

4주차 5. SQL 질의 & 6. 실체화 뷰

제출일 : 2022년 11월 25일 금요일

제출자 : 박민영

1. 시간을 사용한 FLASHBACK

1.1 설명

Flashback : 과거 일정시점의 데이터를 쿼리해 볼 수 있는 기능

1.2 시나리오 수행

시나리오 내용
1. 테이블 생성 및 초기 데이터 삽입
2. 커밋 후 현재 상태의 timestamp 출력
3. 새로운 데이터 삽입 및 커밋
4. 2번 timestamp 시점의 상태 조회

1.3 시나리오 수행 결과

1. 테이블 생성 및 초기 데이터 삽입

```
-- 1. 테이블 생성 및 초기 데이터 삽입
create table todo (item varchar2(20), duedate date);
insert into todo values ('Study', '2022-11-29');
insert into todo values ('Work', '2022-11-26');
```

```
SQL> create table todo (item varchar2(20), duedate date);
Table 'TODO' created.
```

```
SQL> insert into todo values ('study', '2022-11-29');
1 row inserted.

SQL> insert into todo values ('work', '2022-11-26');
1 row inserted.
```

2. 커밋 후 현재 상태의 timestamp 출력

```
-- 2. 커밋 후 현재 상태의 timestamp 출력
COMMIT;
select systimestamp from dual;
select * from todo;
```

```
SQL> COMMIT;
Commit completed.

SQL> select systimestamp from dual;

SYSTIMESTAMP
-----
2022/11/23 17:15:12.706616 Asia/Seoul

1 row selected.
```

```
SQL> select * from todo;

ITEM
-----
DUEDATE
-----
Study
2022/11/29

Work
2022/11/26

2 rows selected.
```

3. 새로운 데이터 삽입 및 커밋

```
-- 3. 새로운 데이터 삽입 및 커밋
insert into todo values ('Concert', '2022-12-04');
COMMIT;
select * from todo;
```

```

SQL> insert into todo values ('concert', '2022-12-04');
1 row inserted.

SQL> COMMIT;
Commit completed.

SQL> select * from todo;

ITEM
-----
DUEDATE
-----
Study
2022/11/29

Work
2022/11/26

Concert
2022/12/04

3 rows selected.

```

4. 2번 timestamp 시점의 상태 조회

```

-- 4. 2번 timestamp 시점의 상태 조회
-- select * from todo as of timestamp '타임스탬프 값';

```

```

SQL> select * from todo as of timestamp '2022/11/23 17:15:12.706616';

ITEM
-----
DUEDATE
-----
Study
2022/11/29

Work
2022/11/26

2 rows selected.

```

1.sh

```
-- 1. 테이블 생성 및 초기 데이터 삽입
create table todo (item varchar2(20), duedate date);
insert into todo values ('Study', '2022-11-29');
insert into todo values ('Work', '2022-11-26');

-- 2. 커밋 후 현재 상태의 timestamp 출력
COMMIT;
select systimestamp from dual;
select * from todo;

-- 3. 새로운 데이터 삽입 및 커밋
insert into todo values ('Concert', '2022-12-04');
COMMIT;
select * from todo;

-- 4. 2번 timestamp 시점의 상태 조회
-- select * from todo as of timestamp '타임스탬프 값';
```

2. TSN을 이용한 FLASHBACK

2.1 설명

동적뷰 V\$TSN_TIME을 이용하면 TSN과 시간의 맵핑 정보를 알 수 있다.

2.2 시나리오 수행

시나리오 내용
1. 테이블 생성 및 초기 데이터 삽입
2. 커밋 후 현재 상태의 timestamp 출력
3. 새로운 데이터 삽입 및 커밋
4. 3번 커밋 후의 현재 상태의 timestamp 출력
5. 2번과 4번 사이의 상태 시간 조회
6. tsn 값으로 해당 상태 조회

2.3 시나리오 수행 결과

1. 테이블 생성 및 초기 데이터 삽입

```
-- 1. 테이블 생성 및 초기 데이터 삽입
create table todo2 (item varchar2(20), duedate date);
insert into todo2 values ('Study', '2022-11-29');
insert into todo2 values ('Work', '2022-11-26');
```

```
SQL> create table todo2 (item varchar2(20), duedate date);
Table 'TODO2' created.
SQL> insert into todo2 values ('study', '2022-11-29');
1 row inserted.
SQL> insert into todo2 values ('work', '2022-11-26');
1 row inserted.
```

2. 커밋 후 현재 상태의 timestamp 출력

```
-- 2. 커밋 후 현재 상태의 timestamp 출력
COMMIT;
select systimestamp from dual;
select * from todo2;
```

3. 새로운 데이터 삽입 및 커밋

```
-- 3. 새로운 데이터 삽입 및 커밋
insert into todo2 values ('Concert', '2022-12-04');
COMMIT;
```

```
SQL> insert into todo2 values ('concert', '2022-12-04');
1 row inserted.
SQL> COMMIT;
Commit completed.
```

4. 3번 커밋 후의 현재 상태의 timestamp 출력

```
-- 4. 3번 커밋 후의 현재 상태의 timestamp 출력
select systimestamp from dual;
select * from todo2;
```

```
select systimestamp from dual; -- 두 번째 타임스탬프
2 ;

SYSTIMESTAMP
-----
-----
2022/11/24 15:08:05.870225 Asia/Seoul
1 row selected.
```

```
SQL> select * from todo2;

ITEM
-----
DUEDATE
-----
Study
2022/11/29

Work
2022/11/26

Concert
2022/12/04

3 rows selected.
```

5. 2번과 4번 사이의 상태 시간 조회

```
-- 5. 2번과 4번 사이의 상태 시간 조회
--select * from v$tsn_time
-- where time >= '첫번째 타임스탬프값' and time <= '두번째 타임스탬프값';

select * from v$tsn_time
```

```
where time >= '2022/11/24 15:07:52.068442'
and time <= '2022/11/24 15:08:05.870225';
```

```
SQL> select * from v$tsn_time where time >= '2022/11/24 15:07:52.068442' and
time <= '2022/11/24 15:08:05.870225';
```

TSN	TIME
151167	2022/11/24 15:07:52.237905
151167	2022/11/24 15:07:53.238895
151167	2022/11/24 15:07:54.239730
151168	2022/11/24 15:07:55.242142
151168	2022/11/24 15:07:56.247865
151168	2022/11/24 15:07:57.248497
151169	2022/11/24 15:07:58.248977
151169	2022/11/24 15:07:59.262900
151171	2022/11/24 15:08:00.270674
151171	2022/11/24 15:08:01.271889
151171	2022/11/24 15:08:02.273409
151172	2022/11/24 15:08:03.276130
151172	2022/11/24 15:08:04.279221

13 rows selected.

