## Постановка MVP0

- Обязательно рассмотреть в функциональных требованиях базовую функциональность: лайк/дизлайк анкеты, хранение и редактирование профилей, матчинг пар, нотификации.
- Хранение и раздача медиаконтента (в анкетах пользователей много фотографий и иногда короткие видео)
- Желательно все-таки добавить в скоуп real-time чат между совпавшими парами и разобраться как правильно хранить переписку.

## MVP0

- Профиль пользователя (создание/редактирование/удаление)
- Лента рекомендаций
- Система лайков
- Система сопоставлений (matches), перебора
- Чаты совместимых пользователей
- Обработка медиа фото-видео

## Общая статистика

B сутках 24\*3600 = 86400 секунд  $\pm 100$ M MAU (Monthly active users) и  $\pm 10$ M DAU (Daily active users)

Значени е	Параметр + Источник значения параметра	URL
100 млн	Из постановки MVP0 выше MAU	
10 млн (~10%)	Из постановки MVP0 выше DAU	
5 млн (~50%)		https://www.huffingtonpost.co.uk/entry/how-to-get-tinder-matches_n_56a78f4be4b0172c659422da
25 минут		https://www.businessofapps.com/data/tinder-statistics/ и https://ogury.com/
0.4 млрд		https://www.businessofapps.com/data/tinder-statistics/
0.75 млрд	Пиковое количество свайпов за день	https://www.bbc.com/news/business-52743454

Значени е	Параметр + Источник значения параметра	URL
3 млн		https://www.businessofapps.com/data/tinder-statistics/
9.92		https://www.similarweb.com/website/tinder.com/
10 минут	Среднее время использования сервиса за 1 посещение	https://www.similarweb.com/website/tinder.com/#overvie w

Предположим, что 60% совместимых пользователей начинают общение в чате и пишут в среднем по 15 сообщений:

3 млн \* 0.6 = 1.8 млн чатов/день 1.8 млн \* 15 = 27 млн сообщений/день

Также предположим, что за день:

- для прочтения новых сообщений в чат заходят в среднем 5 раз;
- информацию в своем профиле изменяет 0.5% активных пользователей (60 тыс.);
- регистрируется 100 тыс. новых пользователей.

### Сетевой трафик

При использовании сайта воспроизводилась прокрутка ленты и общение в чате. Использование сайта 1 пользователем за 1 минуту:

Статика - 600 КБ; Динамика - 120 КБ; Изображения - 3 МБ.

## Суточный трафик

При среднем времени использования сервиса в день равным 25 минутам и количестве пользователей, ежедневно пользующиеся сервисом, равным 10 млн:

Статика - 600 КБ \* 25 \*  $10**6 \approx 150~000~$  Гбайт/сутки

Динамика - 120 КБ \* 25 \*  $10**6 \approx 30~000~$  Гбайт/сутки

Изображения - 3 МБ \* 25 \*  $10**6 \approx 3*1024$ кб\* 25 \*  $10**6 \approx 768~000$  Гбайт/сутки

## Пиковое потребление

В пиковое время (21:00-22:00) количество пользователей составляет 6 млн. Пусть среднее время использования сервиса за этот час составляет 10 минут на пользователя и использование сервиса распределено равномерно. Тогда для 60 пользователей пик составит 10 одновременных сессий. Для 6 млн - 1 млн.

Статика - 600 КБ \* 1 000 000/  $60 \approx 76$  Гбит/сек

Динамика - 120 КБ \* 1 000 000 /  $60 \approx 15$  Гбит/сек

Изображения - 3 МБ \* 1 000 000/  $60 \approx 391$  Гбит/сек

## RPS по типам запросов

Профили

Запросы на создание и изменение профиля:

$$(100000 + 60000) / (24 * 60 * 60) \approx 2 \text{ RPS}$$

Профиль пользователя должен подгружаться при каждом свайпе:

$$400*10**6 / (24*60*60) \approx 4630 \text{ RPS}$$

Главная страница сервиса

Тут самый подробный и негативный сценарий с учетом промежуточных служебных запросов:

Пусть пользователь заходит в приложение или стартовую страницу сервиса, он видит: статический контент, это - 1-2 запроса, стат картинки - например лого сервиса, 1 запрос. Это от сdn или подобного своего сервиса, например с балансера. Далее - видит превью своего фото - 1 запрос, свою анкету - 1 запрос, кол-во сообщений - пусть 1 запрос, кол-во запросов или входящих свайпов-лайков-чего-то там. -пусть 1 запрос, рандомное превью ленты, пусть с 3 рандомными участниками - 3 запроса на фото + 3 запроса анкеты. Итого ~ 13 запросов.

$$400*10**6*13/(24*3600) \approx 60190 \text{ RPS}$$

Далее рассматриваем без промежуточных запросов как выше, для абстракции на данных, которые непосредственно относятся к процессу.

Свайпы

Запросы на запись:

$$400*10**6 / (24*60*60) \approx 4630 \text{ RPS}$$

Мэтчи/Сопоставления

Запросы на запись:

$$3*10**6 / (24*60*60) \approx 35 \text{ RPS}$$

Получать список мэтчей необходимо один раз за один заход пользователя. Поэтому запросы на получение, исходя из 12 млн активной аудитории:

$$12*10**6 / (24*60*60) \approx 139 \text{ RPS}$$

Рекомендации

При очередном свайпе необходимо выдать следующего рекомендованного человека. Рекомендательная система будет основана на свайпах и профилях. Сервис рекомендаций будет выдавать по несколько рекомендуемых людей за раз, чтобы заранее высчитывать рекомендации. Выдавать будет по 4 профиля, чтобы рекомендации были актуальны. Запросы на получение:

 $400*10**6 / 4 / (24*60*60) \approx 1157 \text{ RPS}$ 

Чаты

Запросы на запись:

$$2.1*10**6 / (24*60*60) \approx 24 \text{ RPS}$$

Получать список чатов также необходимо один раз за один заход пользователя. Поэтому запросы на получение:

$$12*10**6 / (24*60*60) \approx 139 \text{ RPS}$$

Сообщения

Запросы на запись:

$$42*10**6 / (24*60*60) \approx 486 \text{ RPS}$$

Запросы на получение, исходя из среднего количества заходов в чаты:

$$12*10**6*5/(24*60*60) \approx 694 \text{ RPS}$$

Фотографии

Фотографии подгружаются при каждом свайпе.

С учетом среднего количества фото у пользователя равного 3:

$$400*10**6*3/(24*60*60) \approx 13889 \text{ RPS}$$

## Итоговая таблица

Сущность	RPS
Профили пользователей	4632
Свайпы	4630
Мэтчи	174
Рекомендации	1157
Чаты	163
Сообщения	1180
Фотографии	13889

Сущность	RPS
Главная страница	60190

# Хранение медиа-контента.

Рассмотрим на примере хранения фотографий. Для видео- аналогичный принцип.

Посмотрим на конкурентов <a href="https://habr.com/ru/companies/oleg-bunin/articles/340976/">https://habr.com/ru/companies/oleg-bunin/articles/340976/</a> возьмем некоторые уже используемые решения.

Логикой управляет модуль Media Service.

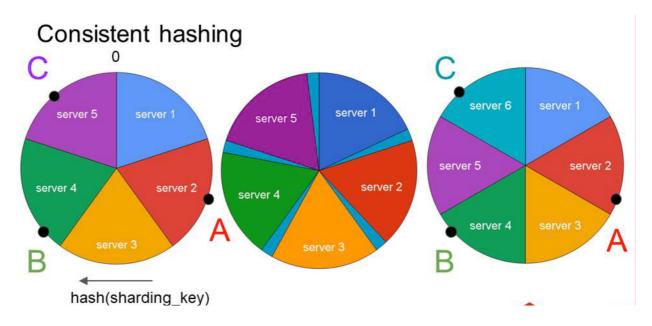
Фотографии хранятся в Storage Area Network.

Это большие SHD, которые ориентированы на хранение больших объемов данных. Они представляют собой полки с дисками, которые смонтированы на конечные отдающие машины по оптике. Т.о. мы имеем какой-то пул машин, достаточно небольшой, и эти SHD, которые прозрачны для нашей отдающей логики.

