# **Proximity Service**

### Goals

•	Estimating System Usage	
	☐ Throughput (QPS for read and write queries)	
	☐ Expected Latency in the System (Read/Write Queries)	
	☐ Read/Write ratio	
	☐ Traffic Estimates	
	☐ Storage Estimates	
	☐ Memory Estimates	
•	High-Level Design	
	☐ Clear Requirements for Latency and Throughput	
	☐ Consistency vs. Availability	
	☐ API for Read/Write Scenarios of Key Components	
	☐ Database schema	
	☐ Key Algorithms Utilized	
•	Deep dive	
	☐ Algorithm Scaling	
	☐ Scaling Individual Components	
	☐ Reason for Choosing and Usage Patterns of the Following Components	

### **Ideations**

먼저 문제의 요구사항을 나열해 보자.

- 사용자 위치와 반경을 기준으로 사업장 목록 반환
- 사업장 정보 읽기 (요청의 대부분)
- 사업장 정보 수정 (비 실시간 반영)

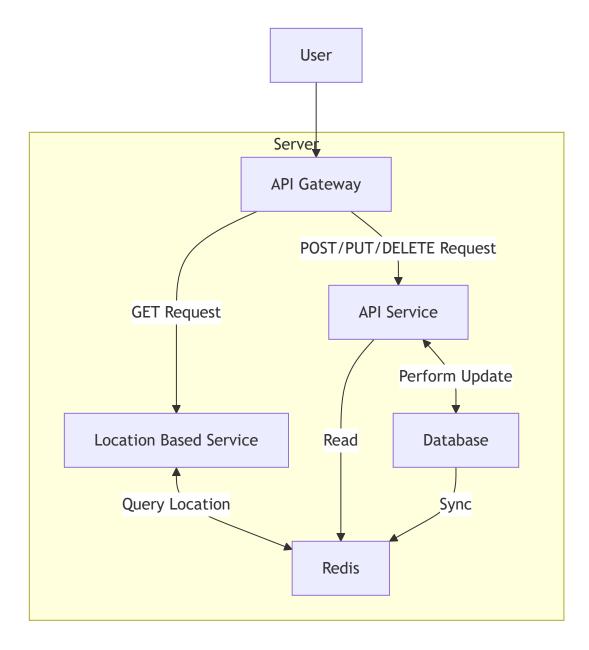
일단 책에서는 DAU를 100M , 사업장 수는 200M 로 가정하고 사용자가 하루에 5회 검색을 시도한다고 가정해  ${
m QPS}=(100M imes5)/(60 imes60 imes24)$  (pprox5K) 라고 두었다.

먼저 위치 기반 서비스에서는 위치를 어떻게 다룰것이냐가 가장 중요하다. 이 서비스에서 대부분의 요청은  $f(Loc,Range)=\{Loc_i\mid \mathrm{dist}(Loc,Loc_i)\leq Range\}$  이기 때문이다. 때문에 이를 저장하고 빠르게 탐색할 수 있는 알고리즘이 어떻게 보면 핵심이다. 하지만 우리가 목표로 하는 **대규모 시스템** 

**설계**의 관점에서는 이를 어떻게 규모의 확장을 가능하게 하는지에 초점을 맞춰야 한다. 저장된 데이터에서 빠르게 검색이 가능하고. 적당한 크기로 저장될 수 있다면 나머지는 크게 중요하지 않다.

책에서는 2차원 검색, 균등 격자, Geohash, quadtree, Google S2, R-tree 등을 소개하고 있다. 여기서 가장 쉽고 적당한 규모의 서비스에서 간단하게 구현할 수 있는 Geohash를 사용한다. 이러한 위치 색인 구현의 주안점은 작은 영역으로 분할하여 빠르게 검색할 수 있도록 만드는것으로 큰 차이가 없고, 추후에 색인 알고리즘이 병목이 되어 변경이 필요하다면 잘 알려진 방법으로의 개선은 크게 어렵지 않기 때문이다.

