# S3와 유사한 객체 저장소



#### S3란?

AWS가 제공하는 RESTful API 기반 인터페이스로 이용 가능한 객체 저장소

# 저장소 시스템 101

# 블록 저장소 vs 파일 저장소 vs 객체 저장소

## 블록 저장소

HDD나 SSD처럼 <mark>서버에 물리적으로 연결되는 형태</mark>의 드라이브 원시 블록을 서버에 볼륨 형태로 제공한다. 가장 유연하고 융통성이 높은 저장소

#### 파일 저장소

블록 저장소 위에 구현되는 더 높은 수준의 추상화를 제공하는 저장소 데이터는 계층적으로 구성되는 디렉터리 안에 보관된다.

<mark>가장 널리 사용</mark>되는 범용 저장소 솔루션

## 객체 저장소

데이터 영속성을 높이고 대규모 애플리케이션을 지원

비용을 낮추기 위해 의도적으로 성능을 희생한다. (다른 유형의 저장소에 비해 상대적으로 느리다.)

데이터 아카이브나 백업에 주로 사용

데이터를 수평적 구조 내에 객체로 보관

# 용어 정리

- 버킷: 객체를 보관하는 논리적 컨테이너
  - 。 데이터를 S3에 업로드하기 위해 우선 버킷을 만들어야 함

- 。 버킷 이름은 전역적으로 유일해야 함
- 객체: 버킷에 저장하는 개별 데이터
  - ∘ 메타데이터를 가짐 (객체를 기술하는 key-value 쌍의 집합)
  - 。 객체 데이터는 어떤 것도 가능
- 버전: 한 객체의 여러 버전을 같은 버킷 안에 둘 수 있도록 하는 기능
  - 。 버킷 별 별도 설정 가능
- URI: 객체 저장소는 버킷, 객체에 접근할 수 있는 RESTful API 제공
  - 각 객체는 해당 API URI를 통해 고유 식별 가능
- SLA: 서비스 제공자 클라이언트 간 맺어지는 계약

#### 아마존 S3 Standard-IA가 만족하는 SLA

- 。 여러 AZ에 걸쳐 99.99999999%의 객체 내구성 제공
- 。 하나의 AZ가 전체 소실되어도 데이터 복원 가능
- 연간 99.9% 가용성 제공

# ▼ 📶 설계 범위 확정

# 요구사항

- 지원해야 할 기능
  - 。 버킷 생성
  - 。 객체 업로드 / 다운로드
  - ㅇ 객체 버전
  - 。 버킷 내 객체 목록 출력 기능
- 데이터 크기
  - ∘ 아주 큰 객체(수 GB) ~ 다량의 소형 객체(수 KB)
- 데이터 양
  - 。 매년 100PB
- SLA
  - 식스 나인(99.9999%)의 데이터 내구성, 포 나인(99.99%)의 서비스 가용성

# 규모 추정

#### 디스크 용량

객체 크기가 다음 분포를 따른다고 가정

- 객체 중 20%는 1MB 미만의 작은 객체이다.
- 객체 중 60%는 1MB ~ 64MB의 중간 크기 객체이다.
- 나머지는 64MB 이상의 대형 객체이다.

#### **IOPS**

SATA 인터페이스를 탑재하고 7200rpm을 지원하는 하드 디스크 하나가 초당 100~150회의 임의 데이터 탐색을 지원할 수 있다고 가정한다. (= 100~150 IOPS)

#### 저장 가능한 객체 수 추정

객체 유형별 중앙값을 사용한다(소형: 0.5MB, 중형: 32MB, 대형: 200MB)

- 40%의 저장 공간 사용률을 유지하는 경우 저장소에 수용 가능한 객체 수
  - 100PB = 100 \* 1000 \* 1000 \* 1000 MB = 10^11MB
  - 10^11 \* 0.4 / (0.2 \* 0.5MB + 0.6 \* 32MB + 0.2 \* 200MB) = <mark>6억 8천만</mark> 개
  - 모든 객체의 메타데이터 크기가 대략 1KB라고 가정 시 메타데이터 저장을 위한 37 = 0.68TB

# ▼ 🙎 개략적 설계

# 🤪 객체 저장소에 관한 4가지 사실

#### 1. 객체 불변성

객체 저장소에 보관되는 객체는 <mark>변경이 불가능</mark>하다.

