# 5

## 231112 15장. 구글 드라이브 설계

## ▼ 문제 이해 및 설계 범위 확정

#### 기증적 요구사항

- 파일 추가
  - ∘ 가장 쉬운 방법은 구글 드라이브 안으로 drag-and-drop
- 파일 다운로드
- 여러 단말에 파일 동기화
  - 。 한 단말에서 파일 추가 시 다른 단말에도 자동으로 동기화
- 파일 갱신 이력 조회
- 파일 공유
- 파일이 편집되거나 삭제되거나 새롭게 공유되었을 때 알림 표시

#### 비기능적 요구사항

- 안정성
  - 。 저장소 시스템에서 안정성은 매우 중요
  - 。 데이터 손실 발생하면 안됨
- 빠른 동기화 속도
- 네트워크 대역폭
  - 。 너무 많이 사용하면 사용자 불편 초래
- 규모 확장성
  - 아주 많은 양의 트래픽도 처리 가능해야 함
- 높은 가용성

일부 서버에 장애가 발생하거나, 느려지거나, 네트워크 일부가 끊겨도 시스템은 계속 사용 가능해야 함

#### 개략적 추정치

- 가입 사용자 오천만명, 천만 명의 DAU
- 모든 사용자에게 10GB의 무료 저장공간 할당
- 매일 각 사용자가 평균 2개의 파일을 업로드한다고 가정하고 각 파일의 평균 크기는 약 500KB
- 읽기:쓰기 비율은 1:1
- 필요한 저장공간 총량 = 오천만 사용자 \* 10GB = 500페타바이트(Petabyte)
- 업로드 API QPS = 천만 사용자 \* 2회 업로드 / 24시간 / 3600초 = 약 240
- 최대 QPS = OPS \* 2 = 480

## ▼ 개략적 설계안 제시 및 동의 구하기

#### ▼ 서버

- 1. 파일을 올리고 다운로드 하는 과정을 처리할 웹 서버
- 2. 사용자 데이터, 로그인 정보, 파일 정보 등의 메타데이터를 보관할 데이터베이스
- 3. 파일을 저장할 저장소 시스템
  - 파일 저장을 위해 1TB의 공간을 사용할 것

#### ▼ API

#### 파일 업로드 API

- 단순 업로드
  - 。 파일 크기가 작을 때 사용
- 이어 올리기
  - 파일 사이즈가 크고 네트워크 문제로 업로드가 중단될 가능성이 높다고 생각 되면 사용함
  - ㅇ 절차
    - 1. 이어 올리기 URL을 받기 위한 최초 요청 전송
    - 2. 데이터를 업로드하고 업로드 상태 모니터링
    - 3. 업로드에 장애가 발생하면 장애 발생시점부터 업로드를 재시작

#### 파일 다운로드 API

```
{
    "path": "/recipes/soup/best_soup.txt"
}
// path - 다운로드할 파일의 경로
```

#### 파일 갱신 히스토리 제공 API

```
{
    "path": "/recipes/soup/best_soup.txt",
    "limit": 20
}

// path - 갱신 히스토리를 가져올 파일의 경로
// limit - 히스토리 길이의 최대치
```

- 모든 API는 사용자 인증을 필요로 함
- HTTPS 프로토콜을 사용해야 함
- SSL을 지원하는 프로토콜을 이용하는 이유
  - 。 클라이언트와 백엔드 서버가 주고받는 데이터를 보호하기 위해

### ▼ 한 대 서버의 제약 극복

업로드되는 파일이 많아지다 보면 파일 시스템이 가득 차게 됨

- 샤딩
- 아마존 S3
  - 넷플릭스, 에어비엔비 같은 시장 주도 기업들이 많이 상요함

- 업계 최고 수준의 규모 확장성, 가용성, 보안, 성능을 제공하는 객체 저장소 서비스
- 。 다중화 지원
  - 같은 지역 안에서 다중화 가능
  - 여러 지역에 걸쳐 다중화 가능
    - 데이터 손실을 막고 가용성을 최대한 보장할 수 있음

