

# DZ 15

---

1

пусть у нас есть слово  $S_m$  с суммой цифр  $m$

когда мы инвертируем 400 символов у нас

когда  $1 \rightarrow 0 : \sum ++$

$0 \rightarrow 1 : \sum --$

пусть при инвертировании у нас  $k$  единиц стали нулями тогда  $\sum' = \sum - k + (400 - k) = 400 - 2k$

значит при инвертировании 400х цифр четность остается

тогда нет пути из слова с четной суммой в слова с нечетной

значит граф не связан

2

распишем количество вершин на каждой высоте

заметим что все вершины на четных высотах не пересекаются, аналогично для нечетных

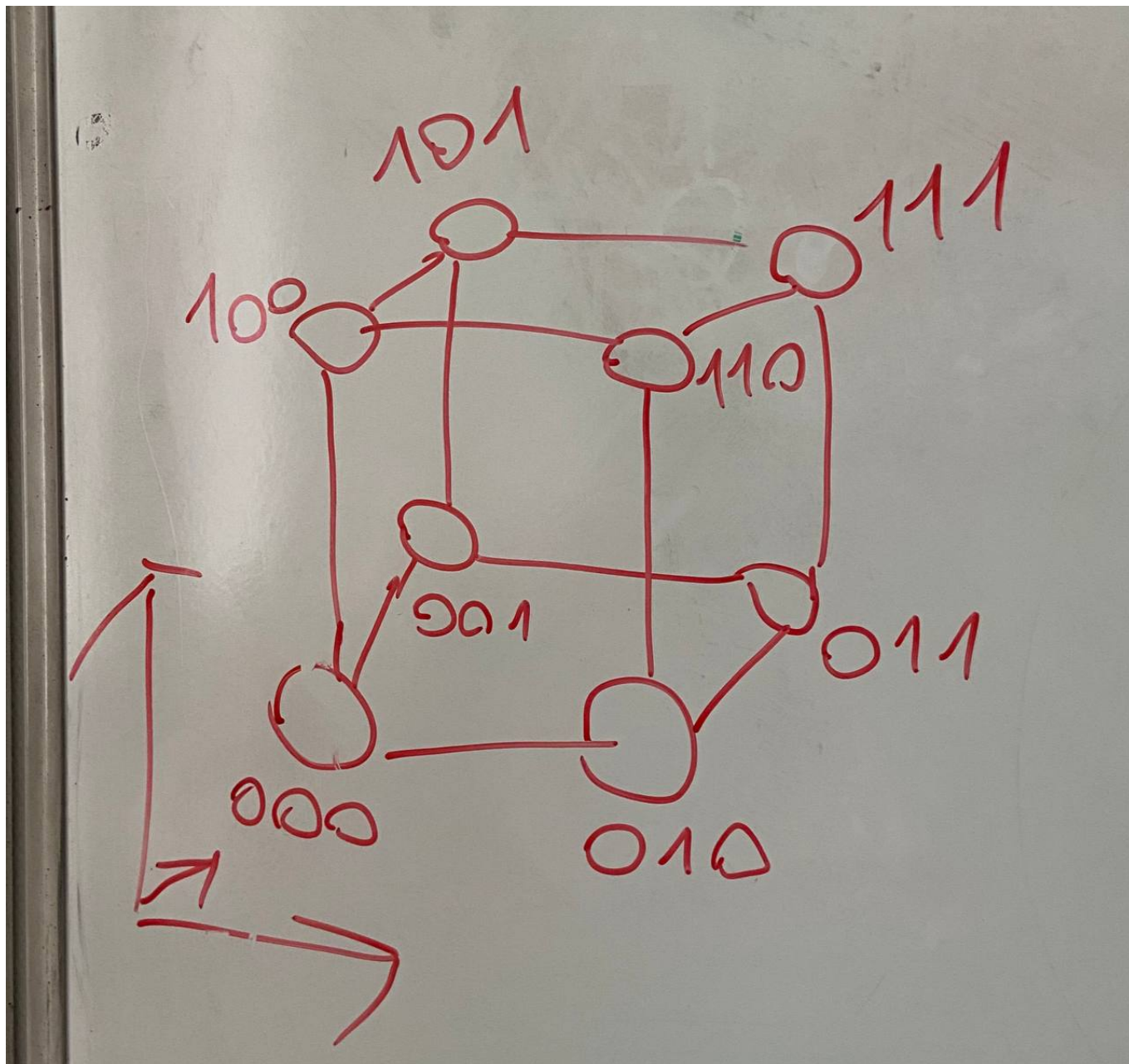
в сумме на всех высотах  $2n$  вершин

значит сумма четных + сумма нечетных =  $2n$

тогда хотя бы одна из этих сумм  $\geq n$

и все вершины в этой сумме несмежны

3



(пример для  $n=3$ )

в нашем булевом кубе придаем каждой вершине свою координату

заметим что кол-во единиц в координатах у соседних вершин отличается на 1, то есть имеет равную четность

тогда вершины с одинаковой четностью точно не связаны между собой

тогда все вершины с четной суммой кидаем в одну долю а с нечетной в другую

4

сделаем двудольный граф. Справа прямые слева точки. Слева направо исходит  $26 \times 7 = 182$  ребра а справа налево идет  $43 \times 4 = 172$  ребра.