시작에 앞서 주어진 제약 사항을 기반으로, 간략한 전체 서비스 구성을 그려보자. 유저는 API Gateway 를 통해 서비스에 접근하며, 위치 정보는 자주 업데이트 될 필요가 없으니, 위치 정보 요청은 자주 업데이트 될 필요없고 대부분 요청이 읽기임으로, GET 요청은 Location Based Service 를 통해 Redis 캐시에서 정보를 읽어올 수 있을 것이다. 사업장 정보등을 수정해야하는 POST/PUT/DELETE 요청은 API Service를 통해 Database에 접근할 것이며 이는 주기적으로 Redis와 동기화 될 것이다.



## **Estimating System Usage**

이제 아래의 질문에 대한 답을 찾아보자.

- ✓ Throughput (QPS for read and write queries)
  - $\circ$  우리는  $\mathrm{QPS} = 5K$ 를 가정하고 있다.
- Expected Latency in the System (Read/Write Queries)
  - 우리는 99%의 요청이 100ms 이내로 처리되어야 한다고 가정하자.
  - 。 이를 위해 우리는 읽기 요청에 대해 Redis를 사용할 것이다. Redis는 대부분의 요청을 1ms 이 내로 처리할 수 있다.
- ✓ Read/Write ratio
  - 사업장이 한달에 한번 정보 요청을 한다고 가정해보자.
  - $\circ$  이 경우 Write QPS =  $200M/(60 \times 60 \times 24 \times 30) \approx 0.2K$  이다.
  - $\circ$  따라서 Read/Write ratio =5K/0.2K=25
- ✓ Traffic Estimates
  - $\circ$  Traffic = QPS  $\times$  (Request + Response)
  - Request 에는 사용자의 현재 위치 정보, 탐색 범위가 포함된다. 위치 정보는 위도 경도 형태로 요청될 것이다.
  - o 아래와 같은 Request payload 를 생각해 볼 수 있고 Request payload size 는 넉넉히 100bytes 가정할 수 있다.

```
{
    "location": {
        "latitude": 37.123456,
        "longitude": 127.123456,
        "range": 5000,
    }
}
```

- Response 에는 사업장 정보가 포함된다. 이를 paging하여 전송할 수 있다.
- paing으로 50개의 사업장 정보를 전송한다고 가정하면, Response payload size 는 넉넉히 10KB로 가정할 수 있다.

- $\circ$  따라서  $\mathrm{Traffic} = (\mathrm{QPS} = 5K) imes ((\mathrm{Request} = 100B) + (\mathrm{Response} = 10KB)) pprox 400\mathrm{Mbps} pprox 50\mathrm{MB/s}$
- 이는 크게 부담이 되지 않는다. 이후에는 CDN을 통해 확장이 가능하다.

#### Storage Estimates

- 사업장 정보는 대략 1KB로 가정할 수 있다.
- 사업자 정보는 RDBMS에 저장될 것이다. 데이터 예시는 아래와 같다.

```
"name": "Starbucks",
   "location": {
        "latitude": 37.123456,
        "longitude": 127.123456,
},
   "description": "The best coffee in the world",
   "phone": "010-1234-5678",
   "email": "admin@starbucks.com",
   "website": "https://starbucks.com",
}
```

- $\circ$  따라서  $\mathrm{Storage} = 200M imes 1KB pprox 200GB$
- 이는 서비스가 10배 성장함을 고려해도 서비스 확장 전까지 단일 데이터 베이스로 유지 가능하다.
   이후에는 샤딩이나 파티셔닝을 통해 확장이 가능하다.

#### Memory Estimates

- 。 Redis는 대략 5KB의 메모리를 사용한다고 가정하자.
- $\circ$  따라서  $\mathrm{Memory} = 5K imes 5KB pprox 25MB$
- 이는 단일 Redis 인스턴스로 충분하다. 이후에는 필요에 따라 Redis 클러스터를 통해 확장이 가능하다.

살펴보면 서비스 운영으로 꽤 이상적인 수치를 가정했음에도 불구하고, 대부분의 경우에는 단일 인스턴 스로 수용 가능함을 알 수 있었다.

## **High-Level Design**

물론 우리는 이 서비스가 엄청난 성공을 이뤄 크게 성장해서 확장해야할 때를 대비할 수 있어야 한다!

