# SPb HSE, ПАДИИ, 1 курс, осень 2024/25 Практика по алгоритмам #5

# Stable-sorts, хеш-таблицы 3 октября

Собрано 30 сентября 2024 г. в 14:07

# Содержание

1. Stable-sorts, хеш-таблицы	1
2. Домашнее задание	2
2.1. Лополнительная часть	2

# Stable-sorts, хеш-таблицы

## 1. Тройки чисел

Как стабильно отсортировать тройки чисел?

# 2. Ревизия сортировок

Какие сортировки вы уже знаете? Какие из них стабильны, какие нет?

# 3. За сколько мы умеем сортировать числа?

 $n = 10^5$ , целые числа от 1 до  $10^9$ .

# 4. Интерфейс хеш-таблицы

Что и за сколько умеет set реализованный на хеш-таблице?

Что и за сколько умеет тар реализованный на хеш-таблице?

## 5. Память в хеш-таблицах для set

Мы хотим свой set. Посчитайте, сколько байт памяти нужно хеш-таблице на списках для хранения n интов в n списках? Посчитайте, сколько памяти нужно хеш-таблице с открытой адресацией для хранения n интов в массиве размера 1.5n? Кто лучше?

# 6. Что будет с хеш-таблицей?

Мы хотим хранить n интов в хеш-таблице размера N. Что будет со списками? с открытой адресацией? (a) N=n; (b)  $N=\frac{n}{2}$ ; (c) N=1.5n.

# 7. Оценка хеш-функций

Покажите, что хеш функция  $x \to x \bmod N$ , где N случайное простое в диапазоне [n,2n)

- (а) хороша для хеш-таблицы на списках;
- (b) плохо работает для хеш-таблицы с открытой адресацией с шагом +1.

#### 8. Патчим списки

Различные числа стоят по кругу. Нужно за  $\mathcal{O}(1)$  обрабатывать запросы: стереть число x; добавить в круг число x после числа y. Гарантируются, что все числа различны.  $x \leq 10^{18}$ .

#### 9. BucketSort

Пусть есть случайные равномерно распределённые целочисленные данные.

Придумайте аналог CountSort-а, который использует  $\Theta(n)$  доп памяти.

# 10. Суффиксный массив

Дана строка длины n, отсортируйте все её суффиксы за  $\mathcal{O}(n^2)$ . Научитесь с помощью суффиксного массива от текста искать вхождение строки s в текст.

### 11. d-куча

За сколько будет работать куча, которая ветвится на d направлений?

# 12. (\*) Быстрый сортировок не бывает?

Докажите, что n объектов, для которых определено только сравнение, нельзя сортировать быстрее чем  $n \log n$ ?

# Домашнее задание

## 1. (2) Амортизированное время

С изначально пустой хеш-таблицей собираются сделать какие-то n операций add/del/find. Опишите модификацию хеш-таблицы, которая умеет add и del за  $\mathcal{O}(1)$  на каждую операцию в худшем случае, и матожидание суммарного времени работы всех n операций есть  $\mathcal{O}(n)$ .

Подсказка: за сколько работают уже известные вам хеш-таблицы? Помните ли вы что-либо про ленивое удаление?

# 2.1. Дополнительная часть

## (2) Сортировка строк

Мы уже умеем radix-sort-ом сортировать n строк длины k над алфавитом размера  $\leqslant n$  за  $\mathcal{O}(nk)$ . Научитесь теперь сортировать n строк разной длины.

Пусть суммарная длина строк L, отсортируйте строки за  $\mathcal{O}(L)$ .

## 2. **(2)** Различные элементы

Задача: дан массив, проверить, что все элементы различны.

Пусть для работы с элементами массива нам доступна только операция сравнения.

Доказать оценку  $\Omega(n \log n)$  на число сравнений.