

三角形三色問題

2

n 段の逆三角形に配置された六角形のマスを上から下へ規則1, 2に従い3色で塗り分ける。

<規則1> 隣り合う色が同じ とき 同じ色を間にある下のマスに塗る。



<規則2> 隣り合う色が異なる とき 第三の色を間にある下のマスに塗る。



[仮説] 最下段の色は最上段の両端の色を隣に並べて

規則1 または 規則2に従った色になる。



問題1 $n = 9$ のときに仮説が成り立つことを証明せよ。

問題2 9段以外に仮説が成立する段数が存在するかを調べ,
存在するならば n の一般式を求めよ。



三角形三色問題の通常の証明

8

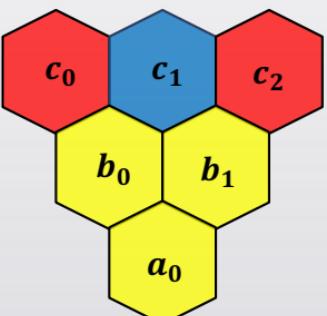
赤:0, 黄:1, 青:2

マスを塗るための色の集合を $\text{Color} := \{0, 1, 2\}$ として,
規則に従って塗ると下のマスに塗る色は演算 * で与えられる.

$$x * y := -(x + y) \pmod{3} \quad (x, y \in \text{Color})$$

*	0	1	2
0	0	2	1
1	2	1	0
2	1	0	2

演算 * 計算結果

0段目  $b_0 = c_0 * c_1 = -(c_0 + c_1)$, $b_1 = c_1 * c_2 = -(c_1 + c_2)$ と表せる.
 $a_0 = b_0 * b_1 = -(b_0 + b_1) = c_0 + 2c_1 + c_2 = c_0 - c_1 + c_2 \pmod{3}$

a_0 は 3 色 c_0, c_1, c_2 を用いることで推測できる

1段目

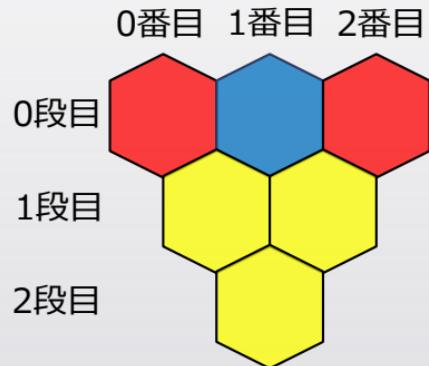
2段目

三角形三色問題は代数的な演算子 * を用いることで
数学の証明を与えることができる.

“Coqに実装できること”を
意味する

Coqに実装する際には問題文や証明をすべて論理式に書き換える必要がある.

$\text{Cpos}(x, y, c) \Leftrightarrow$ 左から x 番目, 上から y 段目の色が c である.



赤を red , 黄を yel , 青を blu として, 左の図の逆三角形(2段)を論理式で表せる.

$\text{Cpos}(0, 0, red), \text{Cpos}(1, 0, blu), \text{Cpos}(2, 0, red)$

$\text{Cpos}(0, 1, yel), \text{Cpos}(1, 1, yel)$

$\text{Cpos}(0, 2, yel)$

色の塗られた逆三角形は Cpos を用いることで論理式で表せる

Coq 上におけるマスに塗る色の集合を $\text{Color} := \{\text{red}, \text{yel}, \text{blu}\}$ とし,

規則1, 2に従って塗ると下のマスに塗る色は次の演算 mix で与えられる.

$$\text{mix}(c_0, c_1) := \begin{cases} \text{red} & [(\text{red}, \text{red}), (\text{yel}, \text{blu}), (\text{blu}, \text{yel})\text{のとき}] \\ \text{yel} & [(\text{red}, \text{blu}), (\text{yel}, \text{yel}), (\text{blu}, \text{red})\text{のとき}] \quad (c_0, c_1 \in \text{Color}) \\ \text{blu} & [(\text{red}, \text{yel}), (\text{yel}, \text{red}), (\text{blu}, \text{blu})\text{のとき}] \end{cases}$$

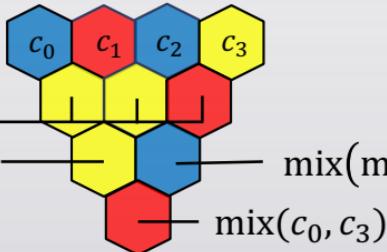
演算 mix の性質(補題)

$\forall c_0, c_1, c_2, c_3 \in \text{Color}$,

$$\text{mix}(c_0, c_3) = \text{mix} \left(\text{mix}(\text{mix}(c_0, c_1), \text{mix}(c_1, c_2)), \text{mix}(\text{mix}(c_1, c_2), \text{mix}(c_2, c_3)) \right)$$