#### • 로드밸런서

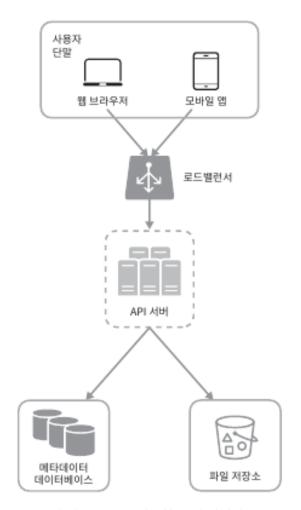
- 네트워크 트래픽을 분산
- 。 웹 서버에 장애가 발생하면 자동으로 해당 서버를 우회

#### • 웹 서버

- 로드밸런스를 추가하면 더 많은 웹 서버를 손쉽게 추가 가능
- 。 트래픽이 폭증해도 쉽게 대응 가능
- 메타데이터 데이터베이스
  - 。 데이터베이스를 파일 저장 서버에서 분리하여 SPOF를 회피함
  - 다중화 및 샤딩 정책을 적용하여 가용성과 규모 확정성 요구사항에 대응

#### • 파일 저장소

 S3를 파일 저장소로 사용하고 가용성과 데이터 무손실을 보장하기 위해 두 개 이상의 지역에 데이터를 다중화함



위 내용을 모두 적용한 수정 설계안

## ▼ 동기화 충돌

#### 두 명 이상의 사용자가 같은 파일이나 폴더를 동시에 업데이트 하려고 할 때

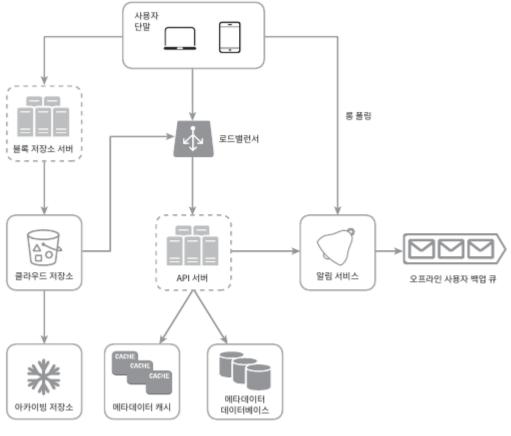
먼저 처리되는 변경 → 성공

나중에 처리되는 변경 → 충돌 발생

#### 충돌이 발생한 파일에 대한 처리 방법

- 1. 두 파일을 하나로 합치기
- 2. 둘 중 하나를 다른 파일로 대체하기
- ⇒ 시스템에 맞게 결정하기

## ▼ 개략적 설계안



개략적 설계안

#### • 사용자 단말

- 。 사용자가 이용하는 웹브라우저나 모바일 앱 등의 클라이언트
- 블록 저장소 서버(= 블록 수준 저장소)
  - 。 파일 블록을 클라우드 저장소에 업로드하는 서버
  - 。 클라우드 환경에서 데이터 파일을 저장하는 기술
  - 파일을 여러 개의 블록으로 나누어 저장하며 각 블록에는 고유한 해시값이 할당됨
  - 。 해시값은 메타데이터 데이터베이스에 저장
  - ∘ 각 블록은 독립적인 객체로 취급되면 클라우드 저장소(S3)에 보관됨
- 클라우드 저장소
  - 。 파일은 블록 단위로 나눠져 클라우드 저장소에 보관
- 아카이빙 저장소

