

Database

Lecture 4-2. Structured Query Language (Part 2)

Spring 2024

Prof. Jik-Soo Kim, Ph.D.

E-mail: jiksoo@mju.ac.kr

Notes

- **Readings**

- Chapter 3: Introduction to SQL (Database System Concepts 7th Edition)

DATA MANIPULATION LANGUAGE

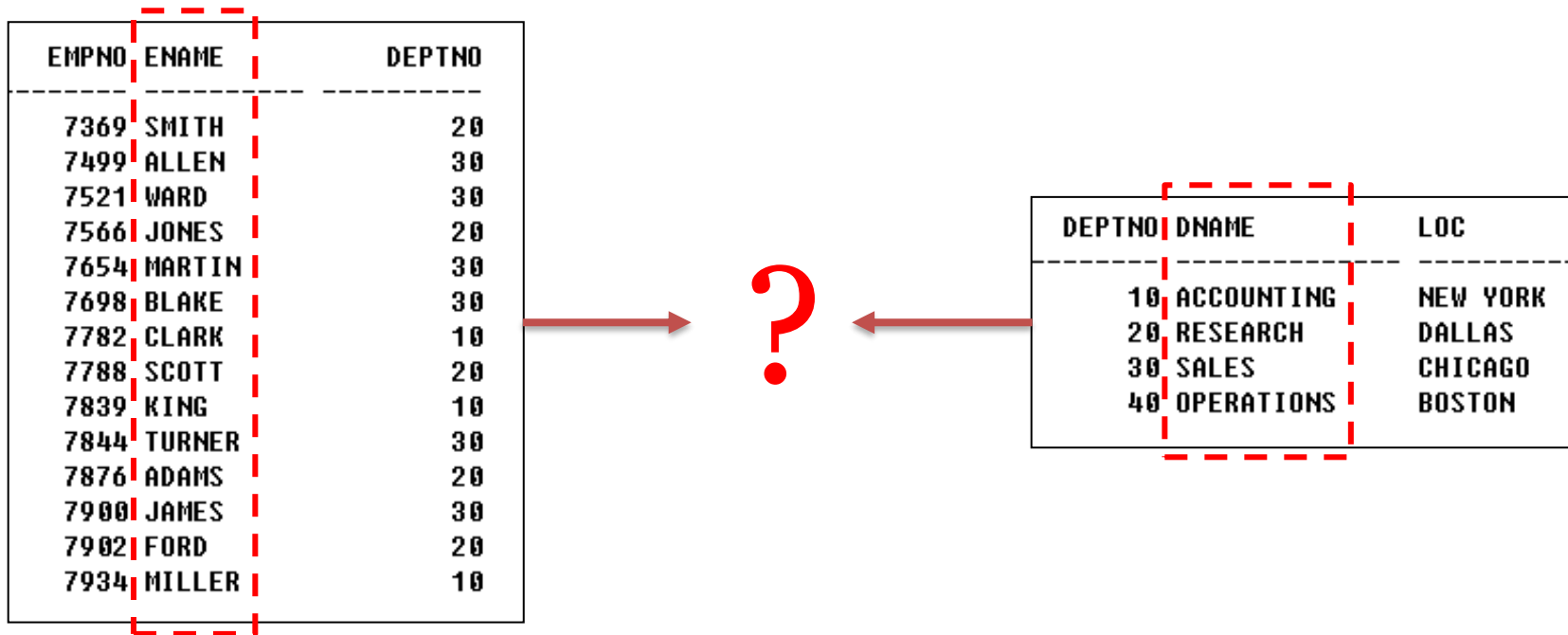
Data Manipulation Language (DML)

- SELECT
- DELETE
- INSERT
- UPDATE


JOIN OPERATIONS

Join Operation

- 두개 이상의 테이블을 합쳐서 하나의 큰 테이블로 만드는 방법
- 필요성
 - 관계형 모델에서는 데이터의 일관성이나 효율을 위하여 데이터의 중복을 최소화("정규화") → 주로 **Foreign Key**를 이용하여 참조
 - 정규화된 테이블로부터 결합된 형태의 정보를 추출할 필요가 있음
 - 예) 직원의 이름과 직원이 속한 부서명을 함께 보고 싶으면??