左から

$$\begin{aligned} &\text{mix}(c_0, c_1), \text{mix}(c_1, c_2), \text{mix}(c_2, c_3) \\ &\text{mix}(\text{mix}(c_0, c_1), \text{mix}(c_1, c_2)) \end{aligned}$$



4色で表した色を2色で表せる

$$\begin{aligned} &\text{mix}(\text{mix}(c_1, c_2), \text{mix}(c_2, c_3)) \\ &\text{mix}(c_0, c_3) \end{aligned}$$

Coqにおける三角形三色問題の証明

12

三角形三色問題を再現するための3つの公理を論理式で用意する。

$$\forall x, y \in \mathbb{N}, \exists c_0 \in \text{Color}, \text{Cpos}(x, y, c_0)$$

すべてのマスに色が塗られている

1つのマスに塗れる色は1色である

$$\forall x, y \in \mathbb{N}, \forall c_0, c_1 \in \text{Color}, ((\text{Cpos}(x, y, c_0) \wedge \text{Cpos}(x, y, c_1)) \Rightarrow c_0 = c_1)$$

$$\forall x, y \in \mathbb{N}, \forall c_0, c_1, c_2 \in \text{Color},$$

$$((\text{Cpos}(x, y, c_0) \wedge \text{Cpos}(x + 1, y, c_1) \wedge \text{Cpos}(x, y + 1, c_2)) \Rightarrow c_2 = \text{mix}(c_0, c_1))$$

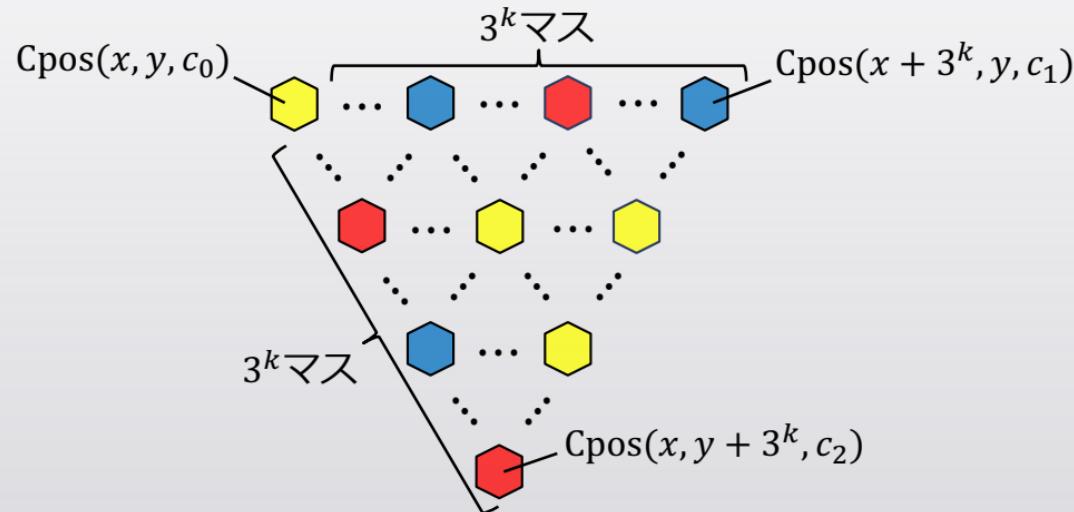


マスの色は規則1, 2 に従っている

三角形三色問題の解決につながる定理(十分性のみ)は次のように論理式で表せる.

$\forall x, y \in \mathbb{N}, \forall c_0, c_1, c_2 \in \text{Color}$,

$$\left(\left(\exists k \in \mathbb{N}, \mathbf{Cpos}(x, y, c_0) \wedge \mathbf{Cpos}(x + 3^k, y, c_1) \wedge \mathbf{Cpos}(x, y + 3^k, c_2) \right) \Rightarrow c_2 = \mathbf{mix}(c_0, c_1) \right)$$



まとめ

本研究では、論理式や公理等を適切に準備し Coq を用いて証明することができた。

$\forall x, y \in \mathbb{N}, \forall c_1, c_2, c_3 \in \text{Color}$,

$$\left(\left(\exists k \in \mathbb{N}, \left(\mathbf{Cpos}(x, y, c_0) \wedge \mathbf{Cpos}(x + 3^k, y, c_1) \wedge \mathbf{Cpos}(x, y + 3^k, c_2) \right) \right) \Rightarrow c_2 = \mathbf{mix}(c_0, c_1) \right)$$