6. tsn 값으로 해당 상태 조회

```
-- 6. tsn 값으로 해당 상태 조회
-- select * from todo2 as of scn 숫자;
select * from todo2 as of scn 151168;
```

```
SQL> select * from todo2 as of scn 151168;
```

ITEM

DUE DATE

Study
2022/11/29

work
2022/11/26

2 rows selected.

2.sh

```
-- 1. 테이블 생성 및 초기 데이터 삽입
create table todo2 (item varchar2(20), duedate date);
insert into todo2 values ('Study', '2022-11-29');
insert into todo2 values ('Work', '2022-11-26');

-- 2. 커밋 후 현재 상태의 timestamp 출력
COMMIT;
select systimestamp from dual; -- 첫번째 타임스탬프
;
select * from todo2;

-- 3. 새로운 데이터 삽입 및 커밋
insert into todo2 values ('Concert', '2022-12-04');
COMMIT;

-- 4. 3번 커밋 후의 현재 상태의 timestamp 출력
select systimestamp from dual; -- 두번째 타임스탬프
;
select * from todo2;

-- 5. 2번과 4번 사이의 상태 시간 조회
--select * from v$tsn_time
-- where time >= '첫번째 타임스탬프값' and time <= '두번째 타임스탬프값';

-- 6. tsn 값으로 해당 상태 조회
-- select * from todo2 as of scn 숫자;
```

3. PIVOT과 UNPIVOT

3.1 설명

- PIVOT : 행을 열로 변환하는 함수

	job	deptno	sal_sum		job	10	20	30	40
1	CLERK	10	1300	▶	ANALYST	NULL	6000	NULL	NULL
2	MANAGER	10	2450		CLERK	1300	1900	950	NULL
3	PRESIDENT	10	5000		MANAGER	2450	2975	2850	NULL
4	ANALYST	20	6000		PRESIDENT	5000	NULL	NULL	NULL
5	CLERK	20	1900		SALESMAN	NULL	NULL	5600	NULL
6	MANAGER	20	2975						
7	CLERK	30	950						
8	MANAGER	30	2850						
9	SALESMAN	30	5600						

```

SELECT *
  FROM ( 피벗할 쿼리문 ) AS result
  PIVOT ( 그룹합수( 집계컬럼 ) --오른쪽으로 회전할 컬럼명( 같은 그룹끼리 집계 )
        FOR [위로 올릴 컬럼]
        IN ( [FOR에서 사용한 컬럼명 중 사용할 컬럼 도메인 목록] ... )
  AS 피벗Alias

```

- UNPIVOT : 열을 행의 집합으로 보여주는 역할을 함 (PIVOT과 반대)

```

SELECT *
  FROM ( 피벗할 쿼리문 ) AS result
  UNPIVOT ( 컬럼명 --왼쪽으로 회전시킬 컬럼들을 이름 지을 컬럼명
          FOR [오른쪽으로 회전한 후 이름 지을 컬럼명]
          IN ( 회전 시킬 컬럼들 )
  AS 피벗Alias

```

출처 : <https://nive.tistory.com/172>

3.2 시나리오 수행

시나리오 내용

1. 테이블 데이터 조회
2. PIVOT으로 deptno 열을 위로 올림
3. 2번 결과를 view로 만듦
4. 3번 커밋 후의 현재 상태의 timestamp 출력

3.3 시나리오 수행 결과

1. 테이블 데이터 조회

```
-- 1. 테이블 데이터 조회
SELECT deptno, job, sal FROM emp ORDER BY deptno;

SELECT deptno, job, sum(sal) FROM emp
  GROUP BY deptno, job
  ORDER BY deptno;
```

```
SQL> SELECT deptno, job, sal FROM emp ORDER BY deptno;
```

DEPTNO	JOB	SAL
10	PRESIDENT	5000
10	MANAGER	2450
10	CLERK	1300
20	MANAGER	2975
20	ANALYST	3000
20	CLERK	800
20	ANALYST	3000
20	CLERK	1100
30	MANAGER	2850
30	SALESMAN	1250
30	SALESMAN	1600
30	SALESMAN	1500
30	CLERK	950
30	SALESMAN	1250

14 rows selected.

```
SQL> SELECT deptno, job, sum(sal) FROM emp
  2  GROUP BY deptno, job
  3  ORDER BY deptno;
```

DEPTNO	JOB	SUM(SAL)
10	CLERK	1300
10	MANAGER	2450
10	PRESIDENT	5000
20	ANALYST	6000
20	CLERK	1900
20	MANAGER	2975
30	CLERK	950
30	MANAGER	2850
30	SALESMAN	5600

9 rows selected.

2. PIVOT으로 deptno 열을 위로 올림

```
-- 2. PIVOT으로 deptno 열을 위로 올림
SELECT *
  FROM (SELECT deptno, job, sal
        FROM emp
       )
 PIVOT (SUM(sal) salary_sum
        FOR deptno
        IN (10 dept10 ,20 dept20, 30 dept30)
       );
```

```
SQL> SELECT *
  FROM (SELECT deptno, job, sal
        FROM emp
       )
 PIVOT (SUM(sal) salary_sum
        FOR deptno
        IN (10 dept10 ,20 dept20, 30 dept30)
       );
```

JOB	DEPT10_SALARY_SUM	DEPT20_SALARY_SUM	DEPT30_SALARY_SUM
CLERK	1300	1900	950
ANALYST		6000	
PRESIDENT	5000		
SALESMAN			5600
MANAGER	2450	2975	2850

5 rows selected.

3. 2번 결과를 view로 만들

```
-- 3. 2번 결과를 view로 만들
CREATE VIEW pivoted_emp
  as
  SELECT *
    FROM (SELECT deptno, job, sal
          FROM emp
         )
 PIVOT (SUM(sal) salary_sum
        FOR deptno
        IN (10 dept10 ,20 dept20, 30 dept30)
       );
```

```

CREATE VIEW pivoted_emp
as
SELECT *
FROM   (SELECT deptno, job, sal
        FROM   emp
       )
PIVOT (SUM(sal) salary_sum
       FOR deptno
       IN   (10 dept10 ,20 dept20, 30 dept30)
10      );
View 'PIVOTED_EMP' created.