В теории можно использовать облако как альтернативу, но нужно прорабатывать вопрос со скоростью возврата фото/видео по запросу + возможные проблемы с доступностью.

У нашего сервиса специфика такая же, - человек регистрируется, заливает фотографию, далее начинает активно смотреть других людей, лайкать их, его активно показывают другим людям. Потом он находит себе пару или не находит пару, это уж как получится, и на какое-то время перестает пользоваться сервисом. В этот момент, когда он пользуется сервисом, его фотки очень горячие — они востребованы, их просматривает очень много людей. Как только он перестает это делать, достаточно быстро он выпадает из таких интенсивных показов другим людям, как были раньше, и его фотки практически не запрашиваются.

Т.е. у нас очень маленький горячий dataset. Но при этом за ним прямо очень много запросов. И решение тут - добавить кэш. Перед Storage Area Network добавляем слой mediascache. Это - кэширующий ргоху. Кэширующий слой представляет собой машины с быстрыми локальными дисками (SSD) Далее идет слой хранения, Caches layer, на котором у нас расположены кластера из пар машин, которые друг друга резервируют, асинхронно копируются файлы с одного на другой при любом изменении. Для распределения фотографий используется consistent hashing.



Кэш логически разделен на три слоя, это условно три директории в файловой системе:

- 1. Это буфер, куда попадают только что загруженные из ргоху фотографии.
- 2. Это горячий кэш, в котором хранятся активно запрашиваемые сейчас фотографии.
- 3. И холодный кэш, куда постепенно фотографии выталкиваются из горячего, когда к ним приходит меньше request'ов.

Управление кэшем реализовано в модуле Media Service. Используется двойная запись – в RAMDisk access.log и БД Redis. Указывается относительный путь до фото, которую он сейчас обслужил и раздел где она была обслужена. + hash пути в Redis. Т.е. там может быть написано «photo 1» и дальше или буфер, или горячий кэш, или холодный кэш. Также выполняется сопоставление с іd пользователя. Ведутся счетчики активно запрашиваемых фотографий, и они передвигаются в горячий кэш, где бы они ни лежали.

В среднем у пользователя в профиле находится 3 фотографии. Ограничим размер оригинального изображения до 1МБ. Остальные изображения ограничим следующими размерами:

размерами.	
Соотношение	Размер
640x800	100 КБ
320x400	40 КБ
172x216	15 КБ
84x106	5 КБ

Примерный вес всех фотографий:

 $(1 \text{ ME} + 100 \text{ KE} + 40 \text{ KE} + 15 \text{ KE} + 5 \text{ KE}) * 100*10**6 * 3 \approx 357.5*10**6 \text{ ME} \approx 358 \text{ TE}$ 

## Выбор СУБД

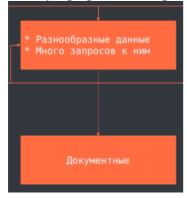
**Примечание:** если сложно со знаниями-спецами по конкретному виду БД, можно реализовывать через РСУБД, тот же Posgree позже определяясь по ситуации с нагрузкой и необходимостью перехода на что-то специфичное nosql из описаний ниже.

БД Users - Данные пользователей, информацию о фотографиях, чаты и сообщения будем хранить в PostgreSQL, как в наиболее надежной и функциональной реляционной БД. Кроме того РСУБД поддерживает ACID для обеспечения сохранности пользовательских данных.

Сессионные данные, свайпы, мэтчи, «последнюю» историю переписки Message\_last будем хранить в хранилище типа key-value, например - Redis из-за его высокой скорости работы. Также Redis поддерживает неблокирующую master-slave репликацию. Кроме того, такие хранилища легко поддаются горизонтальному масштабированию, имеют низкую латентность обращения к данным, лучше чем РСУБД справляются с длинными последовательностями данных. «Последняя история переписки» - например глубиной в 2-3 мес.

**Logs**, **Message**, **Notif** - колоночная БД, так как для логов операции чтения более частые чем запись, + для постов пользователя может обеспечиваться доступность и устойчивость к разделению. Подходят для хранения шаблонов уведомлений.