今後の課題

本研究では十分性のみを証明したので完璧に三角形三色問題を解決した訳ではない。
三角形三色問題を完璧に解決するためには完全性の証明も行う必要がある。

$\forall x, y \in \mathbb{N}, \forall c_1, c_2, c_3 \in \text{Color}$,

$$\left(c_2 = \mathbf{mix}(c_0, c_1) \Rightarrow \left(\exists k \in \mathbb{N}, \mathbf{Cpos}(x, y, c_0) \wedge \mathbf{Cpos}(x + 3^k, y, c_1) \wedge \mathbf{Cpos}(x, y + 3^k, c_2) \right) \right)$$

通常

$$\text{マスに塗る色の集合 } \text{Color} \stackrel{\text{def}}{=} \{ 0, 1, 2 \}$$

$\downarrow \quad \downarrow \quad \downarrow \quad \downarrow$

$$\text{マスに塗る色の集合 } \overline{\text{Color}} \stackrel{\text{def}}{=} \{ r, y, b \}$$

通常

$$\text{演算 * } \forall c_0, c_1 \in \text{Color} \text{ に対し, } c_0 * c_1 \stackrel{\text{def}}{=} -(c_0 + c_1) \pmod{3}.$$

Cop

演算 mix $\forall c_0, c_1 \in \text{Color}$ に対し,

$$\text{mix}(c_0, c_1) \stackrel{\text{def}}{=} \begin{cases} r & [(c_0, c_1) = (r, r), (y, b), (b, y)] \text{ のとき} \\ y & [(c_0, c_1) = (r, b), (y, y), (b, r)] \text{ のとき} \\ b & [(c_0, c_1) = (r, y), (y, r), (b, b)] \text{ のとき} \end{cases}$$

通常

述語 $P(n)$ $n \in \mathbb{N}$ に対し,

$P(n)$ は「 n 段で仮説が成立」を表す.

Cop

述語 $Cpos(x, y, c)$ $x, y \in \mathbb{N}, c \in \text{Color}(\overline{\text{Color}})$ に対し,

$Cpos(x, y, c)$ は「左から x 番目, 上から y 番目のマスの色は c である.」を表す.

* $Cpos$ は Color position のつもり

Thm1 (通常)

任意の n 段の逆三角形について

$n = 3^k$ となる $k \in \mathbb{N}$ が存在する $\iff n$ 段で 仮説が成立.

($n = 3^k$ 段の逆三角形である)

prf. n を 1 つとる.

(\Rightarrow) Cog で 証明済み のため省略

(\Leftarrow) n 段で 仮説が成立 $\Rightarrow n = 3^k$ となる $k \in \mathbb{N}$ が存在するを示す.

今回は 対偶を 証明することで示すので、

任意の $k \in \mathbb{N}$ について $n \neq 3^k \Rightarrow n$ 段で 仮説が不成立. を示す.

任意の $k \in \mathbb{N}$ について $n \neq 3^k$ が成立すると 仮定する.

次には (i) 偶数 または (ii) 奇数であるから、

それぞれの場合で 仮説が 不成立となる.

(上から 0 段目の) 塗り方が 存在することを示す.

(i) n が 偶数 のとき

最上段(上から 0 段目)を $0, 1, 0, 1, \dots$ と順に 交互に 塗る.

上から 1 段目は すべて 2 となるため 以後 最下段まで 2 となる.

このとき, $0 * 0 = 0 \neq 2$ となり 仮説が 不成立.

$$\begin{array}{ccccccc}
 0 & 1 & 0 & \cdots & 0 & 1 & 0 \\
 2 & 2 & \cdots & 2 & 2
 \end{array}$$

例) $n=4$ のとき

0 1 0 1 0

2 2 2 2

2 2 2

2 2

2

例) $n=6$ のとき

0 1 0 1 0 1 0

2 2 2 2 2 2

2 2 2

2 2 2

2

(i) のときは予測が成立しない例(塗り方)が存在するので
仮説は不成立。

(ii) n が奇数のとき

次が成立することを踏まえて反証法をつくる。

- 最上段の両端を0, その内側を1, 0, 1と順に対称的に塗ると対称軸の両隣りの最上段2マスの色は同色(0 or 1)になる。

以降~~才~~と表す。

0 1 0 1 ... | ... 1 0 1 0

例) $n=5$

0 1 0 | 0 1 0

例) $n=7$

0 1 0 1 | 1 0 1 0

- 3段の逆三角形の最上段のマス数は必ず偶数である。
よって, 0, 1, 0, 1, ... のように交互に塗られてマスが逆三角形の最上段になると、最上段の両端のマスの色は必ず異なる。

$$(a) 3^k + 1 \leq n \leq 2 \cdot 3^k \text{ のとき}$$

最上段の両端を $\textcircled{0}$ 、その内側を $1, 0, 1$ と順に対称的に塗る。

上から 3^k 段の逆三角形については仮説が成立する。

このとき、この逆三角形は対称軸と交じわるので、
[1]

