9. 인덱스 튜닝

2021.04.12 박경현

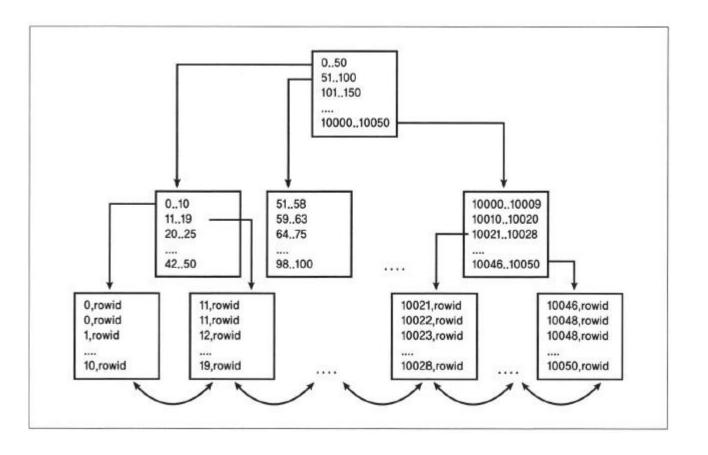
- 책 전체를 한 장씩 찾는 대신 인덱스를 사용하면 바로 위치를 알 수 있다.

• 인덱스 구조

- 일반적으로 B* Tree 인덱스 구조를 사용한다.
 - Root에서 시작해서 Branch를 거쳐 leaf에 연결
 - Leaf에 모든 데이터가 저장되어 있다.
 - 루트에서 리프까지 거리를 Height라 하는데 성능에 영향미침
 - 키 값이 같으면 rowid순으로 정렬된다.
 - 정방향 역방향 스캔이 가능하도록 양항향 연결 리스트구조다.

• Null**값 저장 차이**

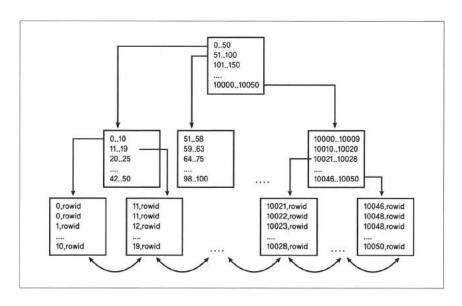
- Oracle : 모두 null값이 인덱스는 저장X null값은 맨 뒤에 저장
- SQL Server : 모두 null값도 인덱스에 저장O null값은 맨 앞에 저장



- 책 전체를 한 장씩 찾는 대신 인덱스를 사용하면 바로 위치를 알 수 있다.

• 인덱스 탐색

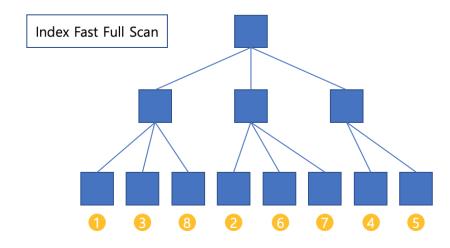
- 수직적 탐색
 - 루프노드에서 리프노드를 찾는 과정이 아래쪽으로 진행하기 때문에 "수직적"이라 표현
- 수평적 탐색
 - 인덱스 리프 블록에 저장된 레코드끼리 연결된 순서에 따라 좌->우, 우->좌로 스캔하기 때문에 "수평적"이라 표현
- EX) 키 값이 0번인 데이터 탐색 방법
 - 1. 루트 블록에서 0이 들어있는 키 값 탐색 -> 첫번째 레코드 선택
 - 2. 브랜치 블록(2)에서 0이 들어있는 키 값 탐색 -> 첫번째 레코드 선택
 - 3. 찾아간 리프블록에서 해당하는 값을 찾으면 저장된 rowid를 이용해 테이블접근
 - 4. 테이블에서 해당 row접근
 - 5. 만약 원하는 정보가 아닐 경우 밑에 rowid탐색