삭제한 다음 새 버전 객체로 완전히 대체만 가능하다.

#### 2. 키-값 저장소

객체 저장소에서 객체를 가져오기 위해 해당 객체의 URI를 사용한다.

이 때 URI는 키고, 데이터는 값에 해당하기 때문에 키-값 저장소라고 볼 수 있다.

3. 저장은 1회, 읽기는 여러 번

객체 저장소에 대한 요청 중 95% 가량은 읽기 요청이다. (링크드인 조사)

#### 4. 소형 및 대형 객체 동시 지원

다양한 크기의 객체를 문제 없이 저장할 수 있다.

# 🌃 설계안

- 로드밸런서: RESTful API에 대한 요청을 API 서버에 분산하는 역할
- API 서비스: IAM 서비스, 메타데이터 서비스, 저장소 서비스에 대한 호출을 조율하는 역할
- IAM 서비스: 인증, 권한 부여, 접근 제어를 중앙에서 맡아 처리함
- 데이터 저장소: 실제 데이터를 보관하고 필요할 때마다 읽어가는 장소
  - 。 모든 데이터 관련 연산은 객체 ID(UUID)를 통함
- 메타데이터 저장소: 객체의 메타데이터를 보관하는 장소
  - 메타데이터와 데이터 저장소는 논리적인 구분일뿐 구현 방법은 여러가지일 수 있다.

# 🜊 작업 흐름

## 객체 업로드

- 1. 클라이언트는 bucket-to-share 버킷을 생성하기 위한 HTTP PUT 요청을 보낸다.
- 2. 보낸 요청은 API 서비스로 전달된다.
- 3. API 서비스는 IAM을 호출하여 해당 사용자가 WRITE 권한을 가졌는지 확인한다.
- 4. API 서비스는 메타데이터 데이터베이스에 버킷 정보를 등록하기 위해 메타데이터 저장소를 호출한다.
- 5. 버킷 정보가 만들어지면 그 사실을 알리는 메시지가 클라이언트에 전송된다.
- 6. 버킷이 만들어지고 나면 클라이언트는 script.txt 객체를 생성하기 위한 HTTP PUT 요청을 보낸다.
- 7. API 서비스는 해당 사용자의 신원 및 WRITE 권한 소유 여부를 확인한다.
- 8. 문제가 없으면 API 서비스는 HTTP PUT request body에 실린 객체 데이터를 데이터 저장소로 보낸다.
- 9. 데이터 저장소는 해당 데이터를 객체로 저장하고 해당 객체의 UUID를 반환한다.
- 10. API 서비스는 메타데이터 저장소를 호출하여 새로운 항목을 등록한다.

• object\_id(UUID), bucket\_id, object\_name 등의 정보가 포함된다.

#### 객체 다운로드

- 1. 클라이언트는 GET /bucket-to-share/script.txt 요청을 로드밸런서로 보낸다.
- 2. 로드밸런서는 이 요청을 API 서버로 보낸다.
- 3. API 서비스는 IAM을 호출하여 사용자가 해당 버킷에 READ 권한을 가졌는지 확인한다.
- 4. 권한이 있으면 API 서비스는 해당 객체의 UUID를 메타데이터 저장소에서 가져온다.
- 5. API 서비스는 해당 UUID를 사용해 데이터 저장소에서 객체 데이터를 가져온다.
- 6. API 서비스는 HTTP GET 요청에 대한 응답으로 해당 객체 데이터를 반환한다.