- Clear Requirements for Latency and Throughput
  - 가정한 부분과 구체화 시킬 수 있는 부분을 다시 확인해보자.
    - Throughput
      - DAU: 100M
      - 사업장 수: 200M
      - 사용자가 하루에 5회 검색을 시도한다고 가정.
      - 사업장이 한달에 한번 정보 요청을 한다고 가정.
      - Read QPS =  $(100M \times 5)/(60 \times 60 \times 24) \approx 5K$
      - Write QPS =  $200M/(60 \times 60 \times 24 \times 30) \approx 0.2K$
      - QPS  $\approx 5K$
      - Read/Write ratio = 5K/0.2K = 25
    - Payload size:
      - Read Request payload size: 100B
        - 사용자의 현재 위치 정보, 탐색 범위가 포함된다.
      - lacktriangle Read Response payload size: 10KB
        - 사업장 정보의 목록을 paging하여 전송한다.
      - Write Request payload size: 1KB
        - 사업장 정보를 수정하는 요청의 크기
    - lacktriangledown Traffic: 50MB/s
      - Traffic = (Read QPS = 5K) × ((Request = 100B) + (Response = 10KB)) + (Write QPS = 0.2K × (Write Request = 1KB)) ≈  $400 \text{Mbps} \approx 50 \text{MB/s}$
    - Storage: 200*GB* 
      - ullet Size of single business info: 1KB
      - Storage =  $200M \times 1KB \approx 200GB$
    - Memory: 25MB
      - ullet Size of single business info in Redis: 5KB
      - Memory =  $(QPS = 5K) \times 5KB \approx 25MB$
  - 。 피크 타임에 100배의 요청이 발생한다고 가정해보자.
    - Peak QPS =  $100 \times 5K = 500K$
    - Peak Traffic =  $50MB/s \times 100 = 5GB/s$

• Peak Memory =  $25MB \times 100 = 2.5GB$ 

#### Consistency vs. Availability

- 이 서비스는 사업장 정보가 실시간으로 업데이트 될 필요가 없고, 지연된 사업장 정보가 크게
   영향을 끼치지 않을 수 있다.
- 따라서 이 서비스는 가용성에 중점을 둬야 한다.
- ∘ failover를 위해 Redis와 RDBMS에 대한 백업을 유지해야 한다.
- replication 및 sharding을 통해 가용성을 높일 수 있다.

#### API for Read/Write Scenarios of Key Components

- API Gateway를 통해 사용자는 위치 정보를 기반으로 사업장 정보를 요청할 수 있다.
- Location Based Service는 Redis를 통해 위치 정보를 읽어올 수 있다.
- API Service는 RDBMS를 통해 사업장 정보를 읽고 쓸 수 있다.
- API Service는 주기적으로 Redis와 동기화를 수행한다.
- API Service는 CRUD API를 제공한다.
  - Create: POST /businesses
     Read: GET /businesses/:id
     Update: PUT /businesses/:id
     Delete: DELETE /businesses/:id
- Location Based Service는 위치 정보를 기반으로 사업장 정보를 읽어올 수 있다.
  - GET /businesses?latitude=37.123456&longitude=127.123456&range=5000

#### Database schema

FROM stores

LIMIT 10;

• RDBMS에서 아래의 스키마를 사용할 수 있다.

```
CREATE TABLE businesses (
   id INT AUTO INCREMENT PRIMARY KEY,
   name VARCHAR(255) NOT NULL,
                                   -- Store name
                                    -- Optional address field
   address VARCHAR(255),
   geohash VARCHAR(12) NOT NULL,
                                   -- Geohash of the store location (e.g., level 8 or
   latitude DECIMAL(10, 7) NOT NULL, -- Latitude for exact positioning
   longitude DECIMAL(10, 7) NOT NULL, -- Longitude for exact positioning
   other info JSON,
                                     -- Optional JSON field for additional store info
   INDEX idx geohash (geohash) -- Index on geohash for fast querying
);
。 아래와 같이 요청할 수 있다.
SELECT *
```

-- Limit results as needed

WHERE geohash LIKE 'u4pruyd%' -- 'u4pruyd' is an example geohash prefix

 $\circ$  아래와 같이 크기를 가지고 있으므로 위에서 가정한 1KB의 크기는 충분하다.