最上段の色の並びは $0, 1, 0, 1, \dots$ も $1, 0, 1, 0, \dots$

となり、最上段の両端の 2 マスの色は同じ。

よって、常に同色 (0 or 1) に水を適用することに
(mix)

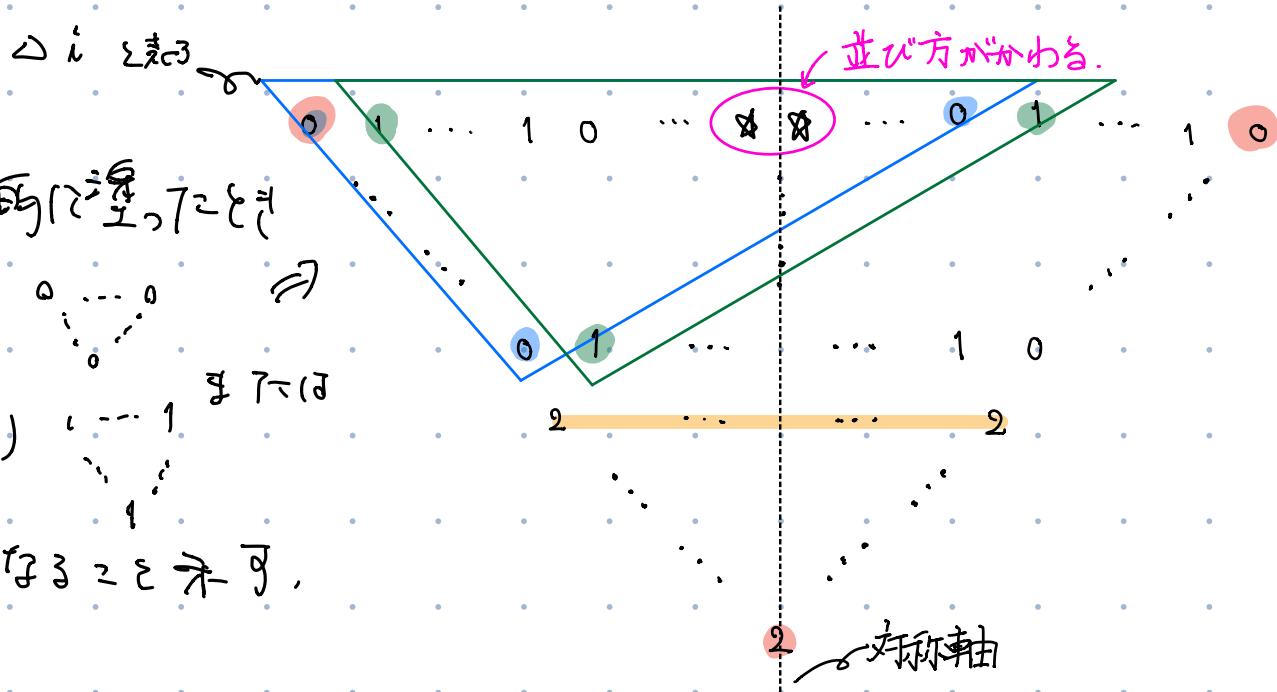
なるので上から 3^k 段は $0, 1, 0, 1, \dots, 0$ となる。

すなわち (i) のときに「帰着する」ので、

最下段の色は $\textcircled{2}$ になる。

このとき、 $0 * 0 = 0 \neq 2$ となり仮説が不成立。

k	n
$k=0$	$3^0 = 1$
(a)	$2 \cdot 3^0 = 2$
(b)	$3^1 = 3$
$k=1$	$3^2 = 9$
(a)	$2 \cdot 3^2 = 18$
(b)	$3^3 = 27$

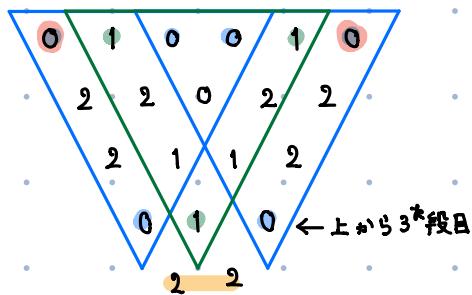


[1] (a) $3^k + 1 \leq n \leq 2 \cdot 3^k$ のとき 逆三角形の端から対称軸まで $\frac{n}{2}$ マスを塗り込む。このとき $\frac{3^k + 1}{2} \leq \frac{n}{2} \leq \frac{2 \cdot 3^k}{2} = 3^k$ であるから、

