## Глава 1. Задание Black Hat

ФИО: Колупаев Сергей Алексеевич

#### 1.1 Постановка задачи

Имеется следующий текст задачи, приведенный на рис.2.1

Представим на время, что вы black hat, и у вас в распоряжении оказались данные ~30 млн. заказов некоторого сервиса доставки еды за некоторый период 2021 и 2022 года.

Поверхностный анализ показал, что данные содержат 18 758 328 уникальных телефонов с полным именем клиента, а средняя длина полного имени - 20 символов (латинских или кириллических).

Допустим, вы хотите развернуть веб-сервис, который позволит по номеру телефона найти полное имя клиента. Но вы не хотите оставлять следы на диске или в базе данных - придется все держать в памяти. Но еще вы не хотите зря тратить крипту на слишком большой сервер.

Поэтому давайте оценим, сколько памяти займут эти данные:

- если мы хотим реализовать поиск за постоянное время, т.е. O(1)?
- если мы хотим занять как можно меньше памяти?

Самое главное - объяснить, как вы пришли к той или иной числовой оценке. Можно выбрать любой язык программирования/платформу.

#### Рис. 1.1 Текст задачи

Из текста задачи понятно, что требуется провести некоторые расчёты.

Будем считать, что номера представлены в формате x-xxx-xx-xx), где x – любая цифра. А имена могут состоять от 2 до 40 букв(в таком случае среднее количество символов одного имени будет 20, как описано в задании).

Также будем считать, что номера телефонов будут хранится в строке ASCII. В таком случае, каждый символ будет занимать 1 байт.

Также, в качестве языка программирования, будем использовать Java.

#### 1.2 Аналитический метод

Для начала проведём аналитические расчёты для первой подзадачи, а именно: «Оценить, сколько памяти займут данные, если мы хотим реализовать поиск за постоянное время, т.е O(1)?»

Т.к задача состоит в поиске за постоянное время O(1), то для выполнения такого условия подходит HashMap, где ключ - это номер телефона, а значение - это имя клиента.

Согласно документации, объём ссылки пустого ключа в ячейке НаshМар равен 4 байтам, а объём заголовка — 8 байт. Поэтому получим, что память для одного ключа будет равна объёму:

11 символов по 1 байту (ASCII) + заголовок (8 байт) + 4 байта на ссылку = 23 байта.

Тогда объём всех ключей будет: 23\*18 758 328=431 441 54423\*18 758 328=431 441 544 байта.

Объём памяти для значений будем рассчитывать из того, что один символ занимает 2 байта в кодировке UTF-16. Тогда объём одного значения будет:

20\*2+8 байт заголовка +4 байта на ссылку =52 байта

Тогда объём всех значений будет 52 \* 18 758 328 = 975 433 056 байта

Также стоит учитывать Initial capacity HashMap, так как HashMap увеличивается динамически, и для избежания частых расширений выбирается мощность двойки, то данный параметр будет равен 33 554 432.

Отсюда нужно посчитать объём свободных ячеек.

(33554432-18758328)\*4=59184416 байта.

В итоге получим, что общая память будет равна:  $431\ 441\ 544+975\ 433\ 056+59\ 184\ 416=1\ 466\ 059\ 016\ байт(\approx 1.47\ \Gamma б).$ 

# 1.3 Эмпирический метод

Реализуем в Java HashMap «String», для хранения данных. А также реализуем методы для генерации случайных номеров телефона и имён для заполнения HashMap на объём, равный 18758328. После запуска и мониторинга показателей памяти, получим, что, приблизительно, при возвращении заполненной HashMap, объём оперативной памяти, выделенной для этой задачи, был равен 749,96 Мб:

Рис. 1.2 Результат эмпирического метода

Из возможных причин расхождения в расчётах можно отметить, что при генерации случайных имён, итоговые имена были объёмом от 2 до 40 символов (т.к в задании сказано, что средняя длина -20).

Также это можно объяснить другими факторами, такими как: специфика JVM и уровень оптимизации.

### 1.4 Оптимизация

Вторая подзадача сформулировано следующим образом: «Оценить объём памяти занимаемых данных если мы хотим занять как можно меньше памяти».

В таком случае можно изменить систему хранения ключей. В предыдущих пунктах считалось, что ключи хранятся как строки ASCII, но можно их хранить в виде чисел(long), тогда потребуется 8 байт для хранения номера телефона.

Также можно минимизировать объём памяти, используя TreeMap, т.к в данном случае используется красно-черное дерево и потребление памяти может быть ниже из-за отсутствия необходимости резервирования дополнительных методов памяти для свободных ячеек. Но в таком случае расплачиваться придётся производительностью.

В таком случае, итоговый объём в аналитическом методе будет равен, приблизительно, 1.3 Гб(процесс вычисления тот же, что и у HashMap, но без расчёта объёма свободных ячеек). при реализации через TreeMap эмпирический метод показал итоговый объём равный 734,32 Мб:

734,32 MB System.out.println("Total entries added: " + dataTreeMap.getAllEntries().size());

Время, затраченное на выполнение программы также увеличилось на 30%.

Репозиторий проекта: <a href="https://github.com/Esi4/Black-Hat/tree/master">https://github.com/Esi4/Black-Hat/tree/master</a>