黑白棋子问题模型

一、问题重述

有黑色与白色棋子共n个围成一圈,现相其中插入新棋子,插入规则是:若原本的棋子与其下一颗棋子颜色相同,则在它们中间插入黑色棋子,反之则插入白色棋子。如此进行完一圈插入操作后,撤掉原本的棋子。随着这样的操作一圈一圈进行,棋子的颜色将会如何变化?

二、问题分析

由于题目中操作"若原本的棋子与其下一颗棋子颜色相同,则在它们中间插入黑色棋子,反之则插入白色棋子",我们观察到操作具有"将原本的两种属性利用其相互之间的关系再次变换为两种属性之一"这样的特征。接下来,为完成模型的构建,我们需要在数学领域中找到符合这个特征的操作以及对象。

三、模型的假设

在查询过后,我们发现"-1"与"1"的乘法运算恰巧满足该规律,具体解释如下:

- 首先我们设置黑棋为"+1", 白棋为"-1",
- 当我们模拟插入新棋子的操作时,对数字进行乘法运算,若原本两数不同,则运算结果为"-1",恰好代表白棋,而在两数都为"+1"情况下,运算结果为"+1",恰好代表黑棋,与题目中对于棋子的操作逻辑吻合

四、模型的建立

由模型的假设(三)部分我们可以知道,下一轮 a_i 处棋子的颜色可以用原本 a_i*a_{i+1} 的结果来表示,那么接下来我们就可以实现逐圈插入棋子的操作。

任取一个位置的棋子,记其位置为1,则顺时针旋转,棋子的位置依次是2,3,4.....

这里我们首先以三个棋子举例,将三个棋子的颜色分别表示为a₁、a₂、a₃,其每轮状态变换如下:

$$a_1 \to a_1 a_2 \to a_1 a_2^2 a_3 \to a_1^2 a_2^3 a_3^3 \to$$
 $a_2 \to a_2 a_3 \to a_2 a_3^2 a_1 \to a_2^2 a_3^3 a_1^3 \to$
 $a_3 \to a_3 a_1 \to a_3 a_1^2 a_2 \to a_3^2 a_1^3 a_2^3 \to$ (进行三轮操作)

其变换逻辑即如上图,接下来我们尝试四个棋子,同样设置变量: a₁、a₂、a₃、a₄,其变换如下:

$$a_1 \to a_1 a_2 \to a_1 a_2^2 a_3 \to a_1 a_2^3 a_3^3 a_4 \to a_1^2 a_2^4 a_3^6 a_4^4 \to$$
 $a_2 \to a_2 a_3 \to a_2 a_3^2 a_4 \to a_2 a_3^3 a_4^3 a_1 \to a_2^2 a_3^4 a_4^6 a_1^4 \to$
 $a_3 \to a_3 a_4 \to a_3 a_4^2 a_1 \to a_3 a_4^3 a_1^3 a_2 \to a_3^2 a_4^4 a_1^6 a_2^4 \to$
 $a_4 \to a_4 a_1 \to a_4 a_1^2 a_2 \to a_4 a_1^3 a_2^3 a_3 \to a_4^2 a_1^4 a_2^6 a_3^4 \to$ (进行四轮操作)

(进行完四轮操作后, a_i的指数都是偶数,证明其背后的数字一定为+1,也就是都变成了黑棋,此后不再变化)

由此可以扩展到 n 轮操作;

$$a_1 \to a_1 a_2 \to a_1 a_2{}^2 a_3 \to a_1 a_2{}^3 a_3{}^3 a_4 \to a_1 a_2{}^4 a_3{}^6 a_4{}^4 a_5 \to$$

$$a_2 \rightarrow a_2 a_3 \rightarrow a_2 a_3^2 a_4 \rightarrow a_2 a_3^3 a_4^3 a_5 \rightarrow a_2 a_3^4 a_4^6 a_5^4 a_6 \rightarrow$$
 $a_3 \rightarrow a_3 a_4 \rightarrow a_3 a_4^2 a_5 \rightarrow a_3 a_4^3 a_5^3 a_6 \rightarrow a_3 a_4^4 a_5^6 a_6^4 a_7 \rightarrow$
.....
.....
 $a_n \rightarrow a_n a_1 \rightarrow a_n a_1^2 a_2 \rightarrow a_n a_1^3 a_2^3 a_3 \rightarrow a_n a_1^4 a_2^6 a_3^4 a_4 \rightarrow$