- 。 오랫동안 사용되지 않은 비활성 데이터를 저장하기 위한 컴퓨터 시스템
- 로드밸런서
- API 서버
  - 。 파일 업로드 외에 거의 모든 것을 담당하는 서버
  - 사용자 인증, 사용자 프로파일 관리, 파일 메타데이터 갱신 등에 사용
- 메타데이터 데이터베이스
  - 사용자, 파일, 블록, 버전 등의 메타데이터 정보를 관리
  - 。 실제 파일은 클라우드에 보관
- 메타데이터 캐시
  - 。 자주 쓰이는 메타데이터는 캐싱
- 알림 서비스
  - 특정 이벤트가 발생했음을 클라이언트에게 알리는 L데 쓰이는 sub/pub 프로토콜 기반 시스템
- 오프라인 사용자 백업 큐
  - 클라이언트가 접속 중이 아니라서 파일의 최신 상태를 확인할 수 없을 때는 해당 정보를 이 큐에 두어 나중에 클라이언트가 접속했을 때 동기화될 수 있 도록 함

## ▼ 상세 설계

## ▼ 블록 저장소 서버

정기적으로 갱신되는 큰 파일들을 업데이트가 일어날 때마다 전체 파일을 서버로 보내면 네트워크 대역폭을 많이 잡아먹게 됨

#### 최적화 방법

- 델타 동기화
  - 。 파일이 수정되면 전체 파일 대신 수정이 일어난 블록만 동기화
- 압축
  - 。 블록 단위로 압축해 두면 데이터 크기를 많이 줄일 수 있음
  - 。 압축 알고리즘은 파일 유형에 따라 지정

#### 블록 저장소 서버는 파일 업로드에 관계된 힘든 일을 처리하는 컴포넌트

- 블록 저장소 서버는 클라이언트가 보낸 파일을 블록 단위로 나눠야 함
- 각 블록에 압축 알고리즘을 적용하고 암호화까지 해야 함
- 전체 파일을 저장소 시스템으로 보내는 대신 수정된 블록만 전송해야 함

#### 동작법

- 1. 주어진 파일을 작은 블록들로 분할
- 2. 각 블록을 압축
- 3. 암호화
- 4. 클라우드 저장소 전송

#### ▼ 높은 일관성 요구사항

강한 일관성 모델을 기본으로 지원해야 함

- ⇒ 같은 파일이 단말이나 사용자에 따라 다르게 보이는 것은 허용할 수 없음
- ⇒ 메타데이터 캐시와 데이터베이스 계층에도 같은 원칙이 적용되어야 함

#### 메모리 캐시

- 보통 최종 일관성 모델을 지원
- 캐시에 보관된 사본과 데이터베이스에 있는 원본이 일치
- 데이터베이스에 보관된 원본에 변경이 발생하면 캐시에 있는 사본을 무효화함

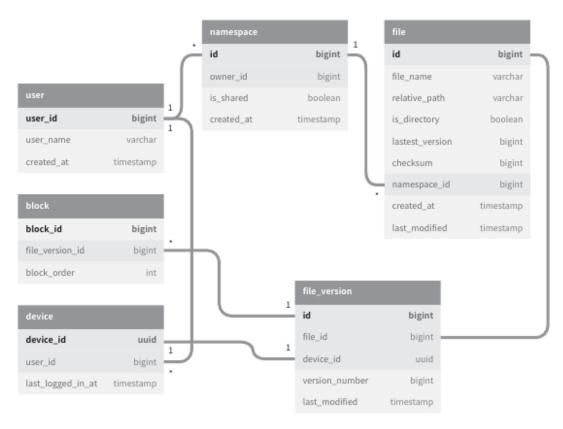
#### 관계형 데이터베이스

• ACID를 보장하기 때문에 강한 일관성 보장하기 쉬움

#### NoSql

• ACID를 지원하지 않기 때문에 동기화 로직 안에 프로그램해 넣어야 함

#### ▼ 메타데이터 데이터베이스



스키마 설계안

#### user

○ 이름, 이메일, 프로파일 사진 등 사용자에 관계된 기본적 정보들이 보관

#### device

- 。 단말 정보가 보관됨
- 。 push\_id → 모바일 푸시 알림을 보내고 받기 위한 것
- 한 사용자가 여러 대의 단말을 가질 수 있음에 유의

