小白鼠试毒问题

一、问题:

现在有 1000 瓶药水,其中有 1 瓶毒药,毒药药性发作致死时间为 1 小时。现在有 1 个小时的时间找出毒药,那么至少需要多少只小白鼠来试毒?假设药水量无限,可以无限稀释,喝药时间不计。

二进制解法

这道题实际上是一个二进制问题。小白鼠喝了一定量的药水之后,只有两种状态,联想到就是二进制的 0 和 1。那么现在我们给这 1000 瓶药水用二进制标号,所有药水的编号可以由一个 10 位二进制数表示。由于喝药之后的小白鼠会有两种状态,分别代表 0 和 1,刚好可以表示二进制数的 1 位,所以最少需要 10 只小白鼠。

具体的操作方式如下:

- 1. 第 N 只小白鼠喝掉二进制编号第 N 位为 1 的所有药。比如第一只小白鼠喝掉所有编号符合 XXXXXXXXX1 的药。
- 2. 1 个小时后,对于第 N 只小白鼠,假设死亡,那么可以判断毒药编号的第 N 位为 1;如果未死亡则第 N 位为 0。
- 3. 以此类推,可以判断出毒药的二进制编号,即可以找出毒药。

公式

总结来说,每只小白鼠能确定二进数的一位,那么 x 只小白鼠就能确认 2^x 瓶药水中的 1 瓶毒药。 换句话说,如果最初有 y 瓶药水,需要的小白鼠数目 $x=ceil(log_2y)$ 只。

信息论解法

根据信息论,假设一只小白鼠喝 t 瓶药,那么这一只小白鼠死亡的概率为 $n=\frac{t}{1000}$ 能够获得的信息量为 $H(n)=-nlog_2(n)-(1-n)log_2(1-n)$ 。容易证明 n=0.5 时 H(n) 最大,所以每只小白鼠喝 500 瓶药,获得的信息量最大。

接下来,1000 瓶中有 1 瓶毒药的信息量为 $-log_2(\frac{1}{1000}) = log_2 1000$,一只小白鼠的信息量为 $-log_2(\frac{1}{2}) = 1$ 。所以需要的小白鼠的数量 $x = ceil(log_2 1000)$

公式

根据上述分析,可以知道 y 瓶中有 1 瓶毒药的信息为量 $-log_2(\frac{1}{y})=log_2y$,一只小白鼠的信息量为 $-log_2(\frac{1}{2})=1$ 。所以需要小白鼠的数量 $x=ceil(log_2y)$ 只。

二、问题变体:

现在毒药的药性改变,会在 15 分钟之内发作。其他条件不变,1 个小时的时间,请问需要多少只小白鼠?

二进制解法

由于毒药 15 分钟发作,小白鼠采用的策略的是每隔 15 分钟喝 1 瓶毒药(如果这 15 分钟小白鼠没死,分别是第0、15、30、45 分钟时)。那么实际上就是 5 进制,小白鼠每隔 15 分钟喝药之后,在 1 个小时之内有 4 个不同的死亡时间段,也可能不死,那么一共就有 5 种状态。按照 5 进制编号,一共需要 5 位 5 进制数。所以需要最少 5 只小白鼠。

具体操作如下:

- 1. 把药水按照 5 进制编号。第 N 只小白鼠在一个小时时间内,每隔 15 分钟分别喝掉对应位为 0、1、2、3的药水。比如第一只小白鼠在第 20 分钟,喝掉编号为 XXXX1 的药(如果还没死的话)。第 3 只小白鼠第50分钟喝掉编号为 XX3XX 的药(如果还没死的话)。
- 2. 如果在喝药之后 15分钟之内死亡,那么就说明毒药在对应编号的药。如果最终也没死,那么毒药是对应位为 4 的药。
- 3. 以此类推,可以判断出毒药五进制的对应编号,即可找出毒药。

公式

类似的,最初有y瓶药,那么需要小白鼠数量 $x = ceil(log_5y)$ 只。

信息论解法

由于毒药 15 分钟发作,小白鼠采用的策略的是每隔 15 分钟喝 1 瓶毒药(如果这 15 分钟小白鼠没死)。那么小白鼠可能死亡的时间段一共有 4 种,以及 1 种不死亡的情况。所以,一只小白鼠的信息量为 $-log_2(\frac{1}{5})$

接下来,1000 瓶中有 1 瓶毒药的信息量为 $-log_2(\frac{1}{1000}) = log_2 1000$,一只小白鼠的信息量为 $-log_2(\frac{1}{5}) = log_2 5$ 。所以需要的小白鼠的数量 $x = ceil(\frac{log_2 1000}{log_2 5}) = 5$