

## Домашнее задание 15

Дайте обоснованные ответы на следующие вопросы.

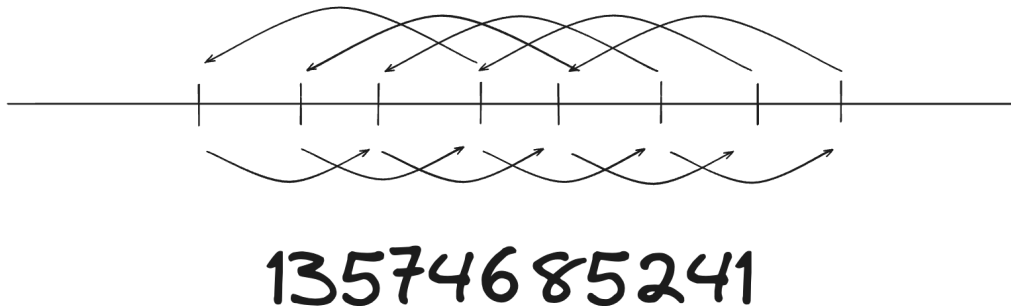
**Д15.1.** Существует ли ориентированный граф на 10 вершинах со 100 рёбрами? Если да, обязательно ли такой граф эйлеров?

Сколько ребер в полном ориентированном графе на 10 вершинах?  $10 \cdot 10 = 100$ . То есть такой граф существует и он может быть только полным. Так как существуют все ребра, то у каждой вершины исходящая степень равна 10, входящая тоже равна 10. Поэтому выполняется критерий эйлера графа, поэтому такой граф всегда будет эйлеровым.

Ответ: Да, существует. Да, обязательно.

**Д15.2.** Вершины ориентированного графа — целые числа от 0 до 2023. Ребро идёт из вершины  $x$  в вершину  $y$  если  $y - x = 2$  или  $x - y = 3$ . Найдите количество компонент сильной связности в этом графе.

Можно перефразировать условие так: из каждой вершины исходит ребро к второму соседу справа и 3 соседу слева, если такие есть. Всего вершин 2024, поэтому разобьем все вершины на группы, чтобы 2024 делилось на размер группы. Возьмем размер группы равный 8. Докажем, что 8 подряд идущих вершин — компонента сильной связности.



Здесь я в явном виде привел цикл, проходящий по всем вершинам группы.

Пусть мы разбили все вершины на 253 группы по 8 подряд идущих, начиная с 0. Докажем, что из любой группы можно добраться в любую другую. Возьмем последнюю вершину в группе, тогда по ребру "вперед" мы можем попасть в следующую группу, если такая есть. Возьмем первую вершину в группе, тогда по ребру "назад" мы можем попасть в предыдущую группу, если такая есть. Поэтому если рассматривать группы, то можно записать цикл  $1, 2, \dots, 252, 253, 252, \dots, 2, 1$ . Таким образом, можно добраться из любой группы в любую другую, значит множество всех вершин — компонента сильной связности.

Ответ: 1

**Д15.3.** Функция  $C: V \rightarrow P(V)$  сопоставляет вершине ориентированного графа с множеством вершин  $V$  область достижимости этой вершины (определение см. в задаче ??). Здесь  $P(V)$  — множество всех подмножеств множества  $V$ . Верно ли, что для любого ациклического ориентированного графа на 2024 вершинах функция  $C$  является инъекцией?

Пусть  $C$  не инъекция. Заметим, что  $V \in P(V)$ . Тогда если для  $A \neq B \wedge P(A) = P(B)$ , верно, что  $B \in P(A) \wedge A \in P(B)$ , значит существует путь  $A \rightsquigarrow B$  и  $B \rightsquigarrow A$ , то есть в графе есть цикл. Противоречие. Значит  $C$  - инъекция.

Ответ: да

**Д15.4.** *Турниром* называется такой ориентированный граф, в котором нет петель и для любых двух различных вершин  $x, y$  есть ровно одно ребро с концами  $x, y$ .

Докажите, что любой турнир либо ациклический, либо в нем есть цикл длины 3.

Заметим, что в турнирах нет циклов длины 1 (в турнире нет петель) или 2 (между любыми 2 вершинами ровно 1 ребро). Рассмотрим в турнире цикл минимальной длины (1). Пусть он длины больше, чем 3. Тогда возьмем 4 подряд идущих в цикле вершины. Назовем их  $a, b, c, d$ . Есть ребра  $a \rightarrow b, b \rightarrow c, c \rightarrow d$ . Рассмотрим вершины  $(b, d)$ . Если существует ребро  $d \rightarrow b$ , то есть цикл меньшей длины, а именно  $b, c, d$ , что противоречит условию 1. Если существует ребро  $b \rightarrow d$ , то можно составить цикл из вершин минимального цикла, но без вершины  $c$ . То есть уменьшить цикл, что тоже противоречит условию 1. Таким образом, приходим к противоречию. Значит, минимальный цикл в турнире не больше 3, но так как он не может быть размера 1 или 2, то минимальный цикл точно размера 3 (или его нет).