противоречие

5

эта ситуация - двудольный граф

пусть в А классе  $k$  учеников, тогда в Б  $26 - k$

пусть каждый подрался с каждым (если что сделаем так чтобы не подрались)

тогда получилось условие

$$k(26 - k) \geq 169$$

$$26k - k^2 \geq 169$$

$$k^2 - 26k + 169 \leq 0$$

$$(k - 13) \leq 0$$

такое может быть только если в обоих классах по 13 учеников

6

да

докажем что степень прихода в каждую вершину равна 1

предположим противное: степень прихода = 0

тогда в эту вершину нельзя добраться

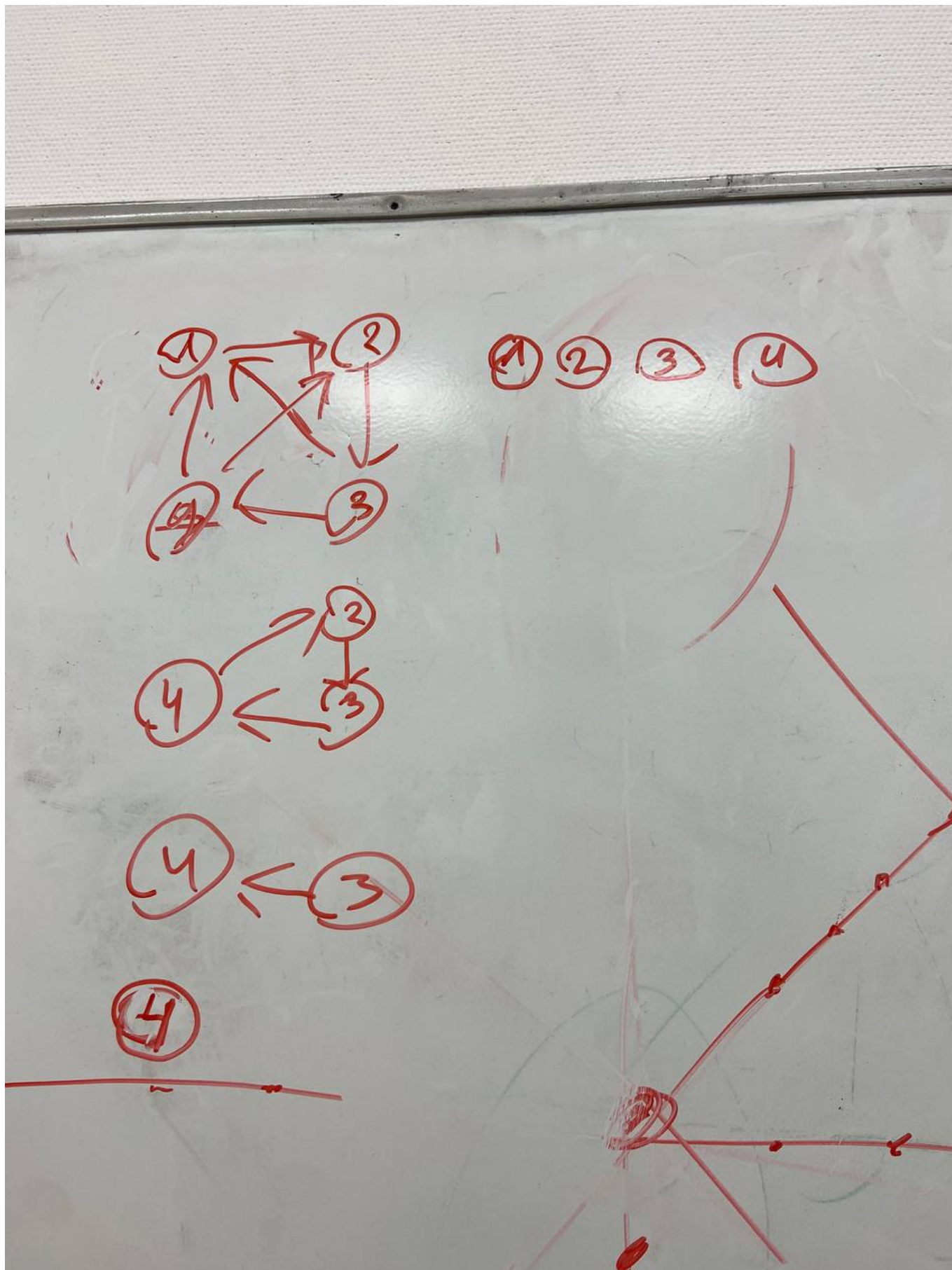
тогда пусть степень хотя бы два, тогда можно добраться в эту вершину из двух других вершин, причем из одной из них можно добраться в другую, тогда в эту вершину есть как минимум два простых пути(противоречие)

итак степень прихода в каждую вершину 1, и все вершины в одной компоненте связности(иначе нельзя было из каждой добраться в каждую) тогда вершины образуют кольцо

в кольце степень исхода из каждой вершины 1, чтд

7

докажем по индукции: будем удалять по одной вершине



ШАГ:

если есть вершина из которой все исходят, то она будет в начале пути этого подграфа запоминаем и удаляем ее

иначе если есть вершина в которую все приходят, то она будет в конце пути подграфа. запоминаем и удаляем

иначе в графе должен быть циклический гамильтонов путь. запоминаем любую вершину нашего подграфа (она будет началом) и удаляем ее.

---

вообщем у нас был единый простой путь, и удаляя вершины мы просто обрезаем концы этого пути

8

возьмем случайное подмножество женщин  $|A|$

докажем  $|A| \leq E(A)$

заметим что это условие равносильно  $k|A| \leq k(E(A))$  (просто домножили на  $k$ )

теперь  $k|A|$  можно понять как сумма любовных связей этих  $|A|$  женщин

а  $k(E(A))$  множество любовных связей этих мужчин

так множество любовных связей мужчин содержит в себе все любовные связи с этими женщинами (любовь взаимная в условии), так еще могут любить других

значит выполняется  $k|A| \leq k(E(A)) \rightarrow |A| \leq E(A)$  значит выполняется теорема Холла

чтд