- 책 전체를 한 장씩 찾는 대신 인덱스를 사용하면 바로 위치를 알 수 있다.
- 인덱스 스캔 방식
 - Index Range Scan
 - 인덱스 루트 블록에서 수직적으로 탐색한 후에 리프블록을 필요한 범위(Range)만 스캔하는 방식
 - Index Full Scan
 - 수직적 탐색 없이 인덱스 리프블록을 처음부터 끝까지 수평적으로 탐색하는 방법
 - 데이터 검색을 위한 최적의 인덱스가 없을 때 차선으로 선택된다.(index는 설정 되었지만 where절에 없는 경우)
 - Index Unique Scan
 - 수직적 탐색만으로 데이터를 스캔하는 방식으로 Unique 인덱스를 '='조건으로 탐색하는 경우
 - Index Skip Scan
 - 결합 인덱스 중 하나가 빠지면 Index Full Scan을 선택, 여기서 부하를 줄이기위해 9i버전 이후 '가능성이 있는' 리프 블록을 골라서 액세스 하는 방식
 - 조건절에서 빠진 인덱스의 Distinct Value가 적고, 조건절에 포함된 Value의 개수가 많을 때 유용하다.

- 인덱스 기본 원리
 - 책 전체를 한 장씩 찾는 대신 인덱스를 사용하면 바로 위치를 알 수 있다.
 - 인덱스 스캔 방식
 - Index Fast Full Scan
 - 장점: 물리적으로 저장된 위치를 읽기 때문에 Multiblock 탐색이 가능
 - 단점: 인덱스에 포함된 칼럼으로만 조회할 때 사용가능, 결과 집합 순서 보장이 안됨.

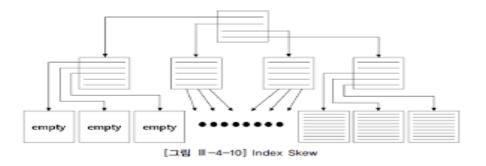
- Index Range Scan Descending
 - Index Range Scan과 동일한 스캔 방식이다
 - 뒤에서부터 앞으로 스캔하기 때문에 내림차순으로 정렬된 결과 집합을 얻는다.



- 책 전체를 한 장씩 찾는 대신 인덱스를 사용하면 바로 위치를 알 수 있다.

• Index의 문제점

- Unbalanced Index
 - 다른 리프 노드에 비해 루트 블록과 거리가 더 멀거나 가까운 리프노드가 생길 수 있음. -> 그러나 B-tree에서는 불가능
- Index Skew
 - 왼쪽 또는 오른쪽에 빈 공간이 생기는 원인
 - 무분별한 삭제로 인해 생긴다. (EX delete from t where no <= 50000)
 - SQL Server에서는 주기적으로 확인해서 정리함



- 책 전체를 한 장씩 찾는 대신 인덱스를 사용하면 바로 위치를 알 수 있다.

• Index의 문제점

- Index Sparse
 - 인덱스 블록 전반에 걸쳐 밀도가 떨어지는 현상
 - 지워진 자리에 새로운 값이 들어오면 재사용 되지만 인덱스 효율이 낮은 문제
 - 지워진 자리에 새로운 값이 입력되지 않으면 영영 재사용 불가
 - 인덱스 공간 사용량이 계속 커지는 현상

```
SQL> create table t as select rownum no from big table where rownum <= 1000000 ;
SQL> create index t idx on t(no) ;
SQL> select /*+ index(t) */ count(*) from t where no > 0;
 COUNT (*)
 1000000
 Statistics
 0 recursive calls
 0 db block gets
 2001 consistent gets ... .....
SQL> delete from t where mod(no, 10) < 5;
500000 행이 삭제되었습니다.
SQL> commit;
SOL> select /*+ index(t) */ count(*) from t where no > 0;
 COUNT (*)
 500000
 Statistics
 0 recursive calls
 0 db block gets
 2001 consistent gets
```

- 인덱스 기본 원리
 - 책 전체를 한 장씩 찾는 대신 인덱스를 사용하면 바로 위치를 알 수 있다.
 - 인덱스 튜닝 기초
 - 인덱스 튜닝이 불가능한 경우
 - 범위 스캔이 불가능하거나 인덱스 사용이 불가능한 경우
 - 1. 인덱스를 가공한 경우(함수 사용)

```
select *
from emp
where substr(fname, 1, 2) = 'df';
```

