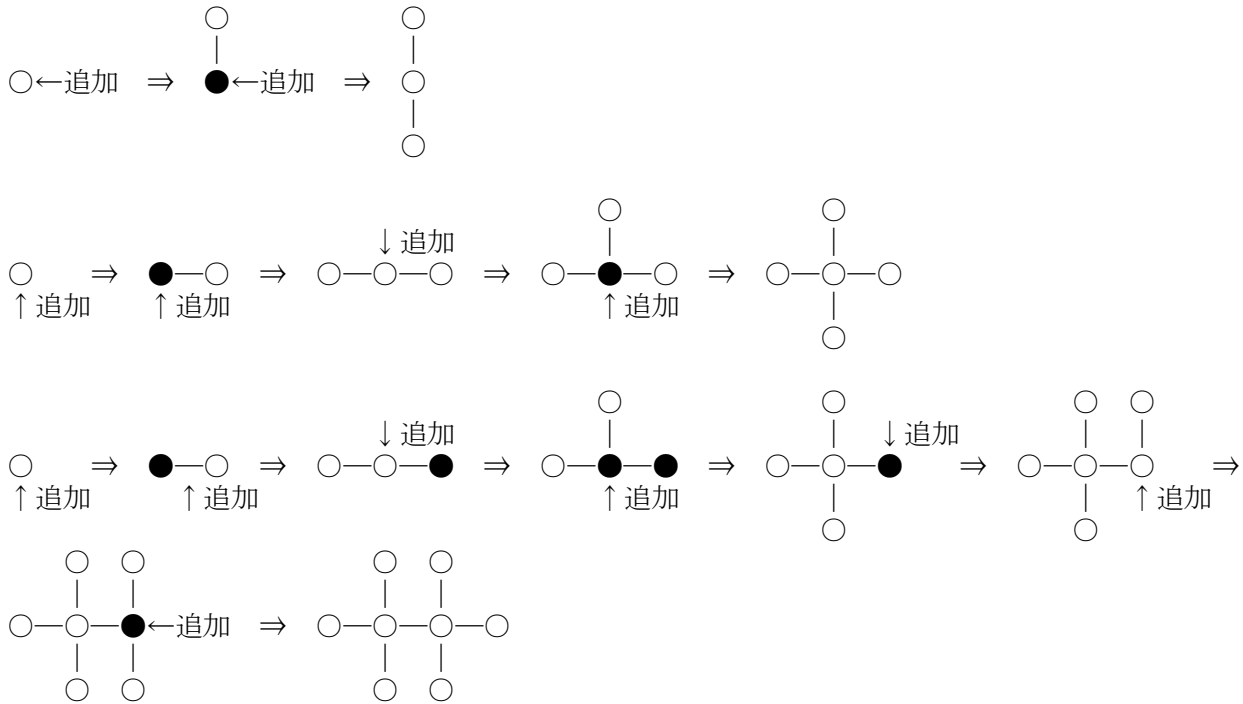


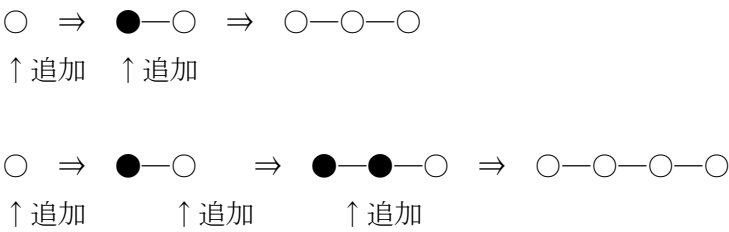
(1)



(2)

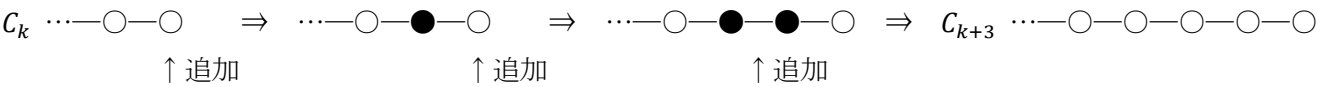
白頂点が横に n 個並んだ棒状グラフを、 C_n と表すことにする。
 下記 a) の通り、 C_1, C_3, C_4 は可能グラフであることがわかる。

a)



C_1 に対し操作 1 を行うと、必ず白黒の並びになるから、 C_2 は可能グラフではない。
 また、下記 b) の通り、 C_k に対し 3 回操作を行うと C_{k+3} が作れることがわかる。

b)