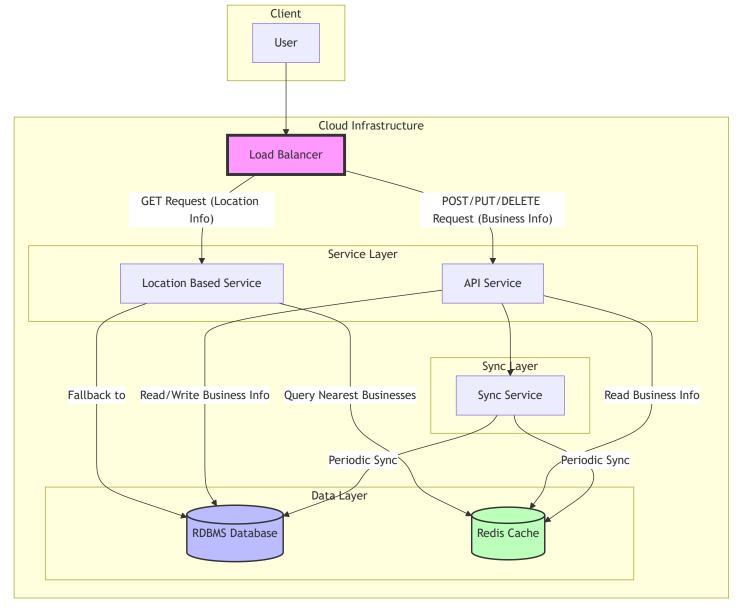
Component	Estimated Size (Bytes)
id	4
name	up to 255
address	up to 255
geohash	13 (12 characters + length byte)
latitude	5
longitude	5
other_info (JSON)	Up to 5000
Total (without indexes)	up to 5587 bytes
Index overhead	~200 - 300
Total with Indexes	up to 5887 bytes

#### Key Algorithms Utilized

■ Geohash를 사용하여 위치 정보를 색인화하고 빠르게 검색할 수 있다.

# **Deep dive**

먼저 처음 제시한 구조를 살펴보면 아래와 같다.



이 구조도 충분하지만 우리는 더 나아가서 서비스를 더 세분화하고, 지역별로 서비스를 분리하여 확장성을 높일 수 있다.

- RDBMS sharding 및 replication
  - 。 Geohash 기반으로 데이터를 색인화하고, 지역별로 데이터를 분리하여 저장할 수 있다.
  - 각 샤드에 특정 지리적 지역 관련 데이터를 저장하여 데이터베이스의 부하를 분산할 수 있다.
  - 샤드 키로 Geohash의 prefix를 사용할 수 있다.
  - 。 분산 쿼리를 활용해 샤드 간 데이터를 조인할 수 있다.
  - 각 샤드에 대해 복제본을 유지하여 가용성을 높일 수 있다.
- Redis sharding 및 replication
  - 。 Redis 클러스터 또한 지역별로 배포하여 데이터를 분산할 수 있다.
- API 서버 kubernetes 클러스터
  - 。 API 서버를 kubernetes 클러스터로 배포하여 확장성을 높일 수 있다.
  - 각 지역별로 API 서버를 배포하여 지역별로 서비스를 제공할 수 있다.

- Pod 자동 확장: CPU 사용량이 높아지면 각 서비스 수요에 따라 자동으로 Pod를 확장할 수 있다.
- 。 로드밸런서: 지역 로드 밸런서를 활용하여 지리적 근접성에 따라 사용자를 서비스에 연결할 수 있다.

#### • 알고리즘

◦ PostGIS for Postgres: 지리적 데이터를 저장하고 쿼리할 수 있는 Postgres 확장을 사용할 수 있다.

#### • 데이터 동기화

- Sync Service를 통해 Redis와 RDBMS 간 데이터를 주기적으로 동기화할 수 있다.
- 데이터 동기화는 지역별로 분리하여 수행할 수 있다.
- 글로벌 동기화 필요 없이 단일 지역 내의 최신 상태 유지에만 중점을 둘 수 있다.