Cartesian Product

- 두 테이블에서 그냥 결과를 선택하면? 
 - SELECT ename, dname FROM emp, dept
 - 결과: 두 테이블의 행들의 가능한 모든 쌍이 추출됨
 - 일반적으로 사용자가 원하는 결과가 아님

- Cartesian Product

$$X \times Y = \{(x, y) | x \in X \text{ and } y \in Y\}$$

- Cartesian Product를 막기 위해서는 올바른 Join 조건을 **WHERE** 절에 부여해야 함

ENAME	DNAME
SMITH	ACCOUNTING
ALLEN	ACCOUNTING
WARD	ACCOUNTING
JONES	ACCOUNTING
MARTIN	ACCOUNTING
BLAKE	ACCOUNTING
CLARK	ACCOUNTING
SCOTT	ACCOUNTING

...

ALLEN	OPERATIONS
WARD	OPERATIONS
JONES	OPERATIONS
MARTIN	OPERATIONS
BLAKE	OPERATIONS
CLARK	OPERATIONS
SCOTT	OPERATIONS
KING	OPERATIONS
TURNER	OPERATIONS
ADAMS	OPERATIONS
JAMES	OPERATIONS
FORD	OPERATIONS
MILLER	OPERATIONS

56 개의 행이 선택되었습니다.

Simple Join

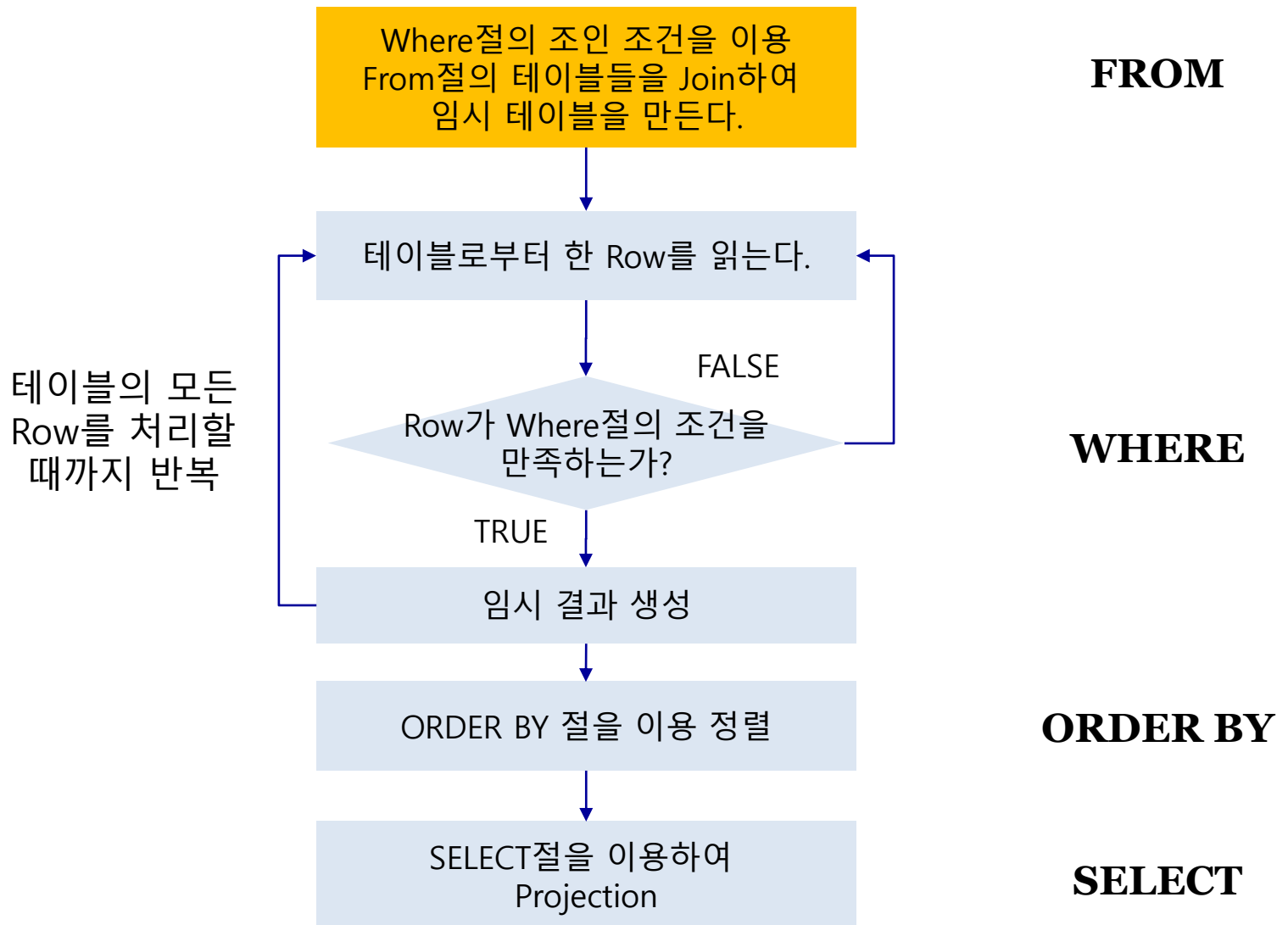
- Syntax

```
SELECT t1.col1, t1.col2, t2.col1 ...  
FROM Table1 t1, Table2 t2  
WHERE t1.col3 = t2.col3
```

