광고 클릭 이벤트 집계



광고의 효율성을 측정하기 위한 집계 서비스를 설계하자

▼ 🚺 설계 범위 확정

질문 거리

- 입력 데이터
- 데이터 양
- 중요 질의
- 지연 시간 요건

기능 요구사항

- 지난 M분 동안의 특정 광고 클릭 수 집계
- 매 분 가장 많이 클릭된 상위 N개 광고 아이디 반환
- 다양한 속성에 따른 집계 필터링
- 페이스북 / 구글 규모의 데이터 양

비기능 요구사항

- 집계 결과 정확성이 중요! RTB 및 광고 과금에 사용
- 지연 or 중복 데이터의 적절한 처리
- 견고성: 부분적인 장애 감내
- 전체 처리 시간은 수 분 이내

개략적 추정

- DAU는 10억 명
- 각 사용자는 하루 평균 1개 광고 클릭
- 광고 클릭 QPS = 10,000
- 최대 광고 클릭 QPS = 50,000

- 광고 클릭 이벤트 하나 당 0.1KB 저장 용량 필요
 - **일일** 저장소 요구량 0.1KB * 10억 = 100GB
 - **월간** 저장소 요구량 약 3TB

▼ 2 개략적 설계 (1)

질의 API

우리의 클라이언트는 최종 사용자가 아닌 데이터 엔지니어, 광고주, 제품 관리자 등이다 ...

API 1) 지난 M분 간 각 ad_id에 발생한 클릭 수 집계

GET /v1/ads/{:ad_id}/aggregated_count

request

| 필드명 | 설명 | 자료형 |
|--------|------------------------------------|------|
| from | 집계 시작 시간 (default: 1분 전) | long |
| to | 집계 종료 시간 (default: 현재) | long |
| filter | 필터링 전략 식별자 | long |

response

| 필드명 | 설명 | 자료형 |
|-------|-----------|--------|
| ad_id | 광고 식별자 | string |
| count | 집계된 클릭 횟수 | long |

API 2) 지난 M분 간 가장 많은 클릭이 발생한 상위 N개 ad_id 목록

GET /v1/ads/popular_ads

request

| 필드명 | 설명 | 자료형 |
|--------|--------------------|---------|
| count | 상위 몇 개 광고를 반환할 것인가 | integer |
| window | 분 단위로 표현된 집계 윈도 크기 | integer |
| filter | 필터링 전략 식별자 | long |

response

| 필드명 | 설명 | 자료형 |
|--------|-----------|-------|
| ad_ids | 광고 식별자 목록 | array |

데이터 모델

원시 데이터 vs 집계 데이터 무엇을 어디에 저장할 것인가

원시 데이터

집계 데이터

광고 식별자, 클릭 시간, 사용자, ip, 국가 등 광고 식별자, 클릭 시간(분 단위), 클릭수

광고 식별자, 클릭 시간(분 단위), 클릭수 광고 필터링 위해 filter_id도 필요

🤔 필터링은 어떻게 할 것인가

필터 테이블 예시

| filter_id | region | ip | user_id |
|-----------|--------|-----------|---------|
| 0001 | US | * | * |
| 0002 | * | 123.1.2.3 | 0002 |

1) 무엇을 저장할 것인가?

| | 원시 데이터 | 집계 데이터 |
|----|--|---------------------------|
| 장점 | - 원본 데이터 보관 가능 - 데이터 필터링 지원 - 데이터 재계산 지원 | - 데이터 용량 절감 - 빠른 질의 성능 |
| 단점 | - 막대한 데이터 용량 - 낮은 질의 성능 | - 데이터 손실 가능성 |

→ 둘 다 저장하자

- ♀ 문제 발생 시 **디버깅에 활용**할 수 있으므로 원시 데이터를 보관하는 게 좋다.
- ♀ 오래된 원시 데이터는

냉동 저장소로 옮겨 비용을 절감하자.

○ 집계 결과 데이터는 질의 성능을 높이기 위해 튜닝하자.

2) 어디에 저장할 것인가?

데이터베이스 선택 기준

• 데이터는 어떤 모습인가?

