

13장 검색어 자동완성 시스템

문제 이해 및 설계 범위 확정

- 입력하는 단어는 검색어의 첫 부분? or 중간 부분?
 - 첫 부분
- 몇 개의 자동완성 검색어 표시?
 - 5개
- 자동완성 검색어를 고르는 기준은?
 - 질의 빈도에 따라 인기 순위
- 맞춤법 검사 기능이나 자동수정 기능도 제공?
 - 아니요
- 질의는 영어인가?
 - 네. 시간이 허락하면 다국어 지원도 생각해도 좋다.
- 대문자나 특수 문자 처리도 해야 하나요?
 - 아뇨. 모든 질의는 영어 소문자
- 얼마나 많은 사용자 지원?
 - 일간 능동 사용자(DAU) 기준으로 천만(10million)명

요구사항

- 빠른 응답 속도
 - 100밀리초 이내
- 연관성
- 정렬
- 규모 확장성
- 고가용성

개략적 설계안

시스템은 두 부분으로 나뉜다.

- 데이터 수집 서비스(data gathering service)
 - 사용자가 입력한 질의를 실시간으로 수집하는 시스템이다.
 - 데이터가 많은 실시간 시스템은 바람직하지 않음.
 - 상세 설계에서 현실적인 안으로 교체
- 질의 서비스(query service)

데이터 수집 서비스

- 질의문과 사용빈도를 저장하는 빈도 테이블이 있다.

질의	빈도	질의: twitch	질의: twitch	질의: twitter	질의: twitter	질의: twillo	질의: twillo
		twitch	1	twitch	1	twitch	1
				twitter	1	twitter	2
						twillo	1

그림 13-2

질의 서비스

query	frequency
twitter	35
twitch	29
twilight	25
twin peak	21
twitch prime	18
twitter search	14
twillo	10
twin peak sf	8

표 13-1

이 상태에서 “tw”를 검색창에 입력하면 빈도 테이블에 기록된 수치를 사용하여 top 5를 계산한다.

상세 설계

- 트라이(trie) 자료구조
- 데이터 수집 서비스
- 질의 서비스
- 트라이 연산
- 규모 확장이 가능한 저장소

트라이(trie) 자료구조

- 기본 트라이 + 빈도에 따라 정렬된 결과를 내놓기 위해 노드에 빈도 정보까지 저장.
- p : 접두어의 길이
- n : 트라이 안에 있는 노드 개수
- c : 주어진 노드의 자식 개수
- 가장 많이 사용된 질의어 k 개를 구하는 방법
 - 접두어를 표현하는 노드를 찾는다. $O(p)$
 - 해당 노드부터 시작하는 하위 트리를 탐색하여 모든 유효 노드를 탐색. $O(c)$
 - 유효 노드를 정렬하여 가장 인기 있는 검색어 k 개를 찾는다. $O(c \log c)$
- 최악의 경우 k 개 결과를 얻으려고 전체 트라이 다 검색해야 하는 일이 생길 수 있음. 해결할 방법으로는 다음 두 가지가 있다.
 - 접두어의 최대 길이를 제한
 - 각 노드에 인기 검색어를 캐시

query	frequency
tree	10
try	29
true	35
toy	14
wish	25
win	50

표 13-2

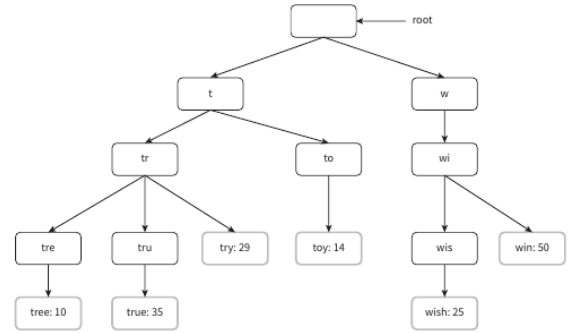


그림 13-6

접두어의 최대 길이를 제한

p값은 작은 정숫값(50)이라고 가정해도 안전하다. 접두어 노드를 찾는 단계에서 시간 복잡도는 $O(1)$ 로 바뀔 것이다.

각 노드에 인기 검색어를 캐시

각 노드에 k개의 인기 검색어를 저장해두면 전체 트라이를 검색하는 일을 방지할 수 있다. 5~10개 정도의 자동완성 제안을 표시하면 충분하므로 k는 작은 값이다.

캐시하면 질의 복잡도는 낮출 수 있지만 각 노드의 공간이 많이 필요하게 된다. 그러나 빠른 응답속도가 아주 중요할 때는 이 정도 저장공간을 희생할 만한 가치는 있다.