```

4. 3번 커밋 후의 현재 상태의 timestamp 출력

```

-- 4. PIVOT 된 view를 다시 UNPIVOT으로 풀기
SELECT *
FROM   pivoted_emp
UNPIVOT (
    salary_sum
    FOR department
    IN   (dept10_salary_sum as 10,
          dept20_salary_sum as 20,
          dept30_salary_sum as 30)
);

```

```
-- 4. PIVOT 된 view를 다시 UNPIVOT으로 풀기
SELECT *
FROM pivoted_emp
UNPIVOT (
    salary_sum
    FOR department
    IN (dept10_salary_sum as 10,
        dept20_salary_sum as 20,
        dept30_salary_sum as 30)
)
9 rows selected.
```

JOB	DEPARTMENT	SALARY_SUM
CLERK	10	1300
CLERK	20	1900
CLERK	30	950
ANALYST	20	6000
PRESIDENT	10	5000
SALESMAN	30	5600
MANAGER	10	2450
MANAGER	20	2975
MANAGER	30	2850

9 rows selected.

3.sh

```
-- 1. 테이블 데이터 조회
SELECT deptno, job, sal FROM emp ORDER BY deptno;

SELECT deptno, job, sum(sal) FROM emp
GROUP BY deptno, job
ORDER BY deptno;

-- 2. PIVOT으로 deptno 열을 위로 올림
SELECT *
FROM (SELECT deptno, job, sal
      FROM emp
     )
PIVOT (SUM(sal) salary_sum
      FOR deptno
      IN (10 dept10 ,20 dept20, 30 dept30)
     );
```

```
-- 3. 2번 결과를 view로 만듦
CREATE VIEW pivoted_emp
as
SELECT *
FROM (SELECT deptno, job, sal
      FROM emp
     )
PIVOT (SUM(sal) salary_sum
      FOR deptno
      IN (10 dept10 ,20 dept20, 30 dept30)
     );

-- 4. PIVOT 된 view를 다시 UNPIVOT으로 풀기
SELECT *
FROM pivoted_emp
UNPIVOT (
    salary_sum
    FOR department
    IN (dept10_salary_sum as 10,
        dept20_salary_sum as 20,
        dept30_salary_sum as 30)
);
```

4. 동등조인, 자체 조인

4.1 설명

동등조인(Equal Join)

- 동등 연산자(=)로 구성된 조인 조건을 포함한 조인
- 정해진 컬럼에 대해 같은 값을 가지는 로우를 결합하여 결과로 반환

자체 조인(Self Join)

- 하나의 테이블을 사용해서 자신에게 조인하는 것
- 동일한 하나의 테이블이 FROM 절에 두 번 사용되기 때문에 별칭을 사용하여 컬럼을 구분

4.2 시나리오 수행

시나리오 내용

1. 각 사원 별 부서 번호와 부서 이름 조회 (동등 조인)
2. 각 사원을 관리하는 상사의 이름을 조회 (자체 조인)

4.3 시나리오 수행 결과

1. 각 사원 별 부서 번호와 부서 이름 조회 (동등 조인)

```
-- 1. 각 사원 별 부서 번호와 부서 이름 조회 (동등 조인)
SELECT empno, ename, deptno, dname FROM emp e, dept d
WHERE e.deptno = d.deptno;
```

```
SELECT empno, ename, e.deptno, dname FROM emp e, dept d
2 WHERE e.deptno = d.deptno;
```

EMPNO	ENAME	DEPTNO	DNAME
7839	KING	10	ACCOUNTING
7698	BLAKE	30	SALES
7782	CLARK	10	ACCOUNTING
7566	JONES	20	RESEARCH
7654	MARTIN	30	SALES
7499	ALLEN	30	SALES
7844	TURNER	30	SALES
7900	JAMES	30	SALES
7521	WARD	30	SALES
7902	FORD	20	RESEARCH
7369	SMITH	20	RESEARCH
7788	SCOTT	20	RESEARCH
7876	ADAMS	20	RESEARCH
7934	MILLER	10	ACCOUNTING

14 rows selected.

2. 각 사원을 관리하는 상사의 이름을 조회 (자체 조인)

```
-- 2. 각 사원을 관리하는 상사의 이름을 조회 (자체 조인)
SELECT e1.empno, e1.ename, e1.mgr, e2.empno, e2.ename
FROM emp e1, emp e2
WHERE e1.mgr = e2.empno;
```



```
SELECT e1.empno, e1.ename, e1.mgr, e2.empno, e2.ename
FROM emp e1, emp e2
3 WHERE e1.mgr = e2.empno;
```

EMPNO	ENAME	MGR	EMPNO	ENAME
7698	BLAKE	7839	7839	KING
7782	CLARK	7839	7839	KING
7566	JONES	7839	7839	KING
7654	MARTIN	7698	7698	BLAKE
7499	ALLEN	7698	7698	BLAKE
7844	TURNER	7698	7698	BLAKE
7900	JAMES	7698	7698	BLAKE
7521	WARD	7698	7698	BLAKE
7934	MILLER	7782	7782	CLARK
7902	FORD	7566	7566	JONES
7788	SCOTT	7566	7566	JONES
7369	SMITH	7902	7902	FORD
7876	ADAMS	7788	7788	SCOTT

13 rows selected.