**Profile** Профили или анкеты тоже храним в документарной бд — это сокращенная версия основного профиля, содержит сокращённый набор полей — см описание полей ниже. Так как в сервисе кол-во операций чтения больше, чем записи, пользователи чаще просматривают анкеты, ищут, свайпят. Поэтому сокращенные анкеты можно хранить в документарной бд, создаются они сразу с основным профилем. А если нужно обновить что-то в них, такая модель хранения позволяет делать update, если в процессе появятся просадки по производительности то можно удалить старую структуру полностью и создать новую — чтобы не нагружать операцией update колоночную БД. Кроме того, в анкету-профиль подобраны данные, которые изменяются относительно редко.



### Типы и объемы данных

Примечание: Описаны основные модели данных для сокращения объема

Users – полная информация о пользователе

user_id	int
first_name	string(64)
last_name	string(64)
email	string(64)
biograph	string(512)
gender	string(1)
age	int
city	string(100)
education	string(128)
hobbies	string(512)

Размер записи одного пользователя

$$8 + 64 + 64 + 64 + 512 + 1 + 8 + 100 + 128 + 512 = 1461 \text{ B}$$

Исходя из статистики в 100 млн зарегистрированных пользователей:

1461 Б \* 100 \*10\*\*6 = 146,1 \* 10\*\*9 Б 
$$\approx$$
 146 ГБ

Profile – анкета, сокращенная информация о пользователе

Поле	Тип данных
user_id	int
first_name	string(64)
gender	string(1)
age	int
city	string(100)
education	string(128)

Размер записи одного пользователя

$$8 + 64 + 1 + 8 + 100 + 128 + 1 = 309 \text{ B}$$

Исходя из статистики в 100 млн зарегистрированных пользователей:

$$309 \text{ F} * 100 * 10 * * 6 = 30.9 * 10 * * 9 \text{ F} \approx 31 \text{ }\Gamma\text{F}$$

Session – сессионные данные

Поле	Тип данных
session_id	int
user_id	int
value	string(64)
token	string(512)
expires	datetime

Размер записи одной сессии

$$8 + 8 + 64 + 512 + 8 = 600 \text{ B}$$

Исходя из статистики в 100 млн зарегистрированных пользователей:

$$600 \text{ F} * 100 * 10 * * 6 = 60 * 10 * * 9 \text{ F} \approx 60 \text{ } \text{F}$$

# Swipes - свайпы

Поле	Тип данных
swip_id	int
user_src_id	int
user_trg_id	int
like	boolean

Размер таблицы для 1 свайпа:

$$8 + 8 + 8 + 1 = 25 \text{ B}$$

С учетом 0.4 млрд свайпов в день:

# Matches - мэтчи, сопоставления

Поле	Тип данных
swip_id	int
user_src_id	int
user_trg_id	int

Размер таблицы для 1 мэтча:

$$8 + 8 + 8 = 24 \text{ B}$$

С учетом 3 млн мэтчей в день:

## Message – сообщения пользователей

Поле	Тип данных
message_id	int
chat_id	int
user_id_from	int
user_id_to	int
content	string(1024)
updated	datetime
created	datetime

Примем среднюю длину сообщения равную 30 Б. Размер таблицы для 1 сообщения:

$$8 + 8 + 8 + 8 + 1024 + 8 + 8 = 1072 \text{ }$$

С учетом 42 млн сообщений в день:

#### Chat – чаты пользователей

Поле	Тип данных
message_id	int
user_id_1	int
user id 2	int

Размер записи для 1 чата:

$$8 + 8 + 8 = 24 \text{ B}$$

С учетом 2.1 млн чатов в день:

## Сервисы.

**Примечание**: Для всех сервисов предусмотрено многократное резервирование – обозначено как сдвоенные фигуры, слои – layer, фигуры с двойной рамкой. В некоторых сервисах для снижения плотности компоновки не указана БД logs, но ее наличие подразумевается.

