

- Выразить количество n вершин односвязного графа G через количество n_i этих вершин в каждом из k блоков B_1, \dots, B_k графа G .
- Доказать, что любая вершина односвязного графа G имеет четную степень тогда и только тогда, когда любой блок B_i такого графа эйлеров.
- Доказать, что граф G является двусвязным тогда и только тогда, когда его можно представить в виде

$$G = G_0 \cup G_1 \cup \dots \cup G_k,$$

где G_0 — произвольный цикл в графе G , а G_i , $i > 0$, представляет собой либо ручку, либо замкнутую ручку для подграфа $G_0 \cup G_1 \cup \dots \cup G_{i-1}$ графа G .

- Сильной ориентацией* неориентированного графа назовём такой выбор направления для каждого из его рёбер, что в результате этой операции получившийся ориентированный граф будет состоять из одной компоненты сильной связности. Доказать, что связный граф G допускает сильную ориентацию тогда и только тогда, когда он рёберно двусвязен, то есть тогда и только тогда, когда в G отсутствуют мосты (Robbins, 1939).
- Определить размер $\kappa(x, y)$ минимального вершинного и $\lambda(x, y)$ минимального реберного разделяющих x и y множеств для графа G , показанного на рисунке.



- С помощью теоремы Менгера доказать вершинную k -связность k -мерного гиперкуба Q_k .
- Доказать, что в k -связном графе для любых k вершин найдется цикл C , на котором лежат все эти k вершин.
- Показать, что в условиях предыдущего упражнения мы не можем заранее задать порядок, в котором должны проходиться вершины, лежащие на общем для них цикле C .
- Доказать, что любой k -связный граф G , построенный на $n \geq 2k$ вершинах, $k \geq 2$, содержит цикл C , длина которого больше или равна $2k$.
- Пусть G есть k -связный граф, диаметр которого равен d . Доказать, что количество n вершин в таком графе больше или равно $k(d-1)+2$. Для любого $k \geq 1$ и $d \geq 2$ построить k -связный граф, в котором это неравенство превращается в равенство.