3^k 段の逆三角形の辺は必ず対称軸と交じわる。（飛び越す？）

(例) $n=5, k=1$ のとき

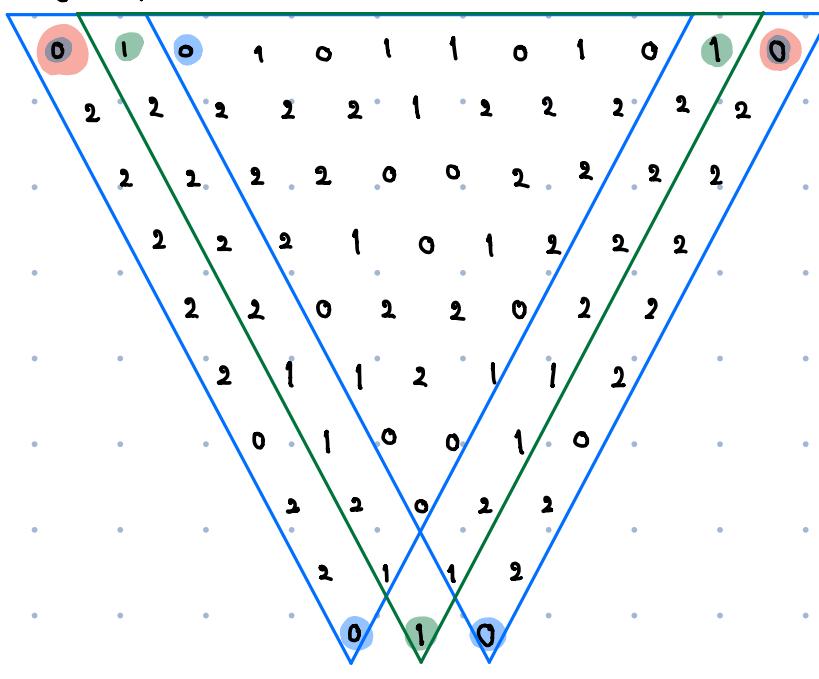
$$3^k = 3 < 5 \leq 6 = 2 \cdot 3^k \text{ となる}$$



2

(例) $n=11, k=2$ のとき

$$3^k = 9 \leq 11 \leq 18 = 2 \cdot 3^k \text{ となる}$$



2

$$(b) 2 \cdot 3^k + 1 \leq n \leq 3^{k+1} - 1 \text{ のとき}$$

最上段の両端からそれぞれ 3^k マスずつ 0 で、
その内側を 1 で塗る。

このとき、0 のマスは $2 \cdot 3^k$ マスであり

1 のマスは $(n+1) - 2 \cdot 3^k$ マスである。

さて、b の条件より必ず 1 のマスの方が

0 のマス(片側)よりも少なくななる。[2]