4.sh

```
-- 1. 각 사원 별 부서 번호와 부서 이름 조회 (동등 조인)
SELECT empno, ename, e.deptno, dname FROM emp e, dept d
WHERE e.deptno = d.deptno;

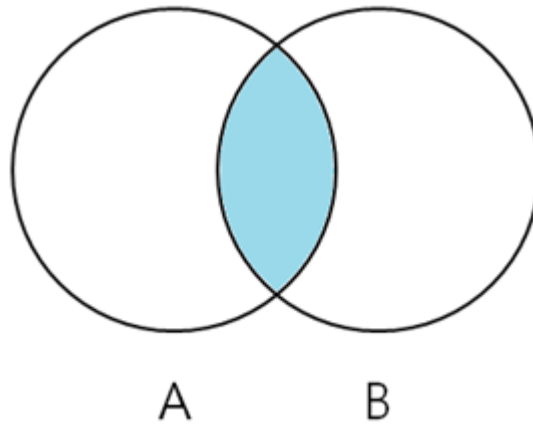
-- 2. 각 사원을 관리하는 상사의 이름을 조회 (자체 조인)
SELECT e1.empno, e1.ename, e1.mgr, e2.empno, e2.ename
FROM emp e1, emp e2
WHERE e1.mgr = e2.empno;
```

5. 내부 조인, 왼쪽 외부 조인

5.1 설명

1) 내부 조인(Inner Join, Simple Join)

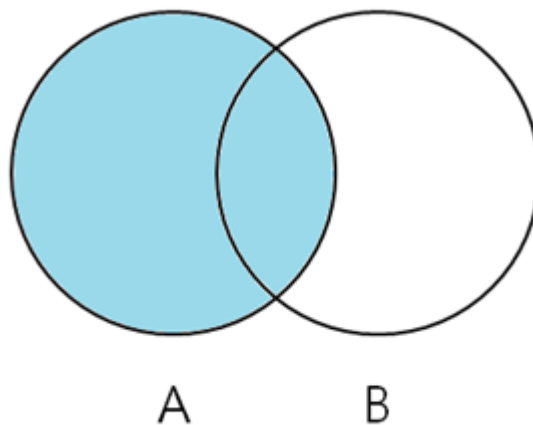
- 조인 조건을 만족하는 로우만 반환하는 2개 이상의 테이블에 대한 조인



2) 외부 조인(Outer Join)

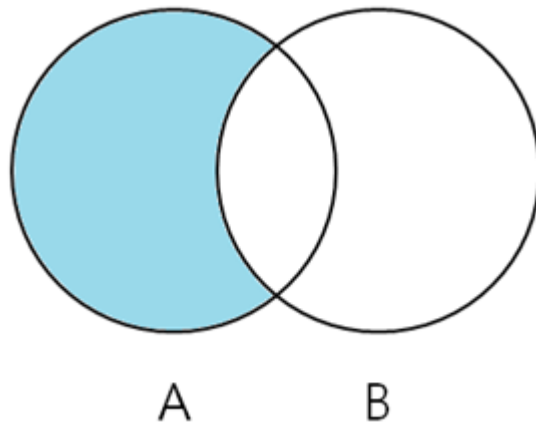
- 조인 조건을 만족하는 로우뿐만 아니라, 한 테이블의 어떤 로우에 대해 반대편 테이블의 모든 로우가 조인 조건을 만족하지 못하는 경우에도 그 로우를 출력

2-1) 왼쪽 외부 조인(left outer join)



- A는 모두 다 추출하고, B는 A에 존재하는(매핑되는) 행들만 추출
- A가 기준이 됨
- A에는 있는데 B에는 없는 경우 NULL 처리

2-2) 왼쪽 외부 조인 (LEFT ONLY)



- A의 전체를 추출하되, 만일 B와 매핑되는 것이 있다면 그거는 제외하고 추출하는 것.

5.2 시나리오 수행

시나리오 내용

1. INNER JOIN

2. LEFT OUTER JOIN

2.1. LEFT OUTER JOIN (LEFT ONLY)

5.3 시나리오 수행 결과

1. INNER JOIN

```
-- 1. INNER JOIN
SELECT * FROM izone z INNER JOIN ive v ON z.name = v.name;
```

```
-- 1. INNER JOIN
SQL> SELECT * FROM izone z INNER JOIN ive v ON z.name = v.name;

NAME          DEBUT_ORDER BIRTH_YEAR NAME          BIRTH_YEAR
-----
yujin          5          2003 yujin          2003
wonyoung       1          2004 wonyoung       2004

2 rows selected.
```

2. LEFT OUTER JOIN

```
-- 2. LEFT OUTER JOIN
SELECT * FROM izon z LEFT OUTER JOIN ive v ON z.name = v.name;
```

```
-- 2. LEFT OUTER JOIN
SQL> SELECT * FROM izon z LEFT OUTER JOIN ive v ON z.name = v.name;
```

NAME	DEBUT_ORDER	BIRTH_YEAR	NAME	BIRTH_YEAR
eunbi	7	1995		
sakura	2	1998		
hyewon	8	1999		
yena	4	1999		
chaeyeon	12	2000		
chaewon	10	2000		
minju	11	2001		
nako	6	2001		
hitomi	9	2001		
yuri	3	2001		
yujin	5	2003	yujin	2003
wonyoung	1	2004	wonyoung	2004

12 rows selected.

izon 테이블(LEFT 테이블) 에 있는 모든 내용이 출력되고, ive 테이블(RIGHT 테이블)에서는 izon 테이블과 겹치는 부분만 출력된다.

2.1. LEFT OUTER JOIN (LEFT ONLY)

```
-- 2.1. LEFT OUTER JOIN (LEFT ONLY)
SELECT * FROM izon z LEFT OUTER JOIN ive v ON z.name = v.name
WHERE v.name is null;
```

```
-- 2.1. LEFT OUTER JOIN (LEFT ONLY)
SQL> SELECT * FROM izon z LEFT OUTER JOIN ive v ON z.name = v.name WHERE v.
name is null;
```

NAME	DEBUT_ORDER	BIRTH_YEAR	NAME	BIRTH_YEAR
eunbi	7	1995		
sakura	2	1998		
hyewon	8	1999		
yena	4	1999		
chaeyeon	12	2000		
chaewon	10	2000		
minju	11	2001		
nako	6	2001		
hitomi	9	2001		
yuri	3	2001		

10 rows selected.

izone 테이블에서 ive 테이블과 겹치는 부분은 제외하고 출력된다.