- 。 관계형, 문서, BLOB, ...
- 읽기 중심인가? 쓰기 중심인가? 둘 다인가?
- 트랜잭션 지원이 필요한가?
- 질의 과정에서 온라인 분석 처리(SUM, COUNT 등)이 필요한가?

원시 데이터

집계 데이터

- 데이터 엔지니어가 질의할 수 있음
- 시계열 데이터

• 쓰기 중심 시스템

• 읽기 / 쓰기 모두 많이 사용

→ 같은 유형의 데이터베이스 활용 가능. 쓰기 및 시간 범위 질의에 최적화된 카산드라를 활 용하자.





ᢃ 개략적 설계 (2)

비동기 처리

메시지 큐를 도입하여 생산자-소비자 간 결합을 끊고 비동기 방식 프로세스를 활용하자

MQ1) 광고 클릭 이벤트 데이터 기록

| 광고 식별자 | 클릭 시간 | 사용자 | ip | 국가 |
|--------|-------|-----|----|----|
|--------|-------|-----|----|----|

원시 데이터베이스에 저장

MQ2) 집계 데이터 기록

정확하게 한 번 데이터 처리를 위해 <u>집계 서비스</u>가 집계 결과를 MQ에 입력 후 데이터베이스 에 기록한다.

분 단위로 집계된 광고 클릭 수

| 광고 식별자 | 클릭 시간(분 단위) | 클릭 수 |
|--------|-------------|------|
|--------|-------------|------|

분 단위로 집계한, 가장 많이 클릭한 상위 N개 광고

집계 서비스

맵리듀스 프레임워크

- 유향 비순환 그래프(DAG) 모델 사용
- 시스템을 맵, 집계, 리뉴스 노드 등 작은 컴퓨팅 단위로 세분화

- 。 각 노드는 한 가지 작업만 처리
- 。 처리 결과를 다음 노드에 인계

맵 노드

- 데이터 출처에서 읽은 데이터를 필터링하고 변환
- 광고 수 집계의 경우 입력 데이터를 어느 집계 노드에 전달할 지 결정
- 입력 데이터를 정리하거나 정규화해야 하는 경우 맵 노드가 필요하다!
 - 데이터가 생성되는 방식에 대한 제어권이 없는 경우 동일한 광고 식별자를 갖는 이 벤트가 서로 다른 파티션에 입력될 수도 있다.

집계 노드

• 광고 별 클릭 이벤트 수를 매 분마다 메모리에서 집계

리듀스 노드

• 모든 집계 노드가 산출한 결과를 최종 결과로 축약

사용 예시

1) 클릭 이벤트 수 집계

- 맵 노드는 시스템에 입력되는 이벤트를 ad_id % 3 을 기준으로 분배
- 분배한 결과를 각 집계 노드가 집계

2) 가장 많이 클릭된 상위 N개 광고 반환

- 맵 노드는 시스템에 입력되는 이벤트를 ad_id % 3 을 기준으로 분배
- 3개의 각 집계 노드는 힙을 내부적으로 사용하여 상위 N개 광고를 효율적으로 식별
- 마지막 리듀스 노드는 집계 노드로부터 전달받은 3 * N 개 광고 중 가장 많이 클릭된 N 개 광고 필터링

3) 데이터 필터링

- 필터링 기준을 사전에 정의
 - 스타 스키마라고도 부를 수 있음 → 데이터 웨어하우스에서 쓰이는 기법
 - 이해하기 쉽고 구축이 간단
 - 결과를 미리 계산하여 데이터에 빠르게 접근 가능
 - 필터링 기준이 많아질수록 버킷과 레코드가 많이 생성되는 단점



스트리밍 vs 일괄 처리

스트리밍) 실시간으로 집계된 결과를 생성 일괄 처리) 이력 데이터를 백업

람다 아키텍처 vs 카파 아키텍처

둘 다 스트리밍, 일괄 처리를 동시에 지원하는 아키텍처

- 람다: 유지 관리해야 할 코드가 두 벌
- **☆카파:** 일괄 + 스트리밍 결합, 단일 스트림 처리 엔진으로 실시간 데이터 처리와 데이터 재처리 문제를 모두 해결

데이터 재계산

- 1. 재계산 서비스는 <mark>원시 데이터 저장소</mark>에서 데이터를 검색한다 (일괄 처리 프로세스)
- 2. 추출된 데이터는 <mark>전용 집계 서비스</mark>로 전송된다.
 - 실시간 데이터 처리 과정이 과거 데이터 재처리 프로세스와 간섭하는 일을 막기 위 해
- 3. 집계 결과를 두 번째 메시지 큐에 전송하여 집계 결과 데이터베이스에 반영한다.
- → 데이터 집계 서비스를 재사용하지만 <u>처리 대상 데이터는 원시 데이터를 직접 읽는다</u>는 점이 다르다.

시간

광고가 클릭된 시간을 사용할 것이냐, 집계 서버가 이벤트를 처리한 시각을 사용할 것이냐

| | 이벤트 발생 시각 | 이벤트 처리 시각 |
|----|--|---|
| 장점 | - 광고 클릭 시점은 클라이언트가 더 정확하게 안다. | - 서버 타임스탬프가 클라이언트보다 더 안정적이다. |
| 단점 | - 클라이언트가 생성한 타임스탬프에 의존하게 된다. (조작 가능성) | - 이벤트 처리 시간에 지연이 생기면 집 계 결과가 부정확해진다. |

→ **이벤트 발생 시각**을 사용하여 데이터 정확도를 높이고 <u>워터마크 기술</u>로 늦게 도착한 이벤트를 처리하자!

집계 윈도

텀블링 윈도 vs 슬라이딩 윈도

- 텀블링 윈도
 - 。 시간을 같은 크기의 겹치지 않는 구간으로 분할

- 。 매 분 발생한 클릭 이벤트 집계에 유리
- 슬라이딩 윈도
 - 데이터 스트림을 미끄러져 나아가며 같은 시간 구간 안에 있는 이벤트를 집계
 - 。 지난 M분 간 가장 많이 클릭된 상위 N개 광고 집계에 유리

워터마크

- 집계 윈도를 일정량 확장해서 집계 결과의 정확도를 높이는 방법
 - 데이터의 정확도는 높아지지만 전반적인 지연 시간은 늘어난다.
- 비즈니스 요구사항에 따라 다르게 잡는다.
- 워터마크가 길수록 늦게 도착하는 이벤트를 포착할 수 있지만 이벤트 처리 시간이 늘어 난다.
- 워터마크 기법으로도 시간이 한참 흐른 후에 시스템에 도달하는 이벤트는 처리할 수 없다.
 - 。 하루치 데이터 처리를 마감할 때 조정하도록 하자.

전달 보장

이벤트의 중복 처리를 어떻게 피할 것인가? 모든 이벤트의 처리를 어떻게 보장할 것인가?

어떻게 전달할 것인가

- 카프카는 최대 한 번, 최소 한 번, 정확히 한 번의 전달 방식을 지원한다.
- 약간의 중복이 괜찮다면 최소 한 번 이 적절하지만,
- 집계 결과는 정확성과 무결성이 매우 중요하므로 정확히 한 번 방식을 권장한다.

중복 데이터 제거

- 클라이언트: 광고 사기/위험 제어 컴포넌트가 적합
- 서버
 - HDFS나 S3 같은 외부 파일 저장소에 오프셋 저장
 - 오프셋 저장 직후 집계 서비스에 장애가 발생하면 해당 오프셋 이벤트를 다시 처리할 수 없다.
 - 분산 트랜잭션을 이용하여 다운스트림에서 집계 결과 수신 확인 응답을 받은 후에 오프셋 저장
 - 정확히 한 번 처리 가능

시스템 규모 확장

메시지 큐

4장 분산 메시지 큐에서 다룬 내용

- 생산자: 생산자 인스턴스 수에는 제한이 없으므로 쉽게 확장 가능
- 소비자: 소비자 그룹 내 재조정 매커니즘으로 쉽게 규모 조정 가능
 - 。 소비자가 많으면 재조정 작업 시간이 길어짐
 - 。 많은 소비자를 추가하는 작업은 시스템 사용량이 많은 시간에 실행하여 영향을 최 소화하자