- 설명

- **FROM** 절에 필요로 하는 테이블을 모두 적는다
- 컬럼 이름의 모호성을 피하기 위해 Table 이름에 Alias 사용 가능 (테이블 이름으로 직접 지칭 가능)
- 적절한 **Join 조건**을 **WHERE** 절에 부여 (일반적으로 "테이블 개수 -1" 개의 조인 조건이 필요하며, **PK**와 **FK**간의 = 이 붙는 경우가 많음)

Join 처리 개념



Join 종류

■ 용어

- Cross Join (Cartesian Product): 모든 가능한 쌍이 나타남
- Inner Join: Join 조건을 만족하는 튜플만 나타남
- Outer Join: Join 조건을 만족하지 않는 튜플(짜이 없는 튜플)도 Null과 함께 나타남 $\square \times \square$ $1 \times \square$ $\square \times 1$
- Theta Join: 임의의 조건(theta)에 의한 조인 $r \bowtie_{\theta} s = 6_{\theta} (r \times s)$
- Equi-Join: Theta Join & 조건이 Equal (=)
- Natural Join: Equi-join & 동일한 Column명 합쳐짐
- Self Join: 자기 자신과 조인

조건

Theta Join

■ 정의

- 임의의 조건을 Join 조건으로 사용 (Equi-Join도 Theta Join의 한 형태)
- "="외의 조건 사용 시 Non-Equi Join이라고도 함

■ 예)

```
SELECT e.ename, e.sal, s.grade
```

```
FROM emp e, salgrade s
```

```
WHERE e.sal BETWEEN s.losal AND s.hisal
```

s.losal이상 s.hisal이하

EMPNO	ENAME	JOB	MGR	HIREDATE	SAL	ENAME	SAL	GRADE
7369	SMITH	CLERK	7902	80/12/17	800	SMITH	800	1
7499	ALLEN	SALESMAN	7698	81/02/20	1600	JAMES	950	1
7521	WARD	SALESMAN	7698	81/02/22	1250	ADAMS	1100	1
7566	JONES	MANAGER	7839	81/04/02	2975	WARD	1250	2
7654	MARTIN	SALESMAN	7698	81/09/28	1250	MARTIN	1250	2
7698	BLAKE	MANAGER	7839	81/05/01	2850	MILLER	1300	2
7782	CLARK	MANAGER	7839	81/06/09	2450	TURNER	1500	3
7788	SCOTT	ANALYST	7566	87/04/19	3000	ALLEN	1600	3
7839	KING	PRESIDENT		81/11/17	5000	CLARK	2450	4
7844	TURNER	SALESMAN	7698	81/09/08	1500	BLAKE	2850	4
7876	ADAMS	CLERK	7788	87/05/23	1100	JONES	2975	4
7900	JAMES	CLERK	7698	81/12/03	950	SCOTT	3000	4
7902	FORD	ANALYST	7566	81/12/03	3000	FORD	3000	4
7934	MILLER	CLERK	7782	82/01/23	1300	KING	5000	5

GRADE	LOSAL	HISAL
1	700	1200
2	1201	1400
3	1401	2000
4	2001	3000
5	3001	9999

salgrade

emp

Equi-Join

theta join이면서 동시에 이쿼조인

EMPNO	ENAME	DEPTNO
7839	KING		10
7566	JONES		20
7900	JAMES		30
7369	SMITH		20
7499	ALLEN		30

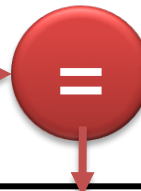
EMP

FK

DEPTNO	DNAME	LOC
10	ACCOUNTING	NEW YORK
20	RESEARCH	DALLAS
30	SALES	CHICAGO
40	OPERATION	BOSTON

PK

DEPT



EMPNO	ENAME	DEPTNO	DEPTNO	DNAME	LOC
7839	KING		10	10	ACCOUNTING	NEW YORK
7566	JONES		20	20	RESEARCH	DALLAS
7900	JAM				CHICAGO	
7369	SMI				DALLAS	
7499	ALLEN		30	30	SALES	CHICAGO