5.sh

```
-- 1. INNER JOIN
SELECT * FROM izeone z INNER JOIN ive v ON z.name = v.name;

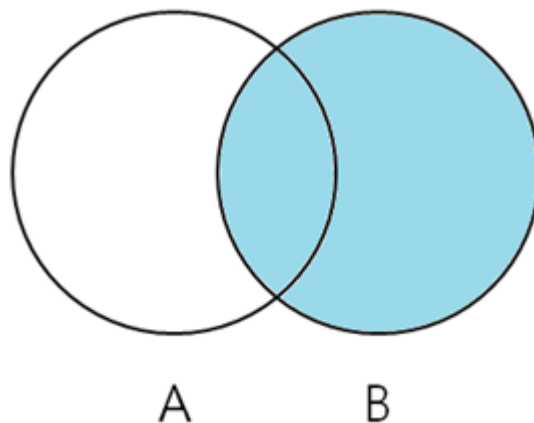
-- 2. LEFT OUTER JOIN
SELECT * FROM izeone z LEFT OUTER JOIN ive v ON z.name = v.name;

-- 2.1. LEFT OUTER JOIN (LEFT ONLY)
SELECT * FROM izeone z LEFT OUTER JOIN ive v ON z.name = v.name
WHERE v.name is null;
```

6. 오른쪽 외부 조인

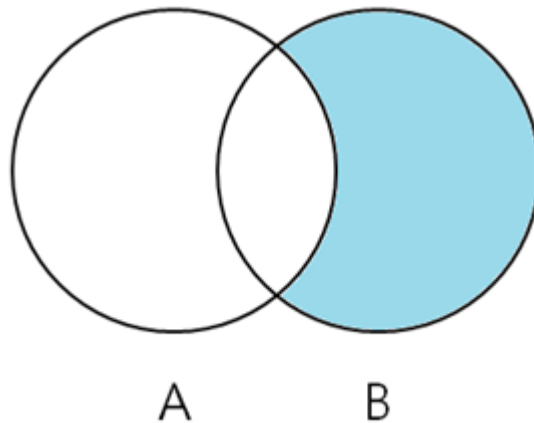
6.1 설명

1) 오른쪽 외부 조인(right outer join)



- B는 모두 다 추출하고, A는 B에 존재하는(매핑되는) 행들만 추출
- B가 기준이 됨
- B에는 있는데 A에는 없는 경우 NULL 처리

1-1) 오른쪽 외부 조인 (LEFT ONLY)



- B의 전체를 추출하되, 만일 A와 매핑되는 것이 있다면 그거는 제외하고 추출하는 것.

6.2 시나리오 수행

시나리오 내용

1. RIGHT OUTER JOIN

1.1 RIGHT OUTER JOIN (RIGHT ONLY)

6.3 시나리오 수행 결과

1. RIGHT OUTER JOIN

```
-- 1. RIGHT OUTER JOIN
SELECT * FROM izone z RIGHT OUTER JOIN ive v ON z.name = v.name;
```

```
-- 1. RIGHT OUTER JOIN
SQL> SELECT * FROM izone z RIGHT OUTER JOIN ive v ON z.name = v.name;

NAME          DEBUT_ORDER  BIRTH_YEAR  NAME          BIRTH_YEAR
-----
yujin          5            2003  yujin          2003
wonyoung       1            2004  wonyoung       2004
              1            2004  gaeul          2002
              1            2004  rei            2004
              1            2004  liz            2004
              1            2007  leeseo         2007

6 rows selected.
```

ive 테이블(RIGHT 테이블) 에 있는 모든 내용이 출력되고, izonc 테이블(LEFT 테이블)에서는 ive 테이블과 겹치는 부분만 출력된다.

1.1 RIGHT OUTER JOIN (RIGHT ONLY)

```
-- 1.1 RIGHT OUTER JOIN (RIGHT ONLY)
SELECT * FROM izonc z RIGHT OUTER JOIN ive v ON z.name = v.name
WHERE z.name is null;
```

```
-- 1.1 RIGHT OUTER JOIN (RIGHT ONLY)
SQL> SELECT * FROM izonc z RIGHT OUTER JOIN ive v ON z.name = v.name WHERE z
.name is null;
```

NAME	DEBUT_ORDER	BIRTH_YEAR	NAME	BIRTH_YEAR
			gaeul	2002
			rei	2004
			liz	2004
			leeseo	2007

4 rows selected.

ive 테이블에서 izonc 테이블과 겹치는 부분은 제외하고 출력된다.

6.sh

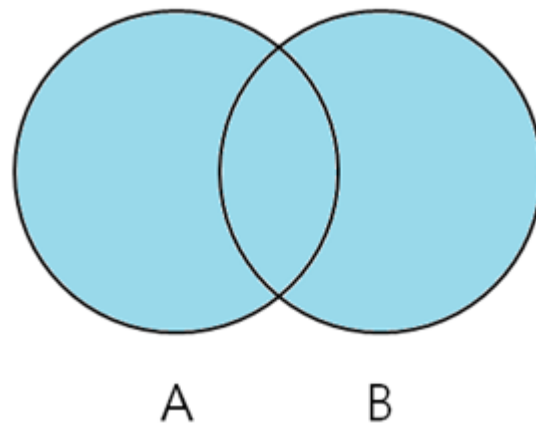
```
-- 1. RIGHT OUTER JOIN
SELECT * FROM izonc z RIGHT OUTER JOIN ive v ON z.name = v.name;
```

```
-- 1.1 RIGHT OUTER JOIN (RIGHT ONLY)
SELECT * FROM izonc z RIGHT OUTER JOIN ive v ON z.name = v.name
WHERE z.name is null;
```

7. 완전 외부 조인

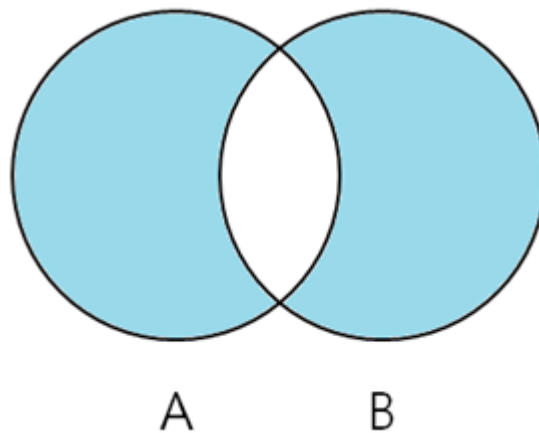
7.1 설명

완전 외부 조인(full outer join)



- A와 B의 합집합을 추출하는 것

완전 외부 조인(full outer join) (Only OUTER 조인)



- FULL OUTER JOIN 한 것 중에서 둘 다 모두 있는 데이터를 제외한, 각각에만 존재하는 데이터를 추출한 것

7.2 시나리오 수행

시나리오 내용

1. FULL OUTER JOIN

1.1 FULL OUTER JOIN (ONLY OUTER)

7.3 시나리오 수행 결과

1. FULL OUTER JOIN

```
-- 1. FULL OUTER JOIN  
SELECT * FROM izon z FULL OUTER JOIN ive v ON z.name = v.name;
```

```
-- 1. FULL OUTER JOIN  
SQL> SELECT * FROM izon z FULL OUTER JOIN ive v ON z.name = v.name;  
  
NAME          DEBUT_ORDER  BIRTH_YEAR  NAME          BIRTH_YEAR  
-----  
yujin          5            2003        yujin          2003  
              5            2003        gaeul          2002  
              5            2003        rei            2004  
wonyoung       1            2004        wonyoung       2004  
              1            2004        liz            2004  
              1            2004        leeseo         2007  
  
eunbi          7            1995  
sakura         2            1998  
hyewon         8            1999  
yena           4            1999  
chaeyeon       12           2000  
chaewon        10           2000  
minju          11           2001  
nako           6            2001  
hitomi         9            2001  
yuri           3            2001  
  
16 rows selected.
```

izon테이블과 ive 테이블에 존재하는 모든 합집합 원소들을 출력한다.