#### namespace

。 사용자의 루트 디렉터리 정보가 보관됨

#### • file

。 파일의 최신 정보가 보관됨

#### file version

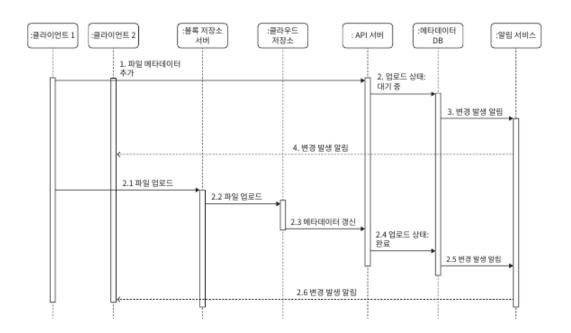
- 。 파일의 갱신 이력이 보관되는 테이블
- 。 읽기 전용
- 。 갱신 이력이 훼손되는 것을 막기 위해

#### block

- 。 파일 블록에 대한 정보를 보관하는 테이블
- 특정 버전의 파일은 파일 블록을 올바른 순서로 조합하기만 하면 복원 가능

#### ▼ 업로드 절차

#### 두 개 요청이 병렬적으로 전송된 상황



- 파일 메타데이터 추가
  - 1. 클라이언트 1이 새 파일의 메타데이터를 추가하기 위한 요청 전송
  - 2. 새 파일의 메타데이터를 데이터베이스에 저장하고 업로드 상태를 대기중으로 변경
  - 3. 새 파일이 추가되었음을 알림 서비스에 통지
  - 4. 알림 서비스는 관련된 클라이언트(클라이언트 2)에게 파일이 업로드되고 있음을 알림
- 파일을 클라우드 저장소에 업로드
  - 1. 클라이언트 1이 파일을 블록 저장소 서버에 업로드
  - 2. 블록 저장소 서버는 파일을 블록 단위로 쪼갠 다음 압축하고 암호화 한 다음 에 클라우드 저장소에 전송
  - 3. 업로드가 끝나면 클라우드 스토리지는 완료 콜백을 호출
  - 4. 콜백 호출은 API 서버로 전송됨

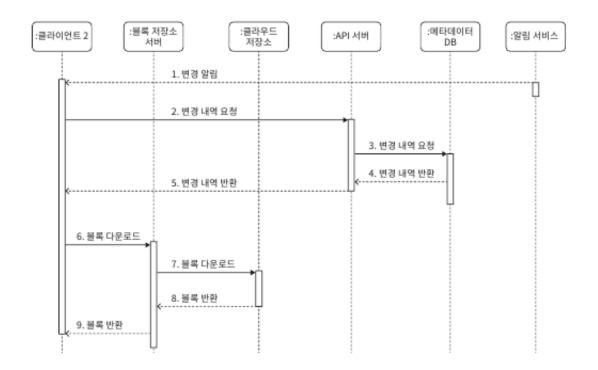
- 5. 메타데이터 DB에 기록된 해당 파일의 상태를 완료로 변경
- 6. 알림 서비스에 파일 업로드가 끝났음을 통지
- 7. 알림 서비스는 관련된 클라이언트에게 파일 업로드가 끝났음을 알림

#### ▼ 다운로드 절차

파일이 새로 추가되거나 편집되면 자동으로 시작됨

#### 다른 클라이언트가 파일을 편집하거나 추가했다는 사실을 감지하는 방법

- 클라이언트 A가 접속 중이고 다른 클라이언트가 파일을 변경하면 알림 서비스가 클라이언트 A에게 변경이 발생했으니 새 버전을 끌어가야 한다고 알림
- 클라이언트 A가 네트워크에 연결된 상태가 아닐 경우에는 데이터는 캐시에 보관될 것이고 해당 클라이언트의 상태가 접속 중으로 바뀌면 그때 해당 클라이언트는 새 버전을 가져갈 것



