## Теорсеминар №1

## Кружки ИТМО. 21 октября 2024. 2 занятие, параллель А

## Текущие результаты

- 1. Дано дерево. За один ход игрок выбирает вершину и удаляет все ребра, выходящие из этой вершины. Проигрывает тот, кто не может сделать ход. Кто выиграет при оптимальной игре? O(n).
- 2. Дан массив целых чисел. Вес ребра между *i*-ой и *j*-ой вершинами равен  $(a_i + a_j) \mod M$ . Найдите минимальное остовное дерево.  $O(n \log^2 n)$ .
- 3. Множество вершин графа называется выпуклым, если для любых двух вершин из этого множества все простые пути проходят только по этому множеству. Посчитайте по модулю  $10^9 + 7$  количество выпуклых множеств в графе за O(n+m).
- 4. Турнир это ориентированный граф, где между каждой парой вершин есть ровно одно ребро. Пусть v < u, если в турнире есть ребро  $v \to u$ . Докажите, что если запустить std::stable\_sort с таким компаратором, то он найдет гамильтонов путь.
- 5. Дан неориентированный граф. Найдите цикл длины 4, или скажите, что такого нет за  $O(n^2)$ .
- 6. Дан неориентированный граф. Найдите в нем путь длины 10, или скажите, что такого нет. O(n+m).
- 7. Даны запросы двух видов. Первый провести ребро междву вершинами, гарантируется, что не появилось циклов. Второй найти хог на пути между вершинами.  $O(q \log n)$ .
- 8. Дан кактус и q запросов. Первый вид добавить вершину в множество. Второй вид дана вершина, найти максимальное расстояние от этой вершины до вершины из множества.  $O((n+q)\log n)$ .
- 9. Дан массив из n целых чисел. Найдите подотрезок с минимальным  $\max(a_{l...r}) \cdot AND(a_{l...r})$  за  $O(n \log n)$ , где AND битовое И.
- 10. За одну секунду фишка в ориентированном графе перемещается равновероятно в одного из своих соседей. Посчитайте матемотическое ожидание попадания фишки из вершины s в вершину t за  $O(n^3)$ .