1.1 FULL OUTER JOIN (ONLY OUTER)

```
-- 1.1 FULL OUTER JOIN (ONLY OUTER)  
SELECT * FROM izon z FULL OUTER JOIN ive v  
  ON z.name = v.name  
 WHERE z.name is null OR v.name is null;
```

```
-- 1.1 FULL OUTER JOIN (ONLY OUTER)
SELECT * FROM izon z FULL OUTER JOIN ive v
ON z.name = v.name
3 WHERE z.name is null OR v.name is null;
```

NAME	DEBUT_ORDER	BIRTH_YEAR	NAME	BIRTH_YEAR
			gaeul	2002
			rei	2004
			liz	2004
			leeseo	2007
eunbi	7	1995		
sakura	2	1998		
hyewon	8	1999		
yena	4	1999		
chaeyeon	12	2000		
chaewon	10	2000		
minju	11	2001		
nako	6	2001		
hitomi	9	2001		
yuri	3	2001		

14 rows selected.

izon테이블과 ive 테이블에 동시에 존재하는 원소들을 제외한 원소들을 출력한다.

7.sh

```
-- 1. FULL OUTER JOIN
SELECT * FROM izon z FULL OUTER JOIN ive v ON z.name = v.name;
```

```
-- 1.1 FULL OUTER JOIN (ONLY OUTER)
SELECT * FROM izon z FULL OUTER JOIN ive v
ON z.name = v.name
WHERE z.name is null OR v.name is null;
```

8. 안티 조인, 세미 조인

8.1 설명

안티 조인

- 기준이 되는 테이블을 중심으로 기준 테이블의 공통 컬럼 값과 다른 값을 가진 또 다른 테이블의 데이터를 추출하는 관계
- Not In 연산자를 사용하는 조인

세미 조인

- EXISTS 연산자를 사용하여 조인
- 서브쿼리내에서 존재하는 데이터만 추출
- 안티조인의 반대

8.2 시나리오 수행

시나리오 내용

1. 안티 조인 (부서 위치가 'NEW YORK'이 아닌 사원 출력)
2. 세미 조인 (sal가 2000이상인 사원이 존재하는 부서의 정보 출력)

8.3 시나리오 수행 결과

1. 안티 조인

```
-- 1. 안티 조인 (부서 위치가 'NEW YORK'이 아닌 사원 출력)
SELECT ename FROM emp
WHERE emp.deptno NOT IN
      (SELECT dept.deptno FROM dept
       WHERE dept.loc = 'NEW YORK');
```

```

SQL>
SELECT ename FROM emp
WHERE emp.deptno NOT IN
(SELECT dept.deptno FROM dept
  4 WHERE dept.loc = 'NEW YORK');

ENAME
-----
BLAKE
JONES
MARTIN
ALLEN
TURNER
JAMES
WARD
FORD
SMITH
SCOTT
ADAMS

11 rows selected.

```

메인쿼리인 emp의 데이터중에 NOT IN을 사용하여 서브쿼리의 dept 테이블 칼럼 중 dept.loc = 'NEW YORK'인것을 제외한 결과값들을 출력한다.

2. 세미 조인 (sal가 2000이상인 사원이 존재하는 부서의 정보 출력)

```

-- 2. 세미 조인
SELECT dept.* FROM dept
  WHERE EXISTS ( SELECT * FROM emp
                  WHERE emp.deptno = dept.deptno
                    AND emp.sal >= 2000);

```

```

SELECT dept.* FROM dept
WHERE EXISTS ( SELECT * FROM emp
WHERE emp.deptno = dept.deptno
  4 AND emp.sal >= 2000);

DEPTNO DNAME LOC
-----
10 ACCOUNTING NEW YORK
30 SALES CHICAGO
20 RESEARCH DALLAS

3 rows selected.

```

emp 테이블과 dept 테이블의 deptno가 같은 값들을 뽑아내고, sal이 2000 이상인 직원만 뽑아서 추출한다. EXISTS를 붙였기 때문에 서브쿼리인 emp 테이블 내에 있는 데이터만 추출하고 중복을 제거해서 결과를 띄운다.

8.sh

```
-- 1. 안티 조인 (부서 위치가 'NEW YORK'이 아닌 사원 출력)
SELECT ename FROM emp
WHERE emp.deptno NOT IN
      (SELECT dept.deptno FROM dept
       WHERE dept.loc = 'NEW YORK');

-- 2. 세미 조인 (sal가 2000이상인 사원이 존재하는 부서의 정보 출력)
SELECT dept.* FROM dept
WHERE EXISTS ( SELECT * FROM emp
               WHERE emp.deptno = dept.deptno
                 AND emp.sal >= 2000);
```

9. CONNECT BY

9.1 설명

계층 데이터를 위해 CONNECT BY 절을 이용한다.

구문	설명
WHERE	데이터를 가져온 뒤 마지막으로 조건절에 맞게 정리
START WITH	어떤 데이터로 계층구조를 지정하는지 지정
CONNECT BY	각 행들의 연결 관계를 설정

- START WITH 는 가장 처음에 데이터를 거르는 플랜을 타게 되고, 따라서 이 컬럼에는 인덱스가 걸려있어야 성능을 보장받는다.
- CONNECT BY 절의 결과에는 LEVEL 이라는 컬럼이 있으며, 이는 계층의 깊이를 의미한다.