- 1. 알림 서비스가 클라이언트 2에게 누군가 파일을 변경했음을 알림
- 2. 알림을 확인한 클라이언트 2는 새로운 메타데이터를 요청
- 3. API 서버는 메타데이터 데이터베이스에게 새 메타데이터를 요청
- 4. API 서버에게 새 메타데이터가 반환됨

- 5. 클라이언트 2에게 새 메타데이터가 반환됨
- 6. 클라이언트 2는 새 메타데이터를 받는 즉시 블록 다운로드 요청 전송
- 7. 블록 저장소 서버는 클라우드 저장소에서 블록 다운로드
- 8. 클라우드 저장소는 블록 서버에 요청된 블록 반환
- 9. 블록 저장소 서버는 클라이언트에게 요청된 블록 반환
- 10. 클라이언트 2는 전송된 블록을 사용하여 파일 재구성

#### ▼ 알림 서비스

#### 알림 서비스의 목적

 파일의 일관성을 유지하기 위해, 클라이언트는 로콜에서 파일이 수정되었음을 감지하는 순간 다른 클라이언트에 그 사실을 알려서 충돌 가능성을 줄여야 함

#### 이벤트 데이터를 클라이언트들로 보내는 서비스

- 롱 폴링
  - 。 드롭박스가 이 방식을 채택
  - 。 이번 설계안에서 채택
    - 양방향 통신이 필요하지 않음
    - 알림을 많이 보내지 않음
    - 각 클라이언트는 알림 서버와 롱 폴링용 연경을 유지하다가 특정 파일에 대한 변경을 감지하면 해당 연결을 끊고, 클라이언트는 메타데이터 서버와 연결해 파일의 최신 내역을 다운로드 해야 함
    - 다운로드 작업이 끝났거나 연결 타임아웃 시간에 도달한 경우에는 즉시 새 요청을 보내어 롱 폴링 연결을 복원하고 유지해야 함
- 웹소켓
  - 。 클라이어느와 서버 사이에 지속적인 통신 채널을 제공
  - 。 양방향 통신 가능

## ▼ 저장소 공간 절약

파일 갱신 이력을 보존하고 안정성을 보장하기 위해서는 파일의 여러 버전을 여러 데이터센터에 보관할 필요가 있는데 모든 버전을 자주 백업하게 되면 저장용량이 너무빨리 소진될 가능성이 있음

- 중복 제거
  - 。 중복된 파일 블록을 계정 차원에서 제거하는 방법
  - 。 해시값 비교
- 지능적 백업 전략 도입
  - ㅇ 한도 설정
    - 보관해야 하는 파일 버전 개수에 상한을 두는 것
    - 상한에 도달하면 제일 오래된 버전은 버림
  - 。 중요한 버전만 보관
    - 불필요한 버전과 사본이 만들어지는 것을 피하려면 그 가운데 중요한 것 만 골라내야 함
- 자주 쓰이지 않는 데이터는 아카이빙 저장소로 이관

#### ▼ 장애 처리

- 로드밸런서 장애
  - 。 로드 밸런서끼리는 보통 박동 신호를 주기적으로 보내서 상태를 보니터링함
  - 일정 시간동안 박동 신호에 응답하지 않은 로드밸런서는 장애가 발생한 것으로 간주함
- 블록 저장소 서버 장애
  - 블록 저장소 서버에 장애가 발행하였다면 다른 서버가 미완료 상태 또는 대기 상태인 작업을 이어받아야 함
- 클라우드 저장소 장애
  - S3 버킷은 여러 지역에 다중화할 수 있으므로, 한 지역에서 장애가 발생하였다면 다른 지역에서 파일을 가져오면 됨
- API 서버 장애
  - 。 API 서버들은 무상태 서버
  - 로드밸런서는 API 서버에 장애가 발생하면 트래픽을 해당 서버로 보내지 ○
     낳음으로써 장애 서버를 격리할 것
- 메타데이터 캐시 장애
  - 。 메타데이터 캐시 서버도 다중화
  - 한 노드에 장애가 생겨도 다른 노드에서 데이터를 가져올 수 있음