**Firewalls** - блок безопасности сетевого-прикладного уровней. Фильтрация пакетов, проверка содержимого – загружаемых фото-видео. Защита от DDOS, хотя могут использоваться и внешние провайдеры для защиты от DDOS

**Auth Service** – обеспечивает аутентификацию-авторизацию пользователей, контроль сессий.

**Gateways layer** — уровень «умных» шлюзов-маршрутизаторов. Обеспечивает back-end for front-end. На этом уровне реализуется первичная балансировка трафика — классификация трафика по источнику web-mob, по гео-зонам. На уровне балансировщиков, например nginx, реализована функция cdn возврата статического контента.

Gateways обеспечивают формирование полной информации для разделов клиентского интерфейса, выполняют оркестрацию обращений к сервисам. Например, по client\_id из сессионных данных получают профиль, анкету клиента, мэтчи и сообщения, возвращая все это в соответствующий UI.

Между шлюзами предусмотрена очередь для постановки несрочных задач и снижения нагрузки на сервисы backend.

**Balancer layer** — второй уровень балансировки запросов от back-front уровня шлюзов к сервисам back-end. Представляет собой многократно резервированный пул балансировщиков распределяющий нагрузку на back-end. Может работать как реверсперенаправляя запросы сервисов back между друг-другом.

Работоспособность сервисов определяется через взаимный ping тип heartbeat.

Notifications service — сервис уведомлений, обеспечивает маршрутизацию уведомлений по внешним сервисам. Содержит шаблоны уведомлений, очереди уведомлений и worker — сервисы, вычитывающий очереди и взаимодействующие с внешними сервисами. Notifications получает события из message-broker, например Kafka, и формирует уведомления по приоритетам срочности или выполняет постановку в очередь рассылки. Может использоваться и для уведомления о работе сервисов путем рассылки уведомлений по событиям модуля мониторинга. Может взаимодействовать с User Service для получения контактов рассылки.

**ETL** – mvp0 реализация сервиса глубокой аналитики данных сервисов. Содержит DWH-систему обработки данных, систему архивного хранения данных Storage Area Network. Также взаимодействует с модулем ML для построения аналитических моделей. Данные получает из брокера сообщений, накапливает-обрабатывает в DWH и вытесняет после обработки в Storage Area Network.

**Message broker** – брокер сообщений, обеспечивает асинхронную обработку событий сервисов back и данных в топиках. Например Kafka.

**Monitoring** — сервис мониторинга, собирает статистику и события по работе из топиков брокера и логов сервисов. Сохраняет, формирует отображение через ELK и события уведомлений.

## Полный профиль пользователя

**User service** – реализует функции регистрации пользователя, хранения полных пользовательских данных, структура описана выше.

Также сервис реализует сохранение гео-данных пользователя, если от него было согласие на передачу геоданных из приложения или сайта. Сохраняется в БД для геоданных, например в PosGIS

В сервисе выполняется ведение черных списков пользователей, на основе дизлайков, жалоб, отметок в интерфейсе.

#### Анкеты пользователей.

**User profile** – реализует логику формирования данных для анкет пользователей. Является источником данных для сервисов мэтчинга, свайпа, поиска.

Сервис является источником «быстрых» анкет из документарной БД, рассмотренной выше. В сервисе предусмотрен кэш «горячих» анкет, которые запрашиваются наиболее часто. Ведется счетчик кол-ва запросов. Как только уровень запросов к анкете или активность пользователя в поиске, рейтинг падает — анкета удаляется из кэша. Активность пользователя можно узнавать из топика брокера сообщений (например Kafka) или из API сервиса поиска и сервиса рейтинга через балансировщик.

Если пользователь меняет данные анкеты, можно удалять существующую и создавать новую с изменениями, см выше в описании структуры данных.

## Поиск пользователей

**Search service** – реализует поиск. Для поиска по анкетам пользователей строятся индексы наиболее популярных запросов вида «отобрази всех объектов пола-возраста с

интересами» или «все объекты пола-возраста учившиеся в» или «все объекты полавозраста живущие в». При этом можно ввести ограничение на совсем общие запросы типа – отобрази всех мужчин или всех женщин, чтобы избежать парсинг, перебор базы. Также через Customer Dev можно исследовать аудиторию, анализировать логи поиска, выбирая в индекс популярные запросы.