即对于该模型,我们对于结果的判断取决于操作进行到第 k 轮后 a_i的指数,若所有 a_i 的指数都为偶数,那么其乘积必定为1,则代表都换成了黑棋,否则还存在其他可能。

五、模型的求解

1. 实际上,在从模型的建立(四)中少数几个棋子的操作中不难发现,设棋子总数为 n ,当对位置为 i 的棋子进行 k (k<=n) 轮操作后,其结果状态是一个从 a_i 开始的乘法序列,而可以观察到从a_i 开始,各因数的指数恰好构成了杨辉三角的第 k+1 行序列,且当k等于棋子的总数n时,该序列末尾位置的1会合并到首位置的1上变为2。例如上述对四个棋子的操作中,进行第三轮操作后,棋子a_i的 状态a₁a₂³a₃³a₄各因数的指数正是杨辉三角的第四行序列。其他位置同理,其证明如下:

证明:

对于n个棋子,在经历一轮变换后, a₁ 变为 a₁a₂, a₂ 变为 a₂a₃,不难发现两个位置结果的表示上,指数序列没有发生变化,只是对应棋子的编号发生了改动,且该改动是平移向后挪动的,即对于这里的第一轮操作结果,指数的序列都为[1,1],而位置1棋子下标是[1,2],位置1棋子下标是[2,3],而每一次的结果都由递推得到,我们可以利用数学归纳法证明对于每一轮变换后的结果都有该结论。

这里我们讨论 a_i ,若 a_i 经过k轮后,其结果为 b_i = a_ia_{i+1} ^k a_{i+2} ^l a_{i+3} ^m a_{i+4} ⁿ...... 那么此时 a_{i+1} 的结果应为 b_{i+1} = $a_{i+1}a_{i+2}$ ^k a_{i+3} ^l a_{i+4} ^m a_{i+5} ⁿ......,那么在进行一轮操作, a_i 的结果变为 b_ib_{i+1} ,实际上将对应位置的指数 相加即可,也就是 a_{i+1} 的指数会变为原本 a_{i+1} 的指数加上 a_{i+1} 的指数,即 b'= a_ia_{i+1} ^{k+1} a_{i+2} ^{l+k} a_{i+3} ^{m+l} a_{i+4} ^{n+m}......,这种变化恰好与杨辉三角的运算逻辑相同。

最后我们讨论杨辉三角中的"1",实际上它对应的是经过k轮变换后a_i的指数,经过一轮操作后a_i状态传递到 i-1 位置的棋子上,再过一轮又传递到 i-2 位置棋子上,以此类推,可以知道当经过 n 轮操作后,a_i 的状态才第一次 反馈到 i 位置自身的结果,此时结果中 a_i 的指数变为2。

得证。

- 2. 接下来我们便需要讨论杨辉三角第k行序列的性质,这里我们查阅资料发现对于杨辉三角的第 2^k+1 行,其除了首位和末尾的1,其他数字均为偶数(棋子的颜色变化问题^[1]),在这种情况下,再加上刚才1中提到序列中首末位1的合并,我们很容易得到对于 n=2^k 个棋子,若对其进行至多 n 轮操作,其结果的表示必定都为+1,也就是都变成了黑棋。
- 3. 而对于 n≠2^k时,我们并未观察到杨辉三角第 n 行以及附近甚至其他行有什么特殊且相关的性质,我们认为,这种情况下,棋子的变化不具备特殊规律,较大可能黑白棋子会一直存在,只有较小的可能会全部变为黑子

-结论: 如果棋子总数 $n=2^k$,则至多经过 n 次操作,棋子会全部变为黑色,若不满足该条件,棋子的变化并没有明显规律

六、模型的检验

- 首先我们编写了一个matlab脚本程序,该程序要求输入棋子的总数以及需要操作的轮数,随机初始 化棋子的颜色分布,如何输出每一轮操作后的棋子状态。
 - 1. 针对 n=2^k的情况
 - 对于 n=8,有如下结果:

>> demol 棋子数: 8 迭代次数: 8

```
1 -1 1 -1 -1 1 -1 1
i =
-1 -1 -1 1 -1 -1 1
1 1 -1 -1 1 1 -1 -1
i -
 1 -1 1 -1 1 -1 1 -1
i -
 -1 -1 -1 -1 -1 -1 -1
i -
1 1 1 1 1 1 1
1 1 1 1 1 1 1
x1 =
 1 1 1 1 1 1 1
1 1 1 1 1 1 1
```

■ 对于 n=64 的情况,如下:

```
x1 =
列 1 至 29
列 30 至 58
列 59 至 64
-1 -1 -1 -1 -1 -1
i -
x1 =
列 1 至 29
列 30 至 58
列 59 至 64
1 1 1 1 1 1
×1 =
列 1 至 29
列 30 至 58
1 1
列 59 至 64
```

可以看到在进行到第61轮操作后,棋子已经都变成了黑色

■ 最后我们再来测试 n=256 的情况:

```
列 88 至 116
列 117 至 145
列 175 至 203
列 204 至 232
253
x1 -
1 1 1 1
列 30 至 58
列 59 至 87
1 1 1 1 1 1 1
   列 117 至 145
列 146 至 174
列 175 至 203
```

命令行衛日 列 146 至 17																											⊙
1 1		,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	, ^
列 175 至 20		-	-	-	-	-	1	-	-	-	-	-	-	-	1	-	-	-	1	-	-	-	•	-	-	-	*
1 1		,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,	,
列 204 至 23		-	•	-	-	-	-	•	-	•	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	•	•	•	•	-	-	*
1 1		,	1	,	1	1	1	1	,	1	1	,	,	1	1	,	1	1	1	1	1	,	1	,	,	1	,
列 233 至 25		-	•	•	•	•	•	-	-	-	•	•	-	•	•	•	-	-	•	-	-	-	-	-	-	•	-
1 1		1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1					
i =																											
254																											
x1 =																											
列 1 至 29																											
1 1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
列 30 至 58																											
1 1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
列 59 至 87																											
1 1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
列 88 至 116																											
1 1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
列 117 至 14	5																										
1 1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
列 146 至 17	4																										
1 1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
列 175 至 20	3																										
1 1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
列 204 至 23	2																										
1 1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
列 233 至 25	6																										
1 1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1					
fx 1 =																											V

可以看到在进行第253次操作后棋子已经都变成黑色

由此可以证明对于 $n=2^k$ 情况下,最多对棋子进行 n 轮操作,便可实现全为黑棋

2. 对于 n≠2^k情况:

。 首先看 n=3 时:

```
棋子数:3

迭代次数:100

k = 0.7624

k = 0.0073

k = 0.6800

x0 = 1 -1 1
```

```
-1 -1
100
   -1 1
```

我们发现在[1,-1,1]这样的分布下,即便执行100次操作也无法变为全为黑棋/白棋

之后我们对 $n=5\sim20$ 且 $n\neq2^k$,n==57,n=255 等进行了多轮验证,设定操作轮数为1000,结果依然没有得到全黑/全白的结果,基本符合我们的判断

• 由此得到,如果棋子总数 n=2^k,则至多经过 n 次操作,棋子会全部变为黑色,若不满足该条件,棋子的变化并没有明显规律。

七、模型评价

该模型主要针对 $n=2^k$ 情况给出证明, 当 $n=\neq 2^k$ 时, 并未找到规律

参考文献

[1] 窦霁虹, 郭明焕, 崔志明. 棋子的颜色变化问题[J]. 西北大学学报(自然科学版), 2000, (06): 470-472.

附录

matlab脚本程序:

```
1 n = input('请输入棋子数: ');
2 times = input('请输入迭代次数: ');
3 \quad x0 = zeros(1,n);
4 \mid x1 = zeros(1,n);
5 for i=1:n
6
      k = rand(1,1)
7
      if (k>0.5)
8
           x0(i) = 1;
     else
9
10
           x0(i) = -1;
11
       end
12
   end
13
   x0
14
   for i=1:times
15
16
       for k = 1:n-1
17
           x1(k)=x0(k)*x0(k+1);
18
       end
19
       x1(n)=x0(n)*x0(1);
20
       x1
21
       x0=x1;
22
    end
```