SELECT * FROM EMP, DEPT
WHERE EMP.DEPTNO = DEPT.DEPTNO

Outer Join

- 정의
 - Join 조건을 만족하지 않는(짜이 없는) 튜플의 경우 Null을 포함하여 결과를 생성
 - 모든 행이 결과 테이블에 나타남
- 종류
 - **Left** Outer Join: 왼쪽의 모든 튜플이 결과 테이블에 나타남
 - **Right** Outer Join: 오른쪽의 모든 튜플이 결과 테이블에 나타남
 - **Full** Outer Join: 양쪽 모두 결과 테이블에 나타남
- 표현 방법
 - NULL이 올수 있는 쪽 조건에 (+)를 붙인다(오라클)

Outer Join

EMP				FK	PK	DEPT	
EMPNO	ENAME	DEPTNO		DEPTNO	DNAME	LOC
7839	KING		10	→	10	ACCOUNTING	NEW YORK
7566	JONES		20	→	20	RESEARCH	DALLAS
7900	JAMES		30	→	30	SALES	CHICAGO
7369	SMITH		20	→	40	OPERATION	BOSTON

40에 해당하는건 EMP에 없어 원래 이퀴조인에선 안나오지만 +를 통해 나온다.
이거같은 경우 right area

EMPNO	ENAME	DEPTNO	DEPTNO	DNAME	LOC
7839	KING		10	10	ACCOUNTING	NEW YORK
7566	JONES		20	20	RESEARCH	DALLAS
7900	JAMES		30	30	SALES	CHICAGO
7369	SMITH		20	20	RESEARCH	DALLAS
7499	ALLEN		30	30	SALES	CHICAGO
				40	OPERATION	BOSTON

SELECT * FROM EMP, DEPT
WHERE EMP.DEPTNO (+) = DEPT.DEPTNO

Self Join

- 자기자신과 Join
- Alias를 사용할 수 밖에 없음

king 즉 사장이므로
매니저없어 null

```
SELECT * FROM EMP E1, EMP E2
WHERE E1.MGR = E2.EMPNO
```

PK	EMP	FK	
EMPNO	ENAME	MGR
7839	KING		
7566	JONES	7839	
7900	JAMES	7698	
7369	SMITH	7902	
7499	ALLEN	7698	

EMPNO	ENAME	MGR	EMPNO	ENAME
7566	JONES	7839		7839	KING
7900	JAMES	7698		7698	BLAKE
7369	SMITH	7902		7902	FORD
7499	ALLEN	7698		7698	BLAKE

SQL:1999 Syntax

- From절에서 바로 Join을 명시적으로 정의

```
SELECT table1.column, table2.column
FROM table1
[CROSS JOIN table2] |
[NATURAL JOIN table2] |
[JOIN table2 USING (column_name)] |
[JOIN table2
ON(table1.column_name = table2.column_name)] |
[LEFT|RIGHT|FULL OUTER JOIN table2
ON (table1.column_name = table2.column_name)];
```

- 예)
 - SELECT * FROM emp **NATURAL JOIN** dept;
 - SELECT * FROM emp **JOIN** dept **USING** (deptno);
 - SELECT * FROM emp **JOIN** dept **ON** emp.deptno = dept.deptno;
 - SELECT * FROM emp **RIGHT OUTER JOIN** dept **ON** (emp.deptno = dept.deptno);

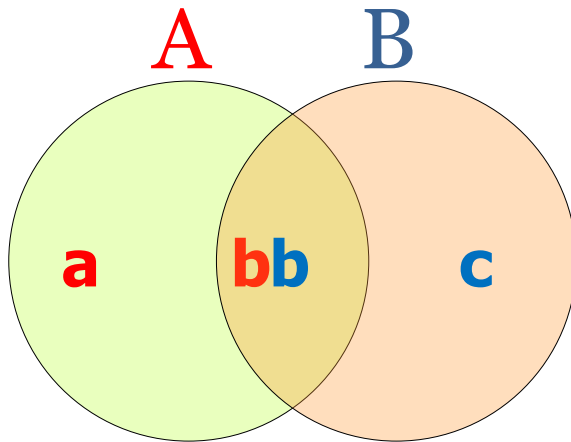
같은 결과값을 낸다.

on이 