출처 : <https://mozi.tistory.com/155>

CONNECT_BY_ROOT

제일 레벨이 높은 row를 반환하는 연산자

SYS_CONNECT_BY_PATH

루트 데이터부터 현재 전개할 데이터까지의 경로를 표시한다.

9.2 시나리오 수행

시나리오 내용

1. emp 테이블에 있는 정보 출력
2. JOB = 'PRESIDENT'를 기준으로 (계층의 level 1으로 설정) empno, mgr이 같은 관계를 계층적으로 출력함.
3. CONNECT_BY_ROOT, SYS_CONNECT_BY_PATH

9.3 시나리오 수행 결과

1. emp 테이블에 있는 정보 출력

```
-- 1. emp 테이블에 있는 정보 출력
SELECT empno, ename, mgr, job FROM emp;
```

```
SQL> SELECT empno, ename, mgr, job FROM emp;
```

EMPNO	ENAME	MGR	JOB
7839	KING		PRESIDENT
7698	BLAKE	7839	MANAGER
7782	CLARK	7839	MANAGER
7566	JONES	7839	MANAGER
7654	MARTIN	7698	SALESMAN
7499	ALLEN	7698	SALESMAN
7844	TURNER	7698	SALESMAN
7900	JAMES	7698	CLERK
7521	WARD	7698	SALESMAN
7902	FORD	7566	ANALYST
7369	SMITH	7902	CLERK
7788	SCOTT	7566	ANALYST
7876	ADAMS	7788	CLERK
7934	MILLER	7782	CLERK

```
14 rows selected.
```

2. JOB = 'PRESIDENT'를 기준으로 (계층의 level 1으로 설정) empno, mgr이 같은 관계를 계층적으로 출력함.

```
-- 2. JOB = 'PRESIDENT'를 기준으로 (계층의 level 1)  
-- empno, mgr이 같은 관계를 계층적으로 출력함.  
SELECT LEVEL, empno, ename, mgr, job  
FROM emp  
START WITH job = 'PRESIDENT'  
CONNECT BY PRIOR empno = mgr;
```

```

SELECT LEVEL, empno, ename, mgr, job
FROM emp
START WITH job = 'PRESIDENT'
CONNECT BY PRIOR empno = mgr
       5 ORDER BY level;

```

LEVEL	EMPNO	ENAME	MGR	JOB
1	7839	KING		PRESIDENT
2	7566	JONES	7839	MANAGER
2	7782	CLARK	7839	MANAGER
2	7698	BLAKE	7839	MANAGER
3	7788	SCOTT	7566	ANALYST
3	7902	FORD	7566	ANALYST
3	7934	MILLER	7782	CLERK
3	7521	WARD	7698	SALESMAN
3	7900	JAMES	7698	CLERK
3	7844	TURNER	7698	SALESMAN
3	7499	ALLEN	7698	SALESMAN
3	7654	MARTIN	7698	SALESMAN
4	7876	ADAMS	7788	CLERK
4	7369	SMITH	7902	CLERK

14 rows selected.

3. CONNECT_BY_ROOT, SYS_CONNECT_BY_PATH

```

-- 3. CONNECT_BY_ROOT, SYS_CONNECT_BY_PATH
COL PATH FOR A30;

SELECT ENAME, CONNECT_BY_ROOT ENAME mgr,
       SYS_CONNECT_BY_PATH(ENAME, '-') PATH
FROM EMP
WHERE LEVEL > 1
      CONNECT BY PRIOR EMPNO = mgr
      START WITH ENAME = 'BLAKE';

```



```
SQL> COL PATH FOR A30;
SELECT ENAME, CONNECT_BY_ROOT ENAME mgr,
       SYS_CONNECT_BY_PATH(ENAME, '-') PATH
FROM EMP
WHERE LEVEL > 1
      CONNECT BY PRIOR EMPNO = mgr
6      START WITH ENAME = 'BLAKE';
```

ENAME	MGR	PATH
WARD	BLAKE	-BLAKE-WARD
JAMES	BLAKE	-BLAKE-JAMES
TURNER	BLAKE	-BLAKE-TURNER
ALLEN	BLAKE	-BLAKE-ALLEN
MARTIN	BLAKE	-BLAKE-MARTIN

5 rows selected.

9.sh

```
-- 1. emp 테이블에 있는 정보 출력
SELECT empno, ename, mgr, job FROM emp;

-- 2. JOB = 'PRESIDENT'를 기준으로 (계층의 level 1으로 설정)
--    empno, mgr이 같은 관계를 계층적으로 출력함.
SELECT LEVEL, empno, ename, mgr, job
FROM emp
START WITH job = 'PRESIDENT'
CONNECT BY PRIOR empno = mgr
ORDER BY level;

-- 3. CONNECT_BY_ROOT, SYS_CONNECT_BY_PATH
COL PATH FOR A30;

SELECT ENAME, CONNECT_BY_ROOT ENAME mgr,
       SYS_CONNECT_BY_PATH(ENAME, '-') PATH
FROM EMP
WHERE LEVEL > 1
      CONNECT BY PRIOR EMPNO = mgr
      START WITH ENAME = 'BLAKE';
```

10. 병렬 질의

10.1 설명

병렬 질의

- 하나의 SQL 문장을 여러 워킹 스레드를 사용하여 처리하는 것
- 대용량 테이블을 스캔할 때 여러 워킹 스레드가 테이블의 영역을 나눠서 처리하면 워킹 스레드 하나를 사용했을 때보다 빠르게 작업을 실행할 수 있다.
- 대용량 데이터를 다루는 환경에서 주로 사용

```
SELECT /*+ PARALLEL (4) */ DEPTNO, AVG(SAL) FROM EMP GROUP BY DEPTNO;
```

'PARALLEL (4)'라고 명시한 부분의 숫자 4 : 병렬 질의 처리에서 사용할 워킹 스레드의 개수

→ **DOP** (Degree of parallelism)

→ 4개의 워킹 스레드를 사용해 해당 질의를 처리하도록 지시한다.