# ▼ </u> 상세 설계

# 데이터 저장소

#### 주요 컴포넌트

#### 1. 데이터 라우팅 서비스

데이터 노드 클러스터에 접근하기 위한 RESTful 또는 gRPC 서비스를 제공하는 무 상태 서비스

- 배치 서비스를 호출하여 데이터를 저장할 최적의 데이터 노드를 판단
- 데이터 노드에서 데이터를 읽어 API 서비스에 반환
- 데이터 노드에 데이터 기록

#### 2. 배치 서비스

어느 데이터 노드에 데이터를 저장할지 결정하는 역할

- 내부적으로 가상 클러스터 지도를 유지하여 클러스터의 물리적 형상 정보 보관
- 지도에 보관되는 데이터 노드의 위치 정보를 이용하여 데이터 사본이 물리적으로 다른 위치에 놓이도록 함
  - 데이터의 물리적인 분리는 높은 데이터 내구성을 달성하는 핵심!
- 모든 데이터 노드와 지속적으로 박동 메시지를 주고받으며 상태를 모니터링함

- 15초 동안 응답하지 않는 데이터 노드는 지도에 죽은 노드로 표시
- 배치 서비스 클러스터를 합의 프로토콜을 사용하여 구축할 것을 권장
  - 일부 노드에 장애가 생겨도 건강한 노드 수가 50% 이상이면 서비스 지속을 보장

#### 3. **데이터 노드**

실제 객체 데이터가 보관되는 곳

- 다중화 그룹: 여러 노드에 데이터를 복제함으로써 데이터의 안정성과 내구성을 보증
- 서비스 데몬: 각 데이터 노드에서 배치 서비스에 주기적으로 박동 메시지를 보내 는 역할
- **박동 메시지**의 내용
  - 。 해당 데이터 노드에 부착된 디스크 드라이브의 수
  - 。 각 드라이브에 저장된 데이터의 양
- 배치 서비스가 처음 박동 메시지를 받은 데이터 노드에게 ID를 부여하고 가상 클러스터 지도에 추가한 후 아래 정보를 반환함
  - 。 해당 데이터 노드에 부여한 고유 식별자
  - 。 가상 클러스터 지도
  - 。 데이터 사본을 보관할 위치

#### 데이터 저장 흐름

- 1. API 서비스는 객체 데이터를 데이터 저장소로 포워딩한다.
- 2. 데이터 라우팅 서비스는 해당 객체에 UUID를 할당하고 배치 서비스에 해당 객체를 보관할 데이터 노드를 질의한다.
- 3. 배치 서비스는 가상 클러스터 지도를 확인하여 데이터를 보관할 주 데이터 노드를 반환한다.
  - <mark>안정 해시</mark>를 사용해서 결정적인 계산 결과를 반환하고 다중화 그룹의 추가/삭제 에 대비한다.
- 4. 데이터 라우팅 서비스는 저장할 데이터를 UUID와 함께 주 데이터 노드에 직접 전송한다.
- 5. 주 데이터 노드는 데이터를 자기 노드에 지역적으로 저장하고 두 개의 부 데이터 노드에 다중화한다.

- 모든 부 데이터 노드에 다중화 성공 시 데이터 라우팅 서비스에 응답을 보낸다. (강력한 데이터 일관성 보장)
- 6. 객체의 UUID(ID)를 API 서비스에 반환한다.
- 🎁 데이터 일관성 지연 시간 trade-off

주 데이터 노드 1개와 부 데이터 노드 2개가 있다고 가정

- 1. 데이터를 3개 노드에 모두 보관하면 성공적으로 보관했다고 간주하는 경우
  - 데이터 일관성 측면 👍 응답 지연 😡
- 2. 데이터를 주 데이터 노드 1개, 부 데이터 노드 1개에 보관하면 성공적으로 보관했다 고 간주하는 경우
  - 중간 정도의 데이터 일관성과 응답 지연 제공
- 3. 데이터를 주 데이터 노드에 보관하면 성공적으로 보관했다고 간주하는 경우
  - 데이터 일관성 측면 😡 응답 지연 👍

#### 데이터는 어떻게 저장되는가

작은 파일이 많아지면 성능이 떨어진다 ... 왜?

