到了技术高超的你,希望你能解决这个问题。由于可能存在多个答案,请把所有答案按照升序依次输出

#### 输入输出描述

输入一个数代表 f(x) (f(x)≤10<sup>18</sup>)

第一行输出答案个数(可能为 0), 第二行按照升序输出所有答案

#### 思路

首先我们先定义一个变量 id 储存输入和一个计数变量 sum, 使 sum = 0, 再定义一个数组 ans 来储存答案,而根据题目可知,输入的数最多为  $10^{18}$ ,也就是说加密后的数与加密前的数最多相差  $162(18 \land 9)$ ,我们可以把它约等于为 200,那么数组的长度我们就可以定义为 200

然后我们定义一个循环,使 i 从 id - 200 开始,直到 id 结束。在循环中我们用 if 判断 f(i)是否等于 id, 这时我们可以写一个函数 check(), 传入两个参数 i 和 id 来判断,如果为 true 的话,就让 ans[sum]等于 i,再让 sum++。

最后我们输出 sum,再按顺序输出 ans

## C.击杀怪兽

#### 题目概括

Mas 正在玩另一款电脑游戏 ,他操控的角色在杀死一些怪物。有 n 只怪物编号 1 ~ n,其中 i 只怪物的初始生命值为 hi。 Mas 的角色有一个能力 ,可以对当前生命值最高的怪物造成 k 点的生命值伤害。如果有几只生命值相同的怪物 ,那么 Mas 将选择编号较小的那只。如果怪物的生命值在 Mas 使用能力后小于或等于 0,那么它就会死亡。 Mas 会不断的使用他的能力直到所有怪物死亡。请你输出怪物死亡的顺序。

#### 输入输出描述

第一行输入两个空格分隔的正整数 n, k 第二行输入 n 个空格分隔的整数,分别表示 hi

输出一行 n 个整数空格分隔的整数,其中第 i 个整数表示第 i 只怪兽被杀死的顺序 思路

让我们先举一个例子,怪物生命值为 6 8 4,Mas 伤害为 3。[6 8 4] -> [6 5 4] -> [3 5 4] -> [3 2 4] -> [3 2 1] 这时我们可以发现所有的怪物都可以被 Mas 一击杀死,也就是说前面的伤害对结果不重要,重要的是最后所有的怪物都可以被一击杀死的时候,那么我们就可以让所有怪物的生命值取余 k(伤害),但有时怪物的生命值可能为 0,那我们就应该把它设为 k(伤害)

然后我们定义一个结构体数组,里面包含两个变量 id 和 h。然后再对结构体数组赋值,然后再用 sort 对结构体数组排序,其中 cmp 为如果血量相等,返回 id < id,否则返回血量 > 血量

最后我们按顺序输出结构体数组中的 id

# D. 无限加密

## 题目概括:

Mas 设计了一种密文加密策略: 初始时得到密文 *S* 先将文本复制一份,再将复制的文本循环右移一位,最后将移动后的文本接在原文后。现在给出原文 *S*,请你求出进行了若干次变换后 S 的第 n 个字符。输入输出描述:

输入:第一行一个字符串 S(1≤ISI≤30)第二行一个整数 n(1≤n≤ 10 的 18 次方)

输出:一个字符,表示进行了若干次变换后 S 的第 n 个字符。

## 思路:

我们用文中的 MAS 举例,发现每个位置的值都等于 n-S 的长度乘上 x 最大的不大于 n 二的 m 次方-1。

首先我们可以写一个递归模拟字符串中 n 的每一次向前移动,在递归最前方写上 n 是否小于 S 的大小,如果小于,返回字符串的第 n 项,否则循环找出最大的不大于 n 二的 m 次方中 m 的值,然后判断如果 n-m-1 为 0,递归 n-1,否则递归 n-m-1。

然后输入S和n,输出递归函数的返回值。