したがって、上から 3^k 段は $n+1 - 2 \cdot 3^k$ マスずつ

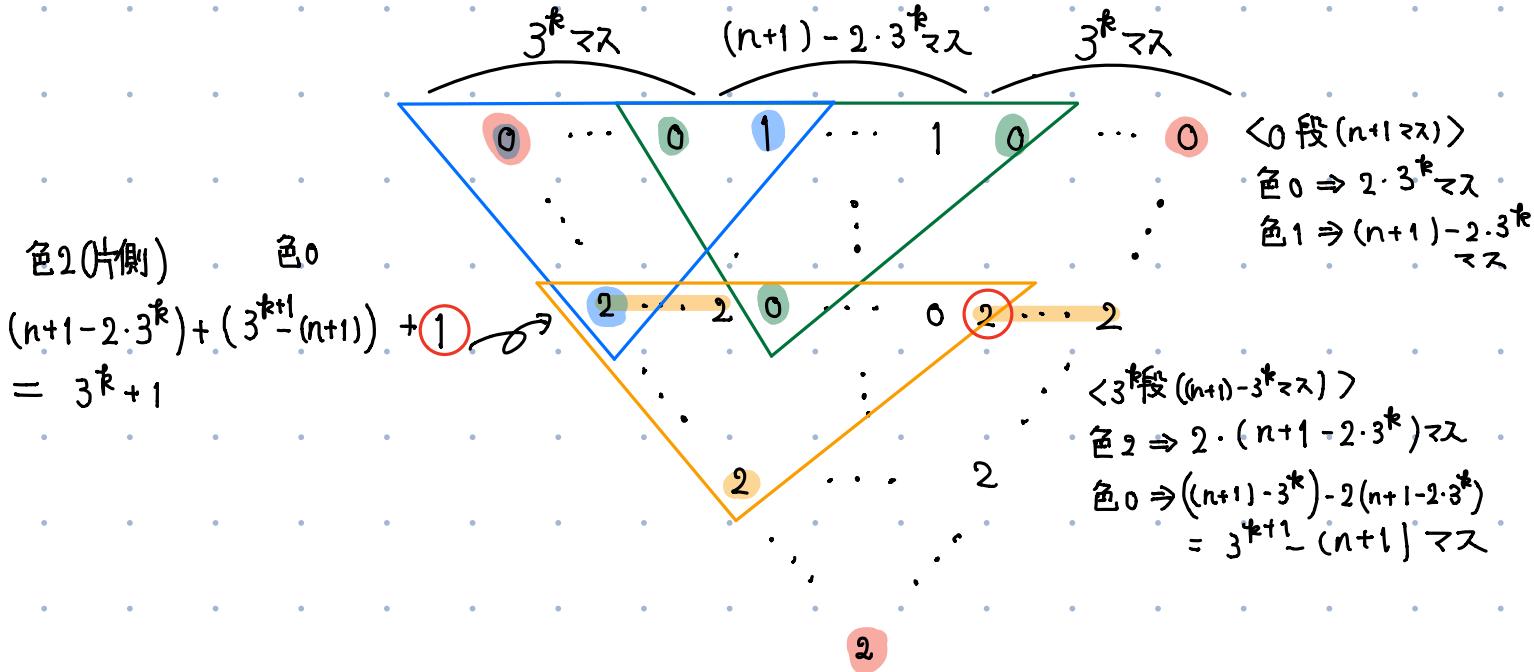
2 を両端から塗り、その内側に 0 を $3^{k+1} - (n+1)$ 個塗る。

さらにも 3^k 段下(上から $2 \cdot 3^k$ 段目)に対しても同様に予測すると

すべて 2 を塗ることになる。さて、最下段の色は 2 になる。

このとき、 $0 * 0 = 0 \neq 2$ となり仮説が不成立。

k	n
0	$3^0 = 1$
1	$2 \cdot 3^0 = 2$
2	$3^1 = 3$
3	$2 \cdot 3^1 = 6$
4	$3^2 = 9$
5	$2 \cdot 3^2 = 18$
6	$3^3 = 27$



[2] b の条件 $2 \cdot 3^k + 1 \leq n \leq 3^{k+1} - 1$ より

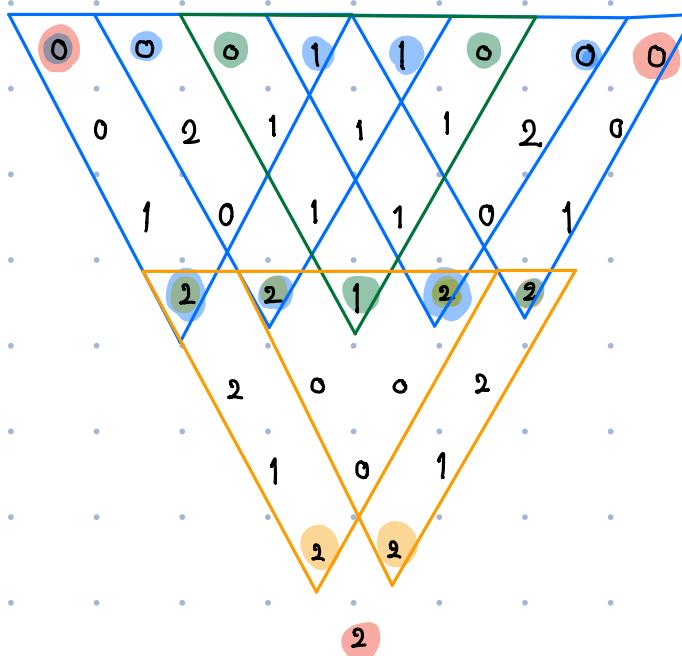
$$2 \cdot 3^k + 2 \leq n+1 \leq 3^{k+1} \Leftrightarrow 2 \leq n+1 - 2 \cdot 3^k \leq 3^{k+1} - 2 \cdot 3^k = 3^k$$

色1のマス数

色0のマス数
(片側)