- 1. 낭비되는 블록 수가 늘어난다.
- 2. 시스템의 아이노드 용량 한계를 초과한다.

#### → 작은 객체를 큰 파일 하나로 모아서 해결하자!

#### 참고

- 용량 임계치에 도달한 파일은 읽기 전용으로 변경하고 새로운 파일을 만든다.
- 쓰기 연산은 순차적으로 이루어져야 한다. (내용이 뒤섞이면 안됨)

#### ▲ 쓰기 대역폭이 심각하게 줄어든다?

서버에서 오는 요청을 처리하는 코어별로 전담 읽기-쓰기 파일을 두어야 한다.

## 객체 소재 확인

어떻게 UUID로 객체 위치를 찾을까?

| object_mapping         |  |
|------------------------|--|
| object_id<br>file_name |  |
|                        |  |

• object\_id: 객체의 UUID

• file\_name: 객체를 보관하는 파일 이름

• start\_offset: 파일 내 객체 시작 주소

| object_mapping |
|----------------|
| start_offset   |
| object_size    |

• object\_size: 객체의 바이트 단위 크기

#### 🤐 어떤 저장소를 쓸까?

- 1. 파일 기반 키-값 저장소(ex: RocksDB)
  - 쓰기 연산 성능은 좋지만 읽기 성능이 느리다.
- 2. 관계형 데이터베이스
  - 읽기 연산 성능은 좋지만 쓰기 성능이 느리다.
- → 객체 저장소는 <mark>불변성</mark>의 특징을 가졌기 대문에 읽기 연산 성능이 좋은 **관계형 데이터** 베이스를 선택한다.
  - 위치 데이터를 다른 데이터 노드와 공유하지 않아도 되므로 데이터 노드마다 관계형 데이터베이스를 설치할 수 있다.
  - 파일 기반 관계형 데이터베이스인 Solite 를 추천한다.

#### 개선된 데이터 저장 흐름

- 1. API 서비스는 새로운 객체를 저장하는 요청을 데이터 노드 서비스에 전송한다.
- 2. 데이터 노드 서비스는 객체를 읽기-쓰기 파일 /data/c 의 마지막 부분에 추가한다.
- 3. 해당 객체에 대한 새로운 레코드를 object-mapping 테이블에 추가한다.
- 4. 데이터 노드 서비스는 API 서비스에 해당 객체의 UUID를 반환한다.

#### 데이터 내구성

#### 하드웨어 장애

• 데이터를 여러 대 하드 드라이브에 복제하여 한 드라이브에서 발생한 장애가 전체 데이터 가용성에 영향을 주지 않도록 한다.

#### 장애 도메인

• 중요한 서비스에 문제가 발생했을 때 부정적인 영향을 받는 물리적 또는 논리적 구획 (ex: AZ)

#### 소거 코드

- 데이터를 작은 단위로 분할하여 다른 서버에 배치하고 일부가 소실되었을 때 복구하기 위한 정보(패리티)를 만들어 중복성을 확보한다.
- 장애가 생기면 남은 데이터와 패리티를 조합하여 부분을 복구한다.

#### • 다중화와의 차이?

- 내구성과 저장소 효율성이 우월하지만 계산 자원 소모가 많고 성능이 좋지 않음
- 응답 지연이 중요하다면 **다중화**, 저장소 비용이 중요하다면 소거 코드를 사용하 자

#### 정확성 검증

- 데이터 검증을 위한 체크섬을 두어 데이터를 전송받을 때 새로 계산한 체크섬과 원본 체크섬을 비교한다.
- 체크섬 알고리즘: MD5, SHA1, HMAC, ...

