

АЛКТГ дз 2

Татаринев Георгий

7 октября 2021 г.

j

Задание 1

Рассмотрим граф-цикл длины 3. В нём степень каждой вершины равна 2. Предположим, что он 2-раскрашиваемый. Тогда среди 2 вершин найдётся 2 одного цвета, при этом в цикле длины 3 любые 2 вершины соседние. Тогда раскраска неправильная. Противоречие. Ответ: неверно

Задание 2

Дерево на $2n$ вершинах имеет 2-раскраску, при этом, вершин хотя бы одного из 2 цветов хотя бы n . Выберем n вершин одного цвета. Так как раскраска правильная, среди них нет 2 вершин, соединённых ребром, то есть раскраска правильная.

Задание 3

Пусть в дереве на 2021 вершинах 3 имеют степень 1, x имеют степень 3, y имеют степень хотя бы 4, $2018 - x - y$ имеют степень 2. Тогда сумма всех степеней равна удвоенному количеству рёбер и равна 4040. То есть, $3 + (2018 - x - y) * 2 + x * 3 + y * 4 \leq 4040$, из чего следует, что $x + 2 * y \leq 1$, отсюда, если $y \geq 1$, то $x + 2 * y \geq 2$ - противоречие, тогда $y = 0$, то есть, $3 + (2018 - x - y) * 2 + x * 3 = 4040$, то есть, $x = 1$. Ответ: 1

Задание 4

Пусть существуют такие 2 дерева. Так как диаметр каждого из них равен d , то в каждом из них есть путь длины d . Добавим между ними ребро так, чтобы диаметр полученного графа стал равен d . Для каждой из двух половин этого графа рассмотрим пути от принадлежащей этой половине графа вершины этого ребра до концов путей длины d . Каждый из этих путей состоит из пути от вершины общего ребра до пути длины d и из части пути длины d . Тогда сумма длин этих двух путей до концов пути длины d больше либо равна d , так как состоит из длины пути d и удвоенной длины до этого пути, что значит, что хотя бы один из двух путей не короче чем $d/2$. Возьмём эти пути для каждой из двух половин графа и ребро между половинами. Полученный путь будет иметь длину $d + 1$ - противоречие. Ответ: не существует.

Задание 5

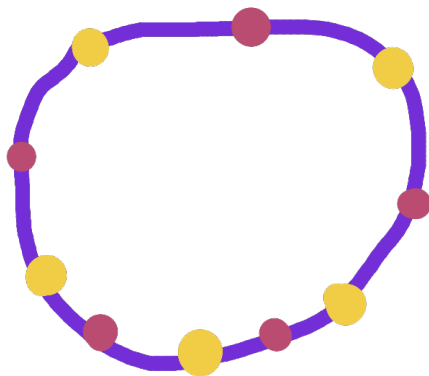
Будем красить вершины по очереди. На каждой вершине смотрим, какие соседи уже раскрашены, смотрим, какие там цвета, так как соседей не более d , то они раскрашены не более, чем в d цветов, то есть есть хотя бы 1 цвет, в который не покрашен никто из соседей. В этот цвет красим

рассматриваемую вершину. Если до покраски вершины не было ребра с вершинами одного цвета, то и после покраски вершины не будет. Изначально их не было, значит, и в конце их не будет и раскраска будет правильной.

Задание 8А

Если n делится на 2, то при соединении противоположных вершин образуется цикл $v_1, v_2, \dots, v_n, v_1$ длины $n + 1$, то есть цикл нечётной длины. Из чего следует, что граф не 2-раскрашиваемый.

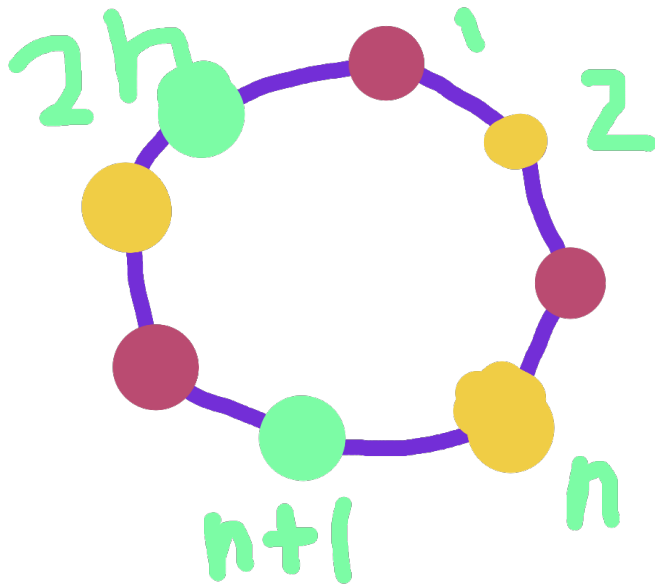
Если n не делится на 2, то раскрасим граф по кругу в 2 цвета чередуя цвета. Рёбра, соединяющие противоположные вершины будут соединять вершины разного цвета и раскраска будет правильной.



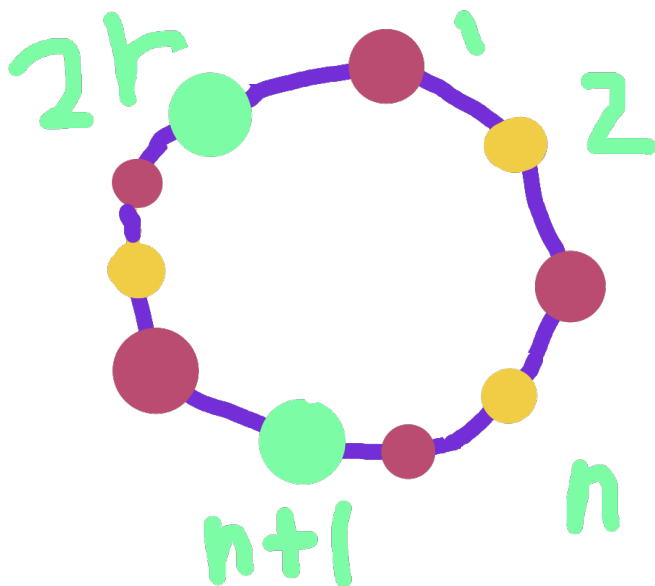
Ответ: при n не делится на 2.

Задание 8Б

Если n делится на 2, то раскрасим граф по кругу в 2 цвета чередуя цвета. После этого, поменяем (среди этих 2 цветов) цвета у всех вершин с номерами большими n , а вершины $n + 1$ и $2n$ покрасим в 3 цвет. Рёбра, соединяющие противоположные вершины будут соединять вершины разного цвета и раскраска будет правильной.



Если n не делится на 2, то раскрасим граф по кругу в 2 цвета чередуя цвета, а вершины $n + 1$ и $2n$ покрасим в 3 цвет. Рёбра, соединяющие противоположные вершины будут соединять вершины разного цвета и раскраска будет правильной.



(точка отмеченная n на самом деле $n - 1$) Ответ: при n не делится на 2.