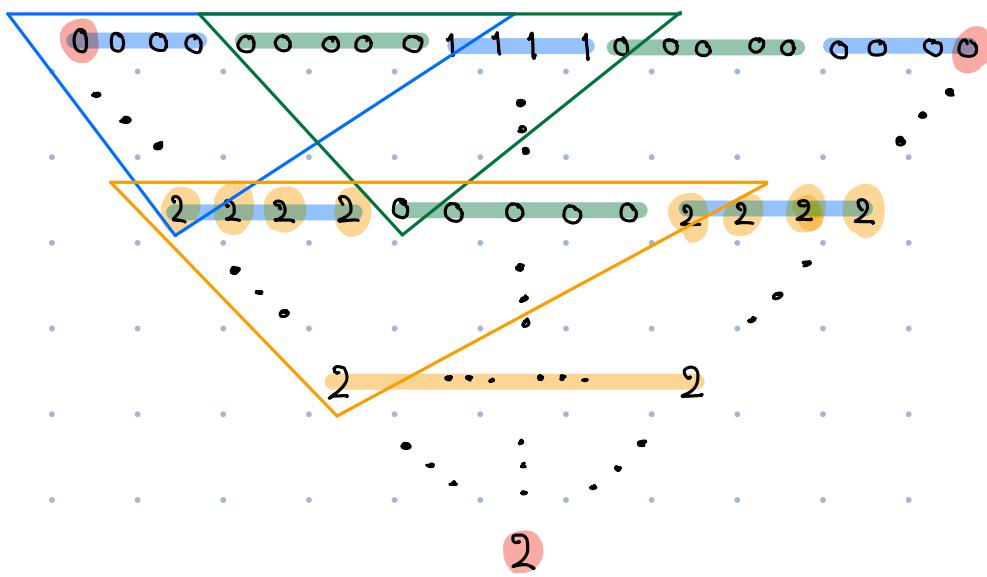
(例) $n=7, k=1$ のとき

$$2 \cdot 3^k + 1 = 7 \leq 7 \leq 8 = 3^{k+1} - 1 \text{ となる。}$$



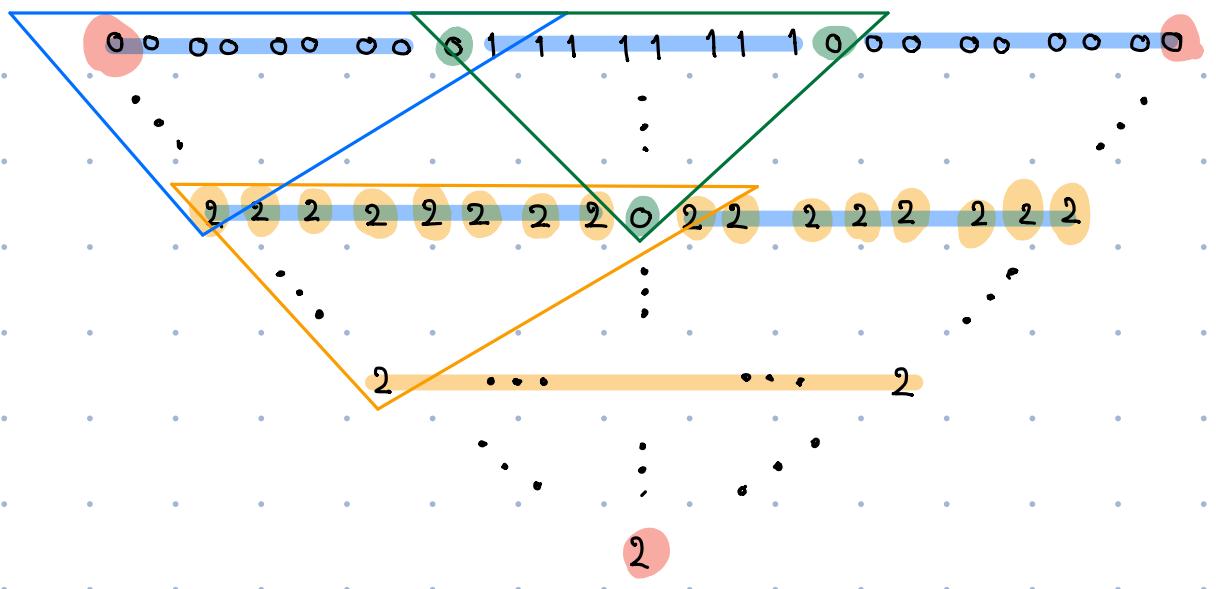
(例) $n=21, k=2$ のとき

$$2 \cdot 3^k + 1 = 19 \leq 21 \leq 26 = 3^{k+1} - 1 \text{ となる。}$$



(例) $n = 25, k = 2$ のとき

$$2 \cdot 3^k + 1 = 19 \leq 25 \leq 26 = 3^{k+1} - 1 \text{ となる.}$$



(a), (b) より (ii) のときは予測が成立しない例(塗り方)が存在するので反証は不成立.

(i), (ii) より $n \neq 3^k$ となる任意の n について反証が不成立.