したがって、 C_k が可能グラフであるとき、 C_{k+3} も可能グラフである。 C_1, C_3, C_4 が可能グラフであるから、以下帰納的に、 C_3, C_6, C_9, \dots および C_1, C_4, C_7, \dots は可能グラフであることがわかる。
 $n = 3m (m \geq 1), 3m + 1 (m \geq 0)$ のとき、 C_n は可能グラフであることが示された。

$n = 3m + 2 (m \geq 0)$ のときを考える。

棒状グラフの途中の頂点に対し操作 1 を行うと、グラフは分岐し、以後分岐した部分は消えないので、操作 1 は棒状グラフの両端の頂点に対してのみ行うとする。

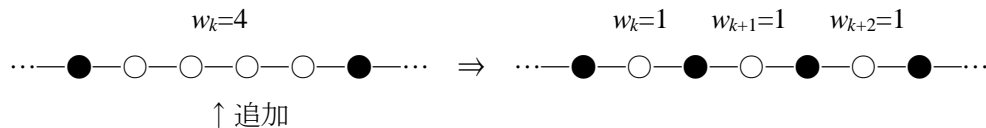
C_1 を出発点として、操作 2 または両端の頂点に対する操作 1 を順次行ってできる棒状グラフを、 D_2, D_3, D_4, \dots とする。また、 C_1 の両端に頂点を追加した拡張グラフ C_1' を定義する。両端に追加した頂点 P_R, P_L の色は、任意である。 C_1' を出発点とし、操作 2 のみを行って順次できる棒状グラフを、 D'_2, D'_3, D'_4, \dots とし、両端の頂点は常に P_R, P_L と表す。このとき、 D_2, D_3, D_4, \dots の両端の頂点に対し行う操作 1 は、 D'_2, D'_3, D'_4, \dots の P_R の左の辺、または P_L の右の辺に対し行う操作 2 に置き換えることができる。 P_R, P_L の色に関係なく、 D'_2, D'_3, D'_4, \dots から P_R, P_L を除いたグラフは、 D_2, D_3, D_4, \dots に一致する。

拡張棒状グラフ D'_2, D'_3, D'_4, \dots において、黒頂点で仕切られた白頂点群の連続数を、左端から順に w_0, w_1, w_2, \dots と定義する。左端が黒頂点であれば、 $w_0 = 0$ とする。右端についても同様である。黒頂点が連続している箇所では、黒頂点の間の白頂点群の連続数は 0 と考える。こうして得られた w_0, w_1, w_2, \dots について、

$$S_n = w_0 - w_1 + w_2 - w_3 + \dots = \sum_k (-1)^k \cdot w_k$$

とする。ある辺に対し操作 2 を行ったとき、 S_n がどう変化するか調べる。以下、 k を偶数とすると

i) 新たに操作 2 を行う辺の両端が、白頂点であるとき

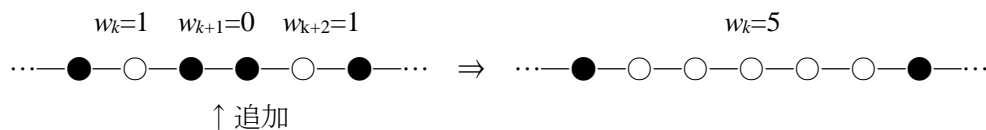


黒頂点が 2 個増え、白頂点の群が 2 つ増える。個数 0 の白頂点の群ができる場合も含む。

操作前の $w_{k+1}, w_{k+2}, w_{k+3}, \dots$ は、操作後に $w_{k+3}, w_{k+4}, w_{k+5}, \dots$ となるが、順番の奇偶と値に変化はない。

操作前 $w_k = 4$ 操作後 $w_k - w_{k+1} + w_{k+2} = 1 - 1 + 1 = 1$ より、 S_n は操作前より 3 減る。

ii) 新たに操作 2 を行う辺の両端が、黒頂点であるとき

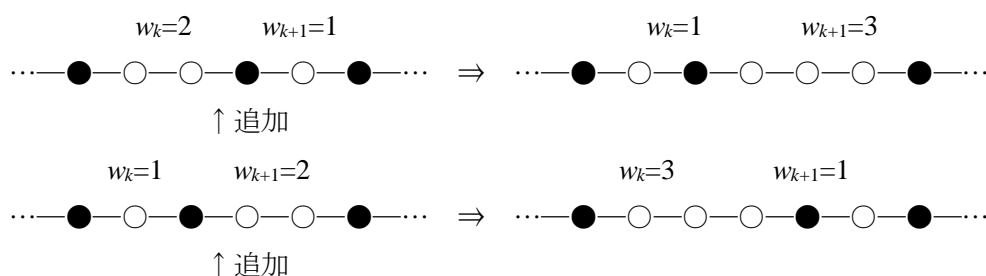


黒頂点が 2 個減り、白頂点の群が 2 つ減る。減った白頂点の群には、個数 0 の白頂点の群を含む。

操作前の $w_{k+3}, w_{k+4}, w_{k+5}, \dots$ は、操作後に $w_{k+1}, w_{k+2}, w_{k+3}, \dots$ となるが、順番の奇偶と値に変化はない。

