Hogstadiet 的数学

2023/24 作物

最终繁殖日期:2024年1月27日

解决方案建议

#1.

建议的解决方案:让我们首先调用展示位置 A 到 F 来执行 我们的解决方案更加轻量。

3	最后一个	.2	8	3		斯瓦拉斯特
	>	Z	碳	德	₩O	F
艾尔兰德	3	2	4	1	5	6
丽贝卡	2	1	5	3	6	4
火	4	2	5	3	6	1

a) 我们首先注意到每个人获得的权利数量相同。在总共 18 次猜测中(6 次猜测是

3个人),那么正确答案的总数

猜测的数字必须能被 3 整除。此外,至少有 6 个数字是正确的

因为所有位置都至少有一个正确的猜测。

地点 A 和 F 的猜测都不同,因此只有一个猜测是

正确。在位置 B 到 E,两个人猜出了相同的问题,因此可以

只有一个或两个正确的猜测。因此,最多可以

共有 1+2+2+2+2+1=10 个正确猜测。

现在我们知道至少有6次正确猜测,最多有10次正确猜测,

并且正确猜测的次数可以被 3 整除。这使得

猜对6次或9次。

为了保证只有6次正确猜测,必须先进行一次猜测

每个位置都是正确的。然而,这意味着问题 1 同时位于位置 B 和位置 D,这

不可能。这是唯一的可能性

总共猜对了9次,每人猜对3次。

答案:每个人有3项权利。

b) 在地点 A 和 F,只有一个人有权。

达到 9 个正确猜测,然后是剩余四个位置中的三个

(BE) 有两人猜对了。

让我们看看问题 5。由于每个位置都一定有人猜对了

问题 5 位于位置 C 或 E。假设问题 5 位于位置

E,那么只有一个人猜对了E。这也意味着问题5

不可能在位置 C,所以即使在那里也只有一个人是正确的。这

然而,矛盾的是,B 到 E 位置中只有一个猜测正确。

因此,我们关于问题 5 在位置 E 的假设是错误的。相反,我们必须

问题 5 在位置 C,因此问题 6 必定在

位置 E。

因此,Erland 错误地将 C 选为 E。此外,他将 C 的放置位置也错误

F,因为我们知道问题 6 在位置 E。因此他必须

其余三个位置(A、B和D)都正确。现在我们知道

问题 3 在位置 A 是正确的,问题 2 在位置 B 是正确的,问题

1 在位置 D 右转。

我们现在知道问题的顺序是3、2、5、1、6,最难的

因此,这个问题必定是唯一剩下的问题,即问题 4。

因此,正确的行看起来像表格中的那样,现在剩下的就是

再次检查是否正好有9个正确猜测,每个人猜对了3个。

	最后一个				i i	斯瓦拉斯特
	-	Z	碳	德	RO	F
正确的	3	2	5	1	6	4
艾尔兰德	3	2	4	1	5	6
丽贝卡	2	1	5	3	6	4
火	4	2	5	3	6	1

² > 0_o

#2.

建议的解决方案:我们首先声明,由于 a > 0,因此 a

它给出了 b 2 = 1 \ddot{y} 一个 2 < 1,这意味着 b < 1。同样,我们可以说

a < 1,即 0 < a,b < 1。

具体来说,我们知道 1ÿa > 0 且 1ÿb > 0。这意味着分数是有定义的,并且

如果我们想乘以这些因子,差异不会改变方向。

现在考虑中间的表达式

我们可以写一篇

$$\frac{-\frac{2}{1\ddot{y}\,b}}{1\ddot{y}\,b} + \frac{b^2}{1\ddot{y}-\uparrow} = \frac{1\ddot{y}\,b}{1\ddot{y}\,b} + \frac{1\ddot{y}-\uparrow^{-2}}{1\ddot{y}-\uparrow}$$

根据共轭法则,¨ar 1 ÿ b

= (1 ÿ b)(1 + b),以及 a 的等价形式。这给了我们

$$\frac{1\ddot{y}\,b^{-\frac{2}{3}}}{1\ddot{y}\,b^{-\frac{2}{3}}}\,+\,\,\frac{1\ddot{y}-\uparrow^{-\frac{2}{3}}}{1\ddot{y}-\uparrow^{-\frac{2}{3}}}\,=\,\,\frac{(1+b)\,\,(1\times b)}{1\ddot{y}\,b^{-\frac{2}{3}}}\,+\,\,\frac{(1+a)\,\,(1\ddot{y}\,\,)}{a)\,\,1\ddot{y}\,a^{-\frac{2}{3}}}$$

最后,我们可以分别用(1ÿb)和(1ÿa)来缩写,它们在分子和名称。我们得到

由此我们得出结论,中间的表达式可以写成2+a+b。

如果我们将这个新表达式代入原来的不等式中,我们得到

$$3 \rightarrow 2 + a + b \rightarrow 4$$

ΙE

$$1 \rightarrow a + b \rightarrow 2$$

我们已经确定了a<1且b<1,因此a+b<2。这样我们就证明了最高不等式。

现在需要证明左边不等式 1 ÿ a + b。

由于不等式的两边都是正数,我们可以用保留不等式的方法对表达式求平方,即

如果我们培养高层管理人员,我们就会得到

$$(a+b) \qquad ^{^{2}} \quad ^{2}=- \uparrow \qquad + 2ab+b \qquad \qquad ^{^{2}} \quad = (- \uparrow \qquad ^{^{2}} \quad + b \qquad ^{^{2}}) + 2ab = 1 + 2ab$$

因为问题中给出了 a 是 2ab > 0,

^² +b ² = 1. 由于 a 和 b 均为正数 > 1.