2. 부정형 비교를 사용한 경우

```
select *
from emp
where fname <> 'df';
```

3. Is not null 조건을 사용한 경우

```
select *
from emp
where fname is not null
```

- Oracle에서만 인덱스 사용이 불가능 한 경우(SQL Server는 상관X)
 - 1. Null값을 가진 단일행인 경우
 - Oracle은 Null을 저장하지 않기 때문에 다 비교해야 한다.

```
select *
from emp
where fname is null
```

- 인덱스 기본 원리
 - 책 전체를 한 장씩 찾는 대신 인덱스를 사용하면 바로 위치를 알 수 있다.
 - 인덱스 튜닝 방법

인덱스 컬럼 가공 사례	튜닝 방안
select * from 업체 where substr(업체명,1,2) = '대한'	select * from 업체 where 업체명 like '대한%'
select * from 사원 where 월급여 * 12 = 36000000	select * from 사원 where 월급여 = 36000000/12
select * from 주문 where to_char(일시,'yyyymmdd') = :dt	select * from 주문 where 일시 >= to_date(:dt,'yyyymmdd') and 일시 < to_date(:dt,'yyyymmdd')+1
select * from 고객 where 연령 직업 = '30공무원'	select * from 고객 where 연령 = 30 and 직업 = '공무원'
select * from 회원사지점 where 회원번호 지점번호 = ;str	select * from 회원사지점 where 회원번호 = substr(:str, 1, 2) and 지점번호 = substr(:str, 3, 4)

- 인덱스 기본 원리
 - 책 전체를 한 장씩 찾는 대신 인덱스를 사용하면 바로 위치를 알 수 있다.
 - 묵시적 형변환 피하기
 - DBMS에서는 사용자의 편리를 위해 숫자형과 문자형이 만나도 똑같이 처리해준다.

```
select *
from emp
where empid = '101';
select *
from emp
where empid = 101;
```

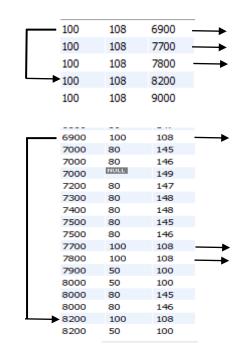
- 여기서 empid가 숫자형일 경우, 문자형을 숫자형으로 형 변환 시켜서 Index 사용가능.
- 여기서 empid가 문자형일 경우, 뒤에 숫자형이 들어오면 empid가 묵시적으로 숫자형으로 바뀌기 때문에 Index full Scan

- 인덱스 스캔 효율화
 - 레코드간 논리적, 물리적 순서에 따르지 않고 한 건을 읽는 방식인 랜덤 액세스를 효율적으로 사용하는 방법.
 - 인덱스 선행 칼럼이 범위 조건일 때의 비효율
 - 조건절에서 모두 등치 조건으로 비교되면 리프 블록을 스캔하면 읽는 레코드는 모두 테이블 액세스로 이어짐
 - Ex) Index가 deptid, mgrid, salary일 경우
 - between 조건을 맨 마지막에 접근하면 총 4차례의 접근이 발생

```
select *
from emp
where deptid = 100
and mgrid = 108
and salary between 5000 and 8000;
```

• Between 조건을 맨 앞으로 접근하면 16차례의 접근이 발생

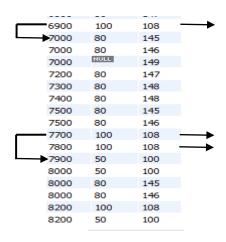
```
select salary, deptid, mgrid
from emp
where salary between 5000 and 8200
and deptid = 100
and mgrid = 108
```



• 인덱스 스캔 효율화

- 레코드간 논리적, 물리적 순서에 따르지 않고 한 건을 읽는 방식인 랜덤 액세스를 효율적으로 사용하는 방법.
- 인덱스 선행 칼럼이 범위 조건일 때의 비효율 처리방법
 - 범위 조건을 In-List방식으로 바꿈
 - 총 5번의 접근이 발생
 - 수직적 탐색이 많이 발생하기 때문에 Height가 높으면 비효율적

```
select salary, deptid, mgrid
from emp
where salary in (6000,6100,6200,6300, ..., 8000)
and deptid = 100
and mgrid = 108
```



- 인덱스 스캔 효율화
 - 레코드간 논리적, 물리적 순서에 따르지 않고 한 건을 읽는 방식인 랜덤 액세스를 효율적으로 사용하는 방법.
 - Like와 Between 성능 비교