- 。 장애가 발생한 서버는 새 서버로 교체하면 됨
- 메타데이터 데이터베이스 장애
  - 。 주 데이터베이스 서버 장애
    - 부 데이터베이스 서버 가운데 하나를 주 데이터베이스 서버로 바꾸고,부 데이터베이스 서버를 새로 하나 추가함
  - 。 부 데이터베이스 서버 장애
    - 다른 부 데이터베이스 서버가 읽기 연산을 처리하도록 하고 그동안 서버 는 새 것으로 교체함
- 알림 서비스 장애
  - 。 접속 중인 모든 사용자는 알림 서버와 롱 폴링 연결을 하나씩 유지함
  - 。 알림 서비스는 많은 사용자와의 연결을 유지하고 관리해야 함
  - 한 대 서버에 장애가 발생하면 백만 명 이상의 사용자가 롱 폴링 연결을 다시 만들어야 함
  - 주의할 것은 한 대 서버로 백만 개 이상의 접속을 유지하는 것은 가능하지만,동시에 백만 개 접속을 시작하는 것은 불가능
  - ⇒ 롱 폴링 연결을 복구하는 것은 상대적으로 느릴 수 있음
- 오프라인 사용자 백업 큐 장애
  - 。 다중화해 두어야 함
  - 큐에 장애가 발생하면 구독 중인 클라이언트들은 백업 큐로 구독 관계를 재 설정해야 할 것

## ▼ 마무리

#### 이번 설계안의 큰 부분들

- 파일의 메타데이터를 관리
- 파일 동기화를 처리
- 알림 서비스
  - 。 두 부분과 병존하는 또 하나의 중요 컴포넌트
  - 롱 폴링을 사용하여 클라이언트로 하여금 파일의 상태를 최신으로 유지할 수 있 도록 함

#### ex) 블록 저장소 서버를 거치지 않고 파일을 클라우드 저장소에 직접 업로드

- 파일 전송을 클라우드 저장소로 직접 하면 되기 때문에 업로드 시간이 빨라질 수 있음
- 분할, 압축, 암호화 로직을 클라이언트에 두어야 하기 때문에 플랫폼별로 따로 구현 해야 함
- 클라이언트가 해킹 당할 가능성이 있기 때문에 암호화 로직을 클라이언트 안에 두는 것은 적절치 않은 선택일 수도 있음

#### 접속 상태를 관리하는 로직을 별도 서비스로 옮기기

• 관련 로직을 알림 서비스에서 분리해 내면 다른 서비스에서도 쉽게 활용할 수 있음

## ▼ 토론

충돌이 발생한 파일에 대한 처리 방법이 두가지 있는데 어떤 경우에 각각 써야 하는지

- 1. 두 파일을 하나로 합치기
- 2. 둘 중 하나를 다른 파일로 대체하기

#### 구글 스프레드시트

- 1. 두 파일을 하나로 합치는 경우:
  - 상황: 여러 사용자가 동시에 문서를 편집할 때 충돌이 발생한 경우.
  - **예시:** Google Docs에서 동시에 편집 중인 두 사용자의 변경 사항을 문서 하나로 통합하는 경우. 각 변경 사항을 비교하고 합병하여 최종 문서를 생성.
- 2. 둘 중 하나를 다른 파일로 대체하는 경우:
  - 상황: 두 사용자가 동일한 부분을 수정하거나 경쟁적인 변경이 있을 때.
  - **예시:** Dropbox에서 동일한 파일을 동시에 수정한 경우, 최신 버전을 선택하고 다른 사용자의 변경 사항을 덮어씌우는 방식으로 충돌을 해결.