# Семинар 4

#### Минский ШАД. Весна

9 марта 2015 г.

### 1 Комбинаторика

Дана failure table для некоторой строки T над алфавитом  $\Sigma$ . Необходимо найти сколько существует строк S над этим же алфавитом таких, что T — подстрока S.

**Бонус**. Пусть про строку известно не failure table, а только спектр периодов, т.е. такие числа  $n_i$ , что  $T_k = T_{k+n_i}$  для любых подходящих k. Можно ли до сих пор решить задачу?

## 2 Хорошо забытое

Дан массив из n чисел. Назовём «**нинздя-парой**» пару индексов (x,y), если  $a_x = a_y$  и  $x \neq y$ . Стоимостью пары будем называть число |x-y|. Надо ответить на m запросов: дано l и r, надо найти стоимость самой дешёвой ниндзя-пары, такой что  $l \leq x < y \leq r$ .

- 3a  $\mathcal{O}((n+m)\sqrt{n})$
- $\Im a \mathcal{O}(m \log n)$
- ullet Запросы даются в онлайне. Надо отвечать за  $\mathcal{O}(\log n)$  на один запрос. Препроцесс за  $\mathcal{O}(n\log n)$
- Надо отвечать не стоимость, а называть самую левую из самых дешёвых ниндзя-пар (запросы в онлайне). Надо отвечать за  $\mathcal{O}(\log n)$  на один запрос. Препроцесс за  $\mathcal{O}(n\log n)$
- Надо отвечать не стоимость, а называть такую ниндзя-пару, что  $a_x$  минимально (среди самых дешёвых ниндзя-пар). Надо отвечать за  $\mathcal{O}(\log n)$  на один запрос (которые задаются в онлайне). Препроцесс за  $\mathcal{O}(n\log n)$

### 3 ДНК-комплектация

Вам дан стек символов из алфавита  $\Sigma = \{A, C, G, T\}$  и изначально пустая строка S. За один ход можно достать символ с вершины стека и положить его либо в начало, либо в конец строки S. Необходимо узнать какую минимальную лексикографически строку можно получить, полностью опустошив стек. Содержимое стека известно заранее. Алгоритм должен работать за  $\mathcal{O}(n \log n)$ , где n— размер стека.

# 4 Поиск подматрицы

Дана матрица  $n \times m$  чисел. Также дан паттерн — матрица  $k \times l$  чисел. Необходимо найти все вхождения паттерна в матрицу. Сложность алгоритма должна быть  $\mathcal{O}(nm)$ . Алфавит считать константным.

Бонус. Пусть допускается одно различие. Как тогда решить задачу за такую же сложность?

### 5 Bubble shot

Дана строка длины n. За один ход можно удалить любое количество подряд идущих одинаковых символов. После этого строка схлопывается (т.е. после удаления центральной группы символов «а» строка «аbaaaaaba» превращается в «abba»). Надо найти за какое минимальное количество ходов можно убрать из строки все символы. Решение должно иметь сложность  $\mathcal{O}(n^3)$ .

**Бонус** Как детерминировано решить задачу за  $\bar{o}(n^3)$ ?