即 1 + 2ab > 1,换句话说 (a + b)

因此我们也证明了左边的不平等。

#3.

建议的解决方案:让我们绘制该图形并将迄今为止未命名的交点命名为 S、T 和 F。 然后我们画出辅助线 BD 和 ST,以及三角形 ÿ SMT 中的高度 h1 和三角形

ÿDMB。见图 1。

我们先来看一下 ST 线。由于

ÿSAT 是ÿBAD的顶点三角形,因此ST与BD平行。另外,长度比为|BD|。

由于 ÿSMT 和 ÿDMB 是垂直角,且 ST 与 BD 平行,因此三角形 ÿSMT 和 ÿDMB 为

全等。此外,我们知道 |ST| = |BD|,即长度比为 1:2。这也意味着 h1 =

1 2 h2.

由于 ST、EF 和 BD 都是平行的,因此

即,E以1:2的比例划分距离 SB。

问题需要拉伸 AE 的长度

|AE| = |AS| + |SE|

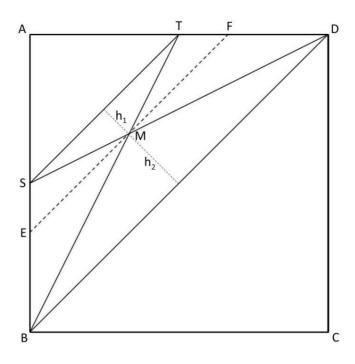


图 1:问题 3

AS,我们知道正方形边长的一半,所以它的长度为 6厘米。SB截断了另一半,长度也是 6厘米。如果 E以 1:2的比例分割 SB,则意味着 |SE| = 2厘米。

|AE| =|AS| + |SE| = 6 厘米 + 2 厘米 = 8 厘米

标题: 宽度8厘米。

#4.

建议的解决方案:让我们用 n 表示客人的数量。每轮游戏结束后,埃斯特姨妈都会给出总共有1+2+···+n个硬币。这个算术和可以计算为

$$+2+\cdots+n=2$$
 $n(n+1)$ 1

经过总共 k 轮游戏,Ester 姨妈总共分发了 2024 个硬币。因此,我们知道

现在让我们对 2024 进行质因数分解:

Alltsÿa g¨aller

$$f = \frac{n(n+1)=2 \cdot 2}{2 \cdot 2} \cdot 2 \cdot 11 \cdot 232$$

ΙE

$$k \cdot n(n+1) = 2 \cdot 2 \cdot 2 \cdot 2 \cdot 11 \cdot 23$$

由于我们都有因子 n 和 n+1,这意味着我们必须能够从素因子中创建两个连续的数字。其中一个数字必须是奇数,只能是 1,11,23 或 $11\cdot23=253$ 。

它不可能是 253,因为乘积 n(n+1) 将大于 2024。它也不可能是 11,因为我们必须能够用其他因数形成 10 或 12,但这行不通,因为我们没有第 5 个或第 3 个。最后,它也不可能是 1,因为我们知道埃斯特姑妈至少有四位客人(来自曼彻斯特的牧师)。

这样一来,n 或 n+1 必定是 23。如果 n=23,我们必须能够分解 24,但这是不可能的,因为我们没有 2024 的 3 次 质因数分解。另一方面,可以形成 $22=2\cdot11$,这使得 n=22,因此埃斯特姨妈有 22 位客人。

答案:埃斯特姨妈有22位客人。

#5.

建议的解决方案:让我们首先设置标识并绘制两个半径,如图 2 所示

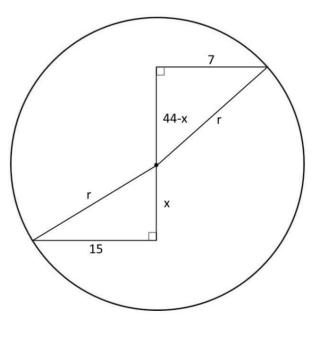


图 2:问题 5

然后,根据下三角形的勾股定理,圆的半径,即斜边,可以写成

$$_{2r} = 152 + x$$
 $^{2} = 225 + x$

从上三角形我们可以得出斜边也可以写成

如果我们将这两个表达式放在一起,我们得到

176 = 442 ÿ 88x

 $442 \times 176 = 88x$

由于 176 和 88 都可以被 44 整除,因此我们可以将所有项除以 44:

44ÿ4=2x

x = 20

如果我们将其插入表达式 r

² = 225 + x ² 我们得到

即r=25,表示圆的直径为50。

#6.

建议的解决方案:我们用 S 表示网格中所有数字的总和。

对于大小为 2024 \times 2024 的网格,其中所有数字的最大可能总和 Smax 为 20242 \cdot 2023。同样,最小可能和 Smin = 20242 \cdot (ÿ2023) = ÿSmax。

如果仍有一些行或列的和为负数,则选择其中任意一个,然后对其中的数字执行运算(我们可以称其为明智之举)。如果此行或此列之前的和为 ÿn,则在所有数字乘以 ÿ1 后,其和为 +n。这使得 Searching 等于 2n,并且由于 n ÿ 1,因此 Searching 至少等于 2。

我们只做明智的举动。

由于每个聪明的举动都会使总数至少增加 2,所以我们最多能做的

连续的智能移动。这意味着迟早(最多 Smax 个智能移动之后)我们无法再有可用的智能移动。没有可用的智能移动这一事实意味着没有负和行或列可供选择。

因此我们证明了可以实现没有负行和列和的网格。