Сервис поиска возвращает user\_id, далее gateway выполняет запрос анкеты, пользователь либо смотрит, либо выполняет запрос на контакт – мэтчинг. В случае взаимного мэтчинга возвращаются данные из полного профиля сервиса User.

Для поиска близких по интересам пользователей можно использовать QuadTree

Для хранения гео-данных пользователя используется специализированная БД для хранения геоданных, например PosGIS. В PostGIS для хранения точек есть отдельный тип Point, а также два базовых типа Geometry и Geography.

**Сервис Geohash** – используется для поиска точки на карте, или набора каких-то точек. Использует одноименный алгоритм geohash чтобы оптимально разбить карту на отдельные квадраты, каждому из которых задавать адрес. При этом большие квадраты разбиваются на более мелкие с постепенным увеличением адреса последних. Итоговый адрес ячейки записывается в виде строки. Чтобы найти точки поблизости, достаточно изучить ячейки с общим префиксом. При этом для безопасности пользователей точность размазана до нескольких сотен метров, чтобы избежать компрометации пользователей.

### Сервис рекомендаций.

Работает на основе ML/DS моделей, например классификации-кластеризации по региону, интересам, возрастному диапазону. Также ориентируется на информацию о поиске, мэтчинге, лайках пользователя, может использовать что-то типа <a href="https://github.com/jeffmli/TinderAutomation">https://github.com/jeffmli/TinderAutomation</a>

Через сервис User Profile получает данные о активных анкетах из «горячего» кэша, из сервиса Rating — лайки пользователей, из сервиса Users - информацию о черных списках.

## Сервис мэтчинга и свайпа.

Они объединены в один сервис, так как схожая модель данных и схожий принцип обработки этих данных.

Очереди используются для обработки мэтчинга и свайпа, например один пользователь свайпнул, другой стал неактивным, вышел из приложения — событие помещается в очередь, также формируется событие в брокер для сервиса уведомлений.

Активные свайпы хранятся в key-value бд, история свайпов и мэтчингов – в колоночной бд.

## Сервис рейтинга (лайков).

Сервис реализует учет отметок «лаков» на профилях пользователей и фото. Сохраняет в key-value БД, формируется событие в брокер для сервиса уведомлений. Событие «лафк» получает от сервисов в которых есть соответствующий элемент в UI, например из фото, видео, анкеты — получает асинхронно через топик брокера либо если будет нужно синхронное отображение и обработка, то через настройку маршрута в слое балансировщиков.

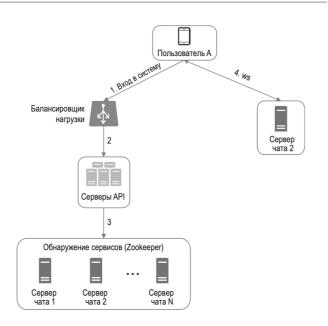
## Обработка сообщений.

**Message** – сервис реализует логику обработки сообщений, работу чата. Реализует механизм обнаружения сервисов чата, предлагая пользователю лучший для него в текущий момент сервис с учетом нагрузки, географического положения, емкости сервера. Может использовать решение Apache Zookeeper. Реализует маршрутизацию сообщений по чатам.

Websocket-chat-manager – обеспечивает взаимодействие по протоколу WebSocket. Совместно с Message выполняет синхронизацию чатов на устройствах пользователя. Online status checker – проверяет статус пользователя через отправку «пульса» запросасостояния клиентского подключения.

Для обновления информации по статусам, состоянию чатов, очередности сообщений используется очередь.

## Пример логики работы



- 1. Пользователь А отправляет мгновенное сообщение на сервер чата 1.
- 2. Сервер чата 1 получает ID сообщения из генератора идентификаторов.
- 3. Сервер чата 1 передает сообщение в очередь синхронизации сообщений.
- 4. Сообщение записывается в хранилище типа «ключ-значение».

## Стэк сервисов

Нагруженные сервисы back-end разрабатываются на Golang. MVP сервисов, модели данных, обработка логов – на Python Протоколы взаимодействий grpc, rest.

Front-end: JS/React, моб клиенты на соответствующем стэке типа Swift/Kotlin.

### Общая схема сервиса

