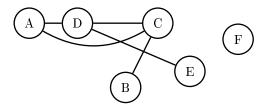
2.1.1. Рассмотрим граф на картинке.



Пусть при его обходе вершины всегда перебираются в алфавитном порядке. В каком порядке будут посещены вершины при обходе поиском в глубину? Для каждой вершины нас интересует только первое ее посещение.

- **2.1.2.** Пусть мы запустили поиск в глубину в некотором графе, рассмотрим для каждой вершины v отрезок [pre[v], post[v]]. Для некоторой пары вершин оказалось, что их отрезки не пересекаются. Могут ли эти вершины быть соединены ребром?
- **2.1.3.** Пусть мы запустили поиск в глубину в некотором графе, рассмотрим для каждой вершины v отрезок [pre[v], post[v]]. Для некоторой вершины оказалось, что этот отрезок не вложен ни в какой другой отрезок, и в него не вложен никакой другой отрезок. Можно ли утверждать, что это изолированная вершина?
- **2.1.4.** Пусть мы запустили поиск в глубину в графе на n вершинах, рассмотрим для каждой вершины v отрезок [pre[v], post[v]]. Рассмотрим величину $\max_v post[v]$. Можно ли утверждать, что она равна 2|V|-1?
- **2.1.5.** Пусть мы запускаем поиск в глубину в графах на 10 вершинах, рассмотрим для каждой вершины v отрезок [pre[v], post[v]]. Рассмотрим величину $\max_v pre[v]$. Какое минимальное значение может принимать эта величина? Приведите пример графа, на котором достигается минимальное значение этой величины, и объясните, почему оно не может быть еще меньше.

Замечание. Если вы решили и сдали все задачи выше во время занятия, вы можете решать и сдавать домашние задачи также во время занятия.

- **2.1.6.** В корневом дереве вершину u будем называть npeduecm венником вершины v, если путь от корня в v проходит через u. Мы хотим выполнить линейную предобработку дерева так, чтобы после этого была возможность отвечать на вопросы типа «является ли u предшественником v?» за константу операций. Возможно ли это?
- **2.1.7.** Пусть задано корневое дерево и пусть каждой вершине v приписана величина c[v]. Пусть также каждой вершине v приписано неотрицательное целое число d[v], не превышающее глубину вершины v. Мы хотим вычислить для каждой вершины величину cp[v], равную c[u], где u предшественник v, расположенный на глубине d[v]. Как эффективно находить cp?

Домашнее задание 2, часть 1 Дедлайны: 20 ф

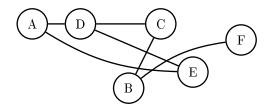
Дедлайны: 20 февраля и 22 февраля, 19:00

Правила сдачи и оценивания. Это часть 1 домашнего задания 2. Всего в домашнем задании 6 задач, каждая оценивается в 2,5 баллов. Максимальная оценка за домашнее задание составляет 10 баллов. Если вы наберете больше, то баллы сверх 10 пойдут в виде бонуса в баллы итогового теста.

Дедлайн второго домашнего задания — 22 февраля в 19:00. Решения нужно отправить по адресу hw.graphs.sber@gmail.com. Решения будут проверены до 19:00 23 февраля.

Также можно отправить решения до 19:00 20 февраля. Тогда они будут проверены до 19:00 21 февраля и в случае наличия ошибок можно будет успеть их исправить до основного дедлайна.

2.1.8. Рассмотрим граф на картинке.



Пусть при его обходе вершины всегда перебираются в алфавитном порядке. В каком порядке будут посещены вершины при обходе поиском в глубину? Для каждой вершины нас интересует только первое ее посещение.

- **2.1.9.** Пусть для данного графа запускается поиск в глубину с нахождением отрезков [pre[v], post[v]] для каждой вершины v. Приведите пример графа на 6 вершинах, в котором оказывается, что для каждого отрезка есть не пересекающийся с ним отрезок. Вершины графа можно обозначать буквами A, B, C, \ldots и считать, что в поиске в глубину они перебираются в алфавитном порядке. Объясните, почему для предложенного графа выполняется условие задачи.
- **2.1.10.** Пусть мы запускаем поиск в глубину в графах на 10 вершинах, рассмотрим для каждой вершины v отрезок [pre[v], post[v]]. Рассмотрим величину $\max_v pre[v]$. Какое максимальное значение может принимать эта величина? Приведите пример графа, на котором достигается максимальное значение этой величины, и объясните, почему оно не может быть еще больше.