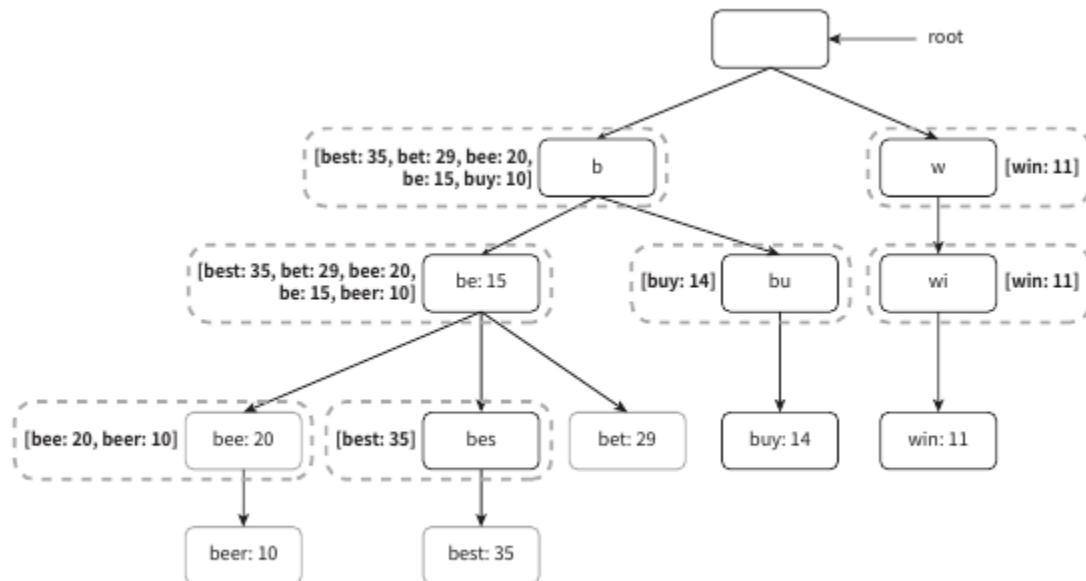


그림 13-8

데이터 수집 서비스

- 매일 수천만 건의 질의가 입력될 때마다 트라이를 갱신하면 질의 서비스는 심각하게 느려질 것이다.
- 일단 트라이가 만들어지고 나면 인기 검색어는 그다지 자주 바뀌지 않을 것이다. 그러니 트라이를 자주 갱신할 필요가 없다.
 - 트위터라면 검색어를 항상 신선하게 유지해야 하지만,
 - 구글 이라면 자주 바뀌줄 이유는 없을 것이다. 트라이를 만드는 데 쓰는 데이터는 보통 데이터 분석 서비스나 로깅 서비스로부터 올 것이고, 데이터 수집 서비스의 토대는 바뀌지 않을 것이기 때문이다.



그림 13-9

- 데이터 분석 서비스 로그
 - 검색창에 입력된 질의에 관한 원본 데이터가 보관됨
 - 로그 데이터에는 인덱스를 걸지 않는다.

query	time
tree	2019-10-01 22:01:01
try	2019-10-01 22:01:05
tree	2019-10-01 22:01:30
toy	2019-10-01 22:02:22
tree	2019-10-02 22:02:42
try	2019-10-03 22:03:03

표 13-3

- 로그 취합 서버
 - 데이터 분석 서비스로부터 나오는 로그를 취합하여 시스템이 쉽게 소비할 수 있도록 한다.
 - 데이터 취합 방식은 서비스에 따라 다르다.
 - 실시간 서비스라면 취합 주기를 짧게, 대부분의 경우는 일주일에 한 번 정도로 로그를 취합.
- 취합된 데이터
 - 매주 취합한 데이터. 예시

query	time	frequency
tree	2019-10-01	12000
tree	2019-10-08	15000
tree	2019-10-15	9000
toy	2019-10-01	8500
toy	2019-10-08	6256
toy	2019-10-15	8866