# 메타데이터 데이터 모델

#### 스키마

| bucket             |
|--------------------|
| bucket_name        |
| bucket_id          |
| owner_id           |
| enabler_versioning |

# object bucket\_name object\_name object\_version object\_id

## 규모 확장 (1) - bucket 테이블

한 사용자가 만들 수 있는 버킷 수에 제한이 있음 → 테이블 크기 작음 CPU 용량이나 네트워크 대역폭의 부족을 대비해 데이터베이스 사본을 만들어 부하 분 산

# 규모 확장 (2) - object 테이블

객체 메타데이터 보관 → 샤딩을 통한 규모 확장 필요

- 1. bucket\_id를 기준으로 같은 버킷 내 객체를 같은 샤드에 배치하기
  - 핫스팟 문제 발생 가능
- 2. object\_id를 기준으로 샤딩
  - 부하 균등 분산 가능
  - URI를 기준으로 하는 질의에 효율적 지원 불가
- 3. bucket\_name, object\_name을 결합하여 샤딩

- 대부분의 메타데이터 관련 연산은 객체 URI를 기준으로 함을 이용
- 같은 접두어를 갖는 버킷 내 객체 목록 확인 ← 애매...

# 버킷 내 객체 목록 확인

S3는 버킷 내 객체를 잘 정리할 수 있도록 하기 위해 <mark>접두어</mark> 개념을 지원한다.

접두어를 잘 사용하면 디렉터리와 비슷하게 데이터를 정리할 수 있다.

질의할 때 하위 객체를 조회할 수 없으므로 주어진 접두어를 가진 모든 객체를 재귀적으로 출력해야 한다.

aws s3 ls s3://mybucket/abc/ --recursive

# 객체 버전

실수로 지우거나 덮어 쓴 객체를 쉽게 복구할 수 있는 기능 문서의 모든 이전 버전을 메타데이터 저장소에 유지하고 삭제 플래그를 건다.

# 큰 파일의 업로드 성능 최적화

멀티파트 업로드를 통해 큰 파일을 잘게 쪼개 독립적으로 업로드하자!

## 동작 방식

- 1. 클라이언트가 멀티파트 업로드를 시작하기 위해 객체 저장소 호출
- 2. 데이터 저장소가 uploadId(업로드 식별자) 반환
- 3. 클라이언트는 파일을 작은 객체로 분할한 뒤 업로드 시작
- 4. 클라이언트는 각 파트를 ETag와 함께 데이터 저장소에 올림
- 5. 조각 하나가 업로드 될 때마다 데이터 저장소는 ETag를 반환
  - ETag는 기본적으로 해당 조각에 대한 MD5 해시 체크섬(정상 업로드 검사에 이용)
- 6. 모든 조각 업로드 완료 후 클라이언트는 멀티파트 업로드 종료 요청을 보냄
  - uploadld, 조각 번호 목록, ETag 목록

- 7. 데이터 저장소는 받은 조각 번호 목록을 사용해 원본 객체 복원
- 8. 복원이 완료되면 클라이언트에게 성공 메시지 반환

# garbage collection

멀티파트 업로드 후에 조각들은 쓸모없고 저장 용량만 확보한다... 그 외 쓰레기들을 치우 자

- 객체의 지연된 삭제: 삭제 표시만 하고 실제로 지우지 않은 것들
- 갈 곳 없는 데이터: 반쯤 업로드됐거나 취소된 멀티파트 데이터
- 훼손된 데이터: 체크섬 검사에 실패한 데이터

#### 동작 방식

- 1. 쓰레기 수집기는 /data/b의 객체를 /data/d로 복사한다. 이 때 이미 삭제된 객체들은 건너뛴다.
- 2. 모든 객체 복사 후 object\_mapping 테이블을 갱신한다.
  - file\_name, start\_offset의 값이 새 위치를 가리키도록 수정된다.
  - 일관성을 보장하기 위해 갱신 연산은 같은 트랜잭션에서 수행하는 것을 권장한다.

# ▼ 佴 마무리

- 블록 저장소, 파일 저장소, 객체 저장소의 차이
- 객체 업로드/다운로드, 버킷 내 객체 목록, 객체 버전 기능 구현 방법
- 데이터 저장소, 메타데이터 저장소 구현 방법
- 어떻게 데이터가 영속적으로 저장되는가?
- 데이터의 안정성과 내구성을 높일 방안
- 멀티파트 업로드
- garbage collection