10.2 시나리오 수행

시나리오 내용

1. SQL을 실제 수행하고 그 결과와 함께 실행계획을 출력하도록 설정 및 EMP 테이블 정보 출력
2. PARALLEL 힌트 사용

10.3 시나리오 수행 결과

1. SQL을 실제 수행하고 그 결과와 함께 실행계획을 출력하도록 설정 및 EMP 테이블 정보 출력

```
-- 1. SQL을 실제 수행하고 그 결과와 함께 실행계획을 출력하도록 설정
--   및 EMP 테이블 정보 출력
SET AUTOT TRACE EXPLAIN
SELECT EMPNO, ENAME, SAL FROM EMP ORDER BY SAL;
```

```
-- 1. SQL을 실제 수행하고 그 결과와 함께 실행 계획을 출력하도록 설정
-- 및 EMP 테이블 정보 출력
SET AUTOT TRACE EXPLAIN
SQL> SELECT EMPNO, ENAME, SAL FROM EMP ORDER BY SAL;

SQL ID: 7xbx9dk5txhgt
Child number: 147
Plan hash value: 4214489257

Execution Plan
-----
1  ORDER BY (SORT) (Cost:23, %%CPU:0, Rows:14)
2    TABLE ACCESS (FULL): EMP (Cost:23, %%CPU:0, Rows:14)
```

2. PARALLEL 힌트 사용

```
-- 2. PARALLEL 힌트 사용
SELECT /*+ PARALLEL (4) */ EMPNO, ENAME, SAL FROM EMP ORDER BY SAL;
```

```
-- 2. PARALLEL 힌트 사용
SQL> SELECT /*+ PARALLEL (4) */ EMPNO, ENAME, SAL FROM EMP ORDER BY SAL;

SQL ID: 8j5fdj2568ajx
Child number: 153
Plan hash value: 188909282

Execution Plan
-----
1  PE MANAGER (Cost:0, %%CPU:0, Rows:14)
2    PE SEND QC (ORDER) (Cost:0, %%CPU:0, Rows:14)
3      ORDER BY (SORT) (Cost:23, %%CPU:0, Rows:14)
4        PE RECV (Cost:0, %%CPU:0, Rows:14)
5          PE SEND (RANGE) (Cost:0, %%CPU:0, Rows:14)
6            PE BLOCK ITERATOR (Cost:23, %%CPU:0, Rows:14)
7              TABLE ACCESS (FULL): EMP (Cost:23, %%CPU:0, Rows:14)
```

PARALLEL 힌트를 사용한 병렬 질의의 실행 계획에 기존에는 없던 새로운 연산 노드가 추가된 것을 확인 할 수 있다. 이때 새로 추가된 노드는 병렬 질의 실행에 필요한 작업을 하게 된다.

PE RECV, PE SEND 노드가 추가된 경우에는 Tibero는 병렬 질의를 실행하기 위해 2-set 모델을 사용한다.

이 경우 실제 사용하는 워킹 스레드의 개수는 DOP의 2배가 되며 2개의 set 중에서 한 곳의 워킹 스레드는 consumer의 역할을, 다른 set의 워킹 스레드는 producer의 역할을 하게 된다. 이렇게 2-set 모델을 사용하는 이유는 두 연산 노드를 동시에 병렬로 실행하여 파이프라이닝(Pipelining) 효과를 보기 위해서이다.

10.sh

```
-- 1. SQL을 실제 수행하고 그 결과와 함께 실행계획을 출력하도록 설정
--     및 EMP 테이블 정보 출력
SET AUTOT TRACE EXPLAIN
SELECT EMPNO, ENAME, SAL FROM EMP ORDER BY SAL;

-- 2. PARALLEL 힌트 사용
SELECT /*+ PARALLEL (4) */ EMPNO, ENAME, SAL FROM EMP ORDER BY SAL;
```

11. 실체화 뷰 - 완전 문자열 비교

11.1 설명

실체화 뷰

- DB엔진이 쿼리가 실행될 때마다 뷰를 동적으로 재구성하지 않도록 실체화된 뷰를 만들 수 있다.
- 뷰가 가상 테이블이 아닌 실제 물리적인 테이블이 되는 것이다.

ENABLE QUERY REWRITE : query rewrite 활성화

출처 : <http://wiki.gurubee.net/pages/viewpage.action?pageId=26742369>

11.2 시나리오 수행

시나리오 내용
1. 실체화 뷰 생성
2. 질의 실행
3. 질의 다시 쓰기가 동작함

11.3 시나리오 수행 결과

1. 실체화 뷰 생성

```
-- 1. 실체화 뷰 생성
CREATE MATERIALIZED VIEW MV_SUM_SALARY ENABLE QUERY REWRITE AS
  SELECT DNAME, SUM(SAL) FROM DEPT, EMP
  WHERE DEPT.DEPTNO = EMP.DEPTNO
  GROUP BY DNAME;
```

```
CREATE MATERIALIZED VIEW MV_SUM_SALARY ENABLE QUERY REWRITE AS
  SELECT DNAME, SUM(SAL) FROM DEPT, EMP
  WHERE DEPT.DEPTNO = EMP.DEPTNO
  4      GROUP BY DNAME;

Materialized view 'MV_SUM_SALARY' created.
```

2. 질의 실행

```
-- 2. 질의 실행
SELECT dname, SUM(sal) FROM dept,emp WHERE DEPT.DEPTNO = EMP.DEPTNO
  GROUP BY dname;
```

```
-- 2. 질 의 실행
SELECT dname, SUM(sal) FROM dept,emp WHERE DEPT.DEPTNO = EMP.DEPTNO
  2      GROUP BY dname;

DNAME          SUM(SAL)
-----
SALES           9400
RESEARCH       10875
ACCOUNTING      8750

3 rows selected.
```

3. 질의 다시 쓰기가 동작함

```
-- 3. 질의 다시 쓰기가 동작함
SELECT * FROM MV_SUM_SALARY;
```

```
-- 3. 질 의 다시 쓰기가 동작함
SQL> SELECT * FROM MV_SUM_SALARY;
```

DNAME	SUM(SAL)
SALES	9400
RESEARCH	10875
ACCOUNTING	8750

```
3 rows selected.
```

11.sh

```
-- 1. 실체화 뷰 생성
CREATE MATERIALIZED VIEW MV_SUM_SALARY ENABLE QUERY REWRITE AS
  SELECT DNAME, SUM(SAL) FROM DEPT, EMP
  WHERE DEPT.DEPTNO = EMP.DEPTNO
  GROUP BY DNAME;

-- 2. 질의 실행
SELECT dname, SUM(sal) FROM dept,emp WHERE DEPT.DEPTNO = EMP.DEPTNO
  GROUP BY dname;

-- 3. 질의 다시 쓰기가 동작함
SELECT * FROM MV_SUM_SALARY;
```