표 13-4

- 작업 서버
 - 주기적으로 비동기적 작업을 실행하는 서버 집합.
 - 트라이 자료구조를 만들고 트라이 데이터베이스에 저장하는 역할

- 트라이 캐시
 - 트라이 캐시는 분산 캐시 시스템으로 트라이 데이터를 메모리에 유지하여 읽기 연산 성능을 높이는 구실을 한다.
 - 매주 트라이 데이터베이스의 스냅샷을 떼서 갱신
- 트라이 데이터베이스
 - 지속성 저장소.
 - 문서 저장소(document store):
 - 새 트라이를 매주 만들 것이므로, 주기적으로 트라이를 직렬화하여 데이터베이스에 저장할 수 있다.
 - 몽고디비같은 문서 저장소를 활용하면 이런 데이터를 편리하게 저장할 수 있다.
 - 키-값 저장소: 트라이는 아래 로직을 따르면 해시 테이블 형태로 변환 가능하다.
 - 트라이에 보관된 모든 접두어를 해시 테이블 키로 변환
 - 각 트라이 노드에 보관된 모든 데이터를 해시 테이블 값으로 변환

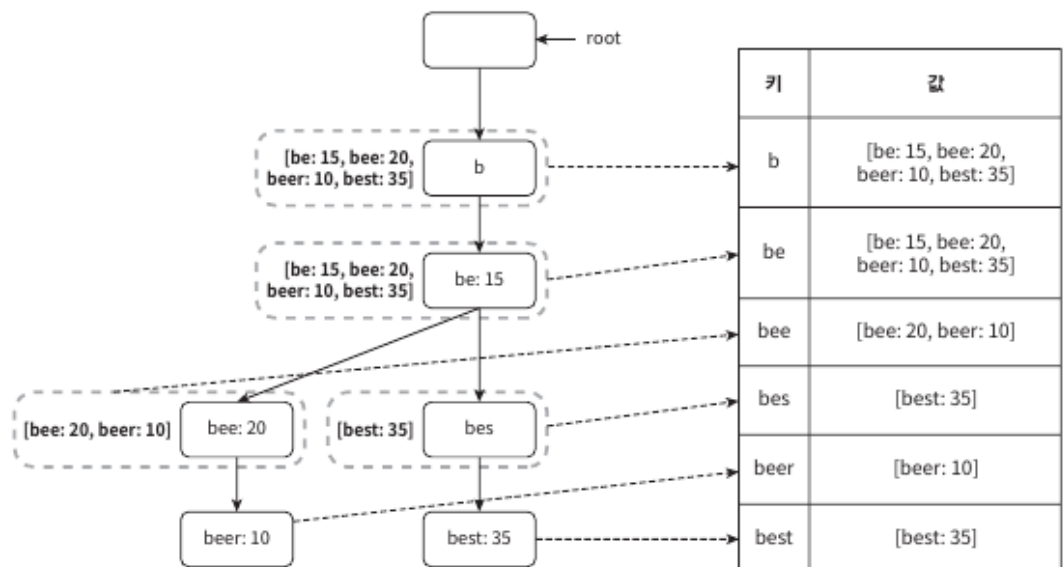


그림 13-10

질의 서비스

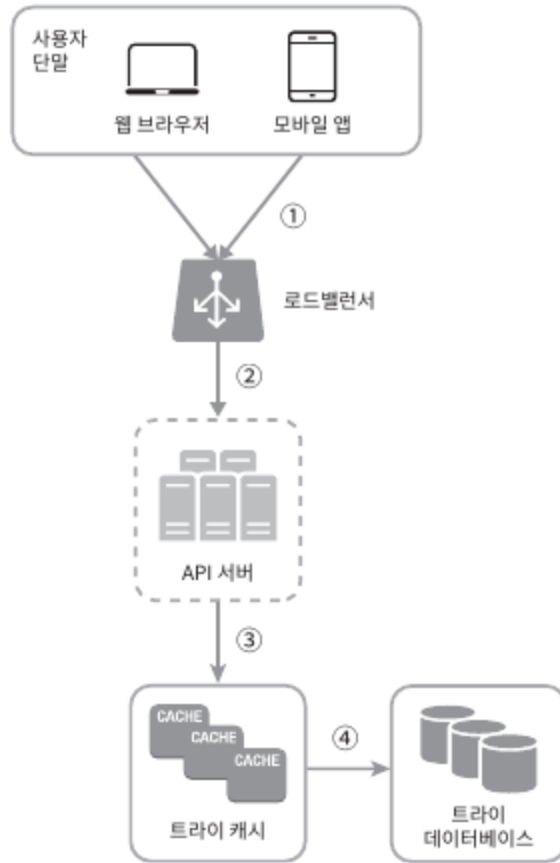


그림 13-11

트라이 연산

검색어 자동완성 시스템의 핵심 컴포넌트.