以上より $n = 3^k$ となる $k \in \mathbb{N}$ が存在する $\Leftrightarrow n$ 段で反証が成立. \square

以降, $0, 1, 2 \in \text{Color}$ とそれぞれ "red, yel, blu" とする.

Thm 1 (Col)

$\forall c_0, c_1, c_2 \in \text{Color}$,

$$(\forall x, y \in \mathbb{N}, \exists k \in \mathbb{N}. (C_{\text{pos}}(x, y, c_0) \wedge C_{\text{pos}}(x+3^k, y, c_1) \wedge C_{\text{pos}}(x, y+3^k, c_2)) \Leftrightarrow c_2 = \text{mix}(c_0, c_1))$$

～ 以降, 必要性 (\Leftarrow) の証明に用いる記号の定義や補題を示す ～

Def(偶数)

$$n \in \mathbb{N}, \text{Even}(n) \stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} \exists m \in \mathbb{N}. (n = 2m).$$

○ $\text{Even}(n)$ は 「 n は偶数」 を表す.

Def(奇数)

$$n \in \mathbb{N}, \text{Odd}(n) \stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} \exists m \in \mathbb{N}. (n = 2m + 1)$$

○ $\text{Odd}(n)$ は 「 n は奇数」 を表す.

Lem (対偶)

$\forall P, Q \in \text{Prop} \text{ [命題全体]} . ((P \Rightarrow Q) \Leftrightarrow (\neg Q \Rightarrow \neg P))$.

Lem (nの偶奇)

$\forall n \in \mathbb{N}, (\text{Even}(n) \vee \text{Odd}(n))$.

Lem (nが偶数のときの反例)

$$\forall n \in \mathbb{N}. \left(\left(\begin{array}{l} \text{Even}(n) \\ \wedge \\ \forall l \in \mathbb{N}. ((\text{Even}(l) \wedge 0 \leq l \leq n) \Rightarrow \text{Cpos}(l, 0, \text{red})) \\ \wedge \\ \forall l' \in \mathbb{N}. ((\text{Odd}(l') \wedge 0 \leq l' \leq n) \Rightarrow \text{Cpos}(l', 0, \text{yellow})) \end{array} \right) \Rightarrow \left(\begin{array}{l} \forall x \in \mathbb{N}. \\ (0 \leq x \leq n-1) \wedge \text{Cpos}(x, 1, \text{blue}) \end{array} \right) \right)$$

Lem (すべて青色の段が存在するとき)

$\exists y \in \mathbb{N}. (\forall x \in \mathbb{N}. (\text{Cpos}(x, y, \text{blue}))) \Rightarrow \forall y' \in \mathbb{N}. (y' \leq y \wedge \forall x' \in \mathbb{N}. \text{Cpos}(x', y', \text{blue}))$.

Lem (n(奇数)の場合分け)

$\forall n \in \mathbb{N}, (\exists k. (n = 3^k \vee (3^k + 1 \leq n \leq 2 \cdot 3^k)) \vee (2 \cdot 3^k + 1 \leq n \leq 3^{k+1})))$

Lem ($3^k + 1 \leq n \leq 2 \cdot 3^k$ のとき)

$\forall n \in \mathbb{N}$.

$$\forall n \in \mathbb{N} \exists k \in \mathbb{N} \left(\begin{array}{l} \text{Odd}(n) \wedge 3^{k+1} \leq n \leq 2 \cdot 3^k \\ \left(\begin{array}{l} \forall l \in \mathbb{N}. ((\text{Even}(l) \wedge 0 \leq l < \frac{n+1}{2}) \vee (\text{Odd}(l) \wedge \frac{n+1}{2} \leq l \leq n)) \Rightarrow \text{Cpos}(l, 0, \text{red}) \\ \forall l' \in \mathbb{N}. ((\text{Odd}(l') \wedge 0 \leq l' < \frac{n+1}{2}) \vee (\text{Even}(l') \wedge \frac{n+1}{2} \leq l' \leq n)) \Rightarrow \text{Cpos}(l', 0, \text{yel}) \end{array} \right) \end{array} \right)$$
$$\Rightarrow \left(\begin{array}{l} \text{Odd}(3^k) \\ \left(\begin{array}{l} \forall l \in \mathbb{N}. ((\text{Even}(l) \wedge 0 \leq l < 3^k) \Rightarrow \text{Cpos}(l, 3^k, \text{red})) \\ \forall l' \in \mathbb{N}. ((\text{Odd}(l') \wedge 0 \leq l' < 3^k) \Rightarrow \text{Cpos}(l', 3^k, \text{yel})) \end{array} \right) \end{array} \right)$$