브로커

- 해시 키
 - o ad_id를 해시 키로 사용해서 같은 ad_id를 갖는 이벤트를 같은 파티션에 저장하자.
- 파티션 수
 - 파티션 수가 변하면 같은 ad_id를 갖는 이벤트가 다른 파티션에 기록될 수 있다.
 - 。 사전에 충분한 파티션을 확보하고
 - 。 파티션 수가 동적으로 늘어나는 일을 피하자
- 토픽의 물리적 샤딩
 - 장점: 시스템의 처리 대역폭이 높아진다. 단일 토픽에 대한 소비자 수가 줄면 재조 정 시간이 단축된다.
 - 단점: 복잡성, 유지 관리 비용 증가

집계 서비스

본질적으로 맵리듀스 연산으로 구현

집계 서비스의 처리 대역폭을 높이기 위해 1) ad_id마다 별도 처리 스레드를 두거나 2) 집계 서비스 노드를 자원 공급자에 배포해서 다중 프로세싱을 활용할 수 있다. 1번은 쉽고 2번은 더 많이 쓰인다.

데이터베이스

카산드라는 안정 해시와 비슷한 방식으로 수평적 규모 확장을 지원한다.

핫스팟 문제

돈을 많이 쓴 광고는 더 많은 클릭이 발생하겠지 ...

→ 더 많은 집계 서비스 노드를 할당하여 완화한다.

- 1. 한 노드가 감당할 수 있는 이벤트 양을 초과한 경우 자원 관리자에게 추가 자원을 신청하다.
- 2. 자원 관리자는 추가 자원을 할당한다.
- 3. 원래 집계 서비스 노드는 각 서비스 노드가 적당한 양의 이벤트를 처리할 수 있도록 이벤트를 그룹으로 분할한다.
- 4. 집계가 끝난 결과는 다시 원래 집계 서비스 노드에 기록된다.

결함 내성

집계는 메모리에서 이루어지므로 집계 노드에 장애가 생기면 집계 결과도 손실된다!

- 1. 업스트림 카프카 브로커에서 이벤트를 다시 받아온다.
- 2. 시스템 상태를 스냅샷으로 저장한다.
 - 업스트림 오프셋, 지난 M분간 가장 많이 클릭된 광고 같은 데이터가 시스템 상태에 해당한다.
- 3. 집계 서비스 노드에 장애 발생 시 해당 노드를 새 것으로 대체한 다음 마지막 스냅샷에 서 데이터를 복구한다.

데이터 모니터링

지속적 모니터링

- **지연 시간**: 시스템의 중요 부분마다 timestamp 추적이 가능하도록 한다. 지연 시간 지표로 시각 차를 변환해서 모니터링 한다.
- 메시지 큐 크기: 카프카를 사용하는 경우 레코드 처리 지연 지표를 대신 추적한다.
- 집계 노드의 시스템 자원: CPU, 디스크, JVM, ...

조정

- 매일 각 파티션에 기록된 클릭 이벤트를 이벤트 발생 시각에 따라 정렬한 결과를 일괄 처리로 만든다.
- 실시간 집계 결과와 비교한다.
- 더 높은 정확도가 필요하면 더 작은 집계 윈도를 사용한다.
- 윈도 크기에 상관없이 일부 이벤트는 늦게 도착할 수 있으므로 배치 작업 결과가 실시간 집계 결과와 정확히 일치하지 않을 수 있다는 점을 유념하자.



사고 프로세스를 설명하고 타협할 수 있는 선택지 간 장단점을 설명하는 능력이 중요. 갈수록 어려워지는듯

광고 클릭 이벤트 집계 시스템은 전형적인 빅데이터 처리 시스템이다.

- 맵리듀스 패러다임을 통해 광고 이벤트를 집계하는 방안
- 규모 확장 방안
- 핫스팟 문제 해결
- 시스템 모니터링
- 데이터 조정
- 결함 내성