操作前 $w_k - w_{k+1} + w_{k+2} = 1 - 0 + 1 = 2$ 操作後 $w_k = 5$ より、 S_n は操作前より 3 増える。

iii) 新たに操作 2 を行う辺の両端が、白頂点と黒頂点であるとき



黒頂点の個数は変わらず、白頂点の群の個数も変わらない。

操作前後で $w_{k+2}, w_{k+3}, w_{k+4}, \dots$ の順番の奇偶と値に変化はない。

上の場合 操作前 $w_k - w_{k+1} = 2 - 1 = 1$ 操作後 $w_k - w_{k+1} = 1 - 3 = -2$ より、 S_n は操作前より3減る。

下の場合 操作前 $w_k - w_{k+1} = 1 - 2 = -1$ 操作後 $w_k - w_{k+1} = 3 - 1 = 2$ より、 S_n は操作前より3増える。

新たに操作2を行うことにより、黒頂点の個数は、2増えるか、2減るか、変わらないかのいずれかである。

すなわち、新たに操作2を行っても、黒頂点の個数の奇偶に変化はない。

また、新たに操作2を行うことにより、 S_n の値は、3増えるか、3減る。すなわち、新たに操作2を行っても、 S_n を3で割った余りに変化はない。

以上の議論を踏まえて、 C_1' を出発点として、拡張棒状グラフ D_{3m+2}' の両端を除く $3m + 2$ 個の頂点すべてを、白にすることができるか考える。

i) C_1' の両端の頂点が白であるとき $\bigcirc - \bigcirc - \bigcirc \quad S_1 = 3 \equiv 0 \pmod{3}$

D_{3m+2}' の両端を除く $3m + 2$ 個の頂点すべてが白であるとき、黒頂点の個数の奇偶は変わらないから、 D_{3m+2}' の両端の頂点は、ともに白か、ともに黒である。

$D_{3m+2}' \quad \bigcirc - \bigcirc - \bigcirc - \dots - \bigcirc - \bigcirc - \bigcirc \quad S_{3m+2} = 3m + 4 \equiv 1 \pmod{3}$

$D_{3m+2}' \quad \bullet - \bigcirc - \bigcirc - \dots - \bigcirc - \bigcirc - \bullet \quad S_{3m+2} = 0 - (3m + 2) + 0 = -3m - 2 \equiv 1 \pmod{3}$

いずれにしても、 S_n を3で割った余りが一致しない。

ii) C_1' の両端の頂点が黒であるとき $\bullet - \bigcirc - \bullet \quad S_1 = 0 - 1 + 0 = -1 \equiv 2 \pmod{3}$

i) と同様に、 D_{3m+2}' の両端の頂点は、ともに白か、ともに黒であるが、 S_n を3で割った余りが一致しない。

iii) C_1' の両端の頂点が白と黒であるとき

$\bigcirc - \bigcirc - \bullet \quad S_1 = 2 - 0 \equiv 2 \pmod{3} \quad \bullet - \bigcirc - \bigcirc \quad S_1 = 0 - 2 = -2 \equiv 1 \pmod{3}$

D_{3m+2}' の両端を除く $3m + 2$ 個の頂点すべてが白であるとき、 D_{3m+2}' の両端の頂点は、白と黒である。

$D_{3m+2}' \quad \bigcirc - \bigcirc - \bigcirc - \dots - \bigcirc - \bigcirc - \bullet \quad S_{3m+2} = 3m + 3 - 0 = 3m + 3 \equiv 0 \pmod{3}$

$D_{3m+2}' \quad \bullet - \bigcirc - \bigcirc - \dots - \bigcirc - \bigcirc - \bigcirc \quad S_{3m+2} = 0 - (3m + 3) = -3m - 3 \equiv 0 \pmod{3}$

いずれにしても、 S_n を3で割った余りが一致しない。

以上により、 C_1' を出発点として、拡張棒状グラフ D_{3m+2}' の両端を除く $3m + 2$ 個の頂点すべてが、白になることはない。したがって、 C_1 を出発点として、 C_{3m+2} を作ることはできないから、 C_{3m+2} は可能グラフではない。

C_n が可能グラフであるための必要十分条件は、 n を3で割った余りが0か1であること。……(答)

※数学的な厳密解と言えるのかは自信がありません。