- 트라이 생성
 - 작업 서버가 담당하며, 데이터 분석 서비스의 로그나 데이터베이스로부터 취합된 데이터를 이용한다.
- 트라이 갱신
 1. 매주 한 번 갱신
 - a. 새로운 트라이를 만든 다음에 기존 트라이를 대체한다.
 2. 트라이의 각 노드를 개별적으로 갱신
 - a. 성능이 좋지 않음. 갱신할 때 모든 상위노드도 갱신해야 하는데, 상위노드에 인기 검색어 질의 결과가 보관되기 때문이다.

- 검색어 삭제

- 여러 가지로 위험한 질의어를 자동완성 결과에서 제거해야 한다. 트라이 캐시 앞에 필터 계층(filter layer)을 두고 부적절한 질의어가 반환되지 않도록 한다.
- 필터 계층을 두면 필터 규칙에 따라 검색 결과를 자유롭게 변경할 수 있다는 장점이 있다.
- 물리적인 삭제는 다음번 업데이트 사이클에 비동기적으로 진행하면 된다.



그림 13-14

규모 확장이 가능한 저장소

트라이의 크기가 한 서버에 넣기에 너무 큰 경우에 대응해보자.

1. 영어만 지원하면 되기 때문에, 간단하게 첫 글자 기준으로 샤딩.
 - a. 세 대 서버라면 a~i까지는 1번 서버, j~r까지는 2번, 나머지는 3번 서버에 저장
 - b. 사용 가능한 서버는 최대 26대로 제한됨.
 - c. 이 이상으로 늘리려면 샤딩을 계층적으로 해야 함.
 - i. a로 시작하는 검색어를 네 대로 나눠 보관 → aa~ag는 1번, ah~an은 2번 ao~au는 3번, 나머지는 4번 서버에 보관.
 - d. 그럴싸해보이겠지만 c로 시작하는 단어가 x로 시작하는 단어보다 많다는 것을 감안하면 그렇지 않다. 데이터를 각 서버에 균등하게 배분하기가 불가능함.
2. 과거 질의 데이터의 패턴을 분석하여 샤딩한다.
 - a. 검색어 대응 샤드 관리자(shard map manager)는 어떤 검색어가 어느 저장소 서버에 저장되는지에 대한 정보를 관리한다.
 - b. s로 시작하는 검색어의 양이 u,v,w,x,y,z로 시작하는 검색어를 전부 합친 것과 비슷하다면, s에 대한 샤드 하나와 u~z까지의 검색어를 위한 샤드 하나를 둔다.

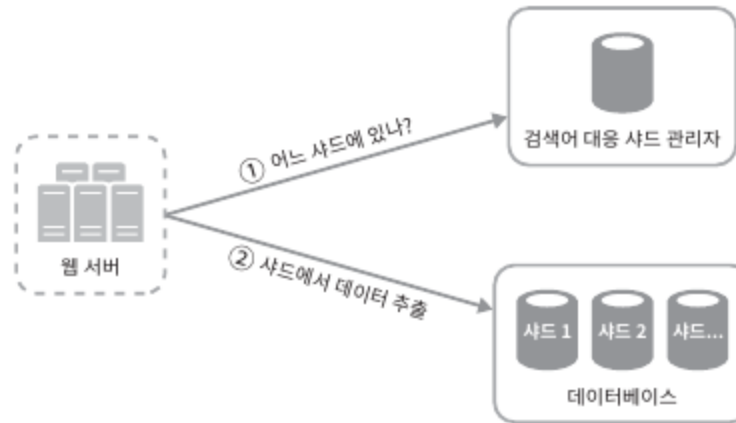


그림 13-15

마무리

- 다국어 지원
 - 트라이에 유니코드 데이터를 저장해야 한다.
 - unicode: 고금을 막론하고 세상에 존재하는 모든 문자 체계를 지원하는 표준 인코딩 시스템
- 국가별 검색어 순위
 - 국가별로 다른 트라이 사용. CDN에 저장하여 응답속도를 높이는 방법도 고려.
- 실시간 검색어 추이 반영
 - 현 설계안은 지원하기에 적합하지 않음.
 - 작업 서버가 매주 한 번만 일하니 시의 적절하게 트라이를 갱신할 수 없다.
 - 트라이 구성시간이 너무 많이 소요된다.
 - 샤딩을 통해 작업 대상 데이터의 양을 줄인다.
 - 순위 모델(ranking model)을 바꾸어 최근 검색어에 보다 높은 가중치를 준다.
 - 데이터가 스트림 형태로 올 수 있다는 점을 고려해야 한다. → 데이터가 지속적으로 생성된다는 뜻.
 - 아파치 하둡 맵리듀스, 아파치 스파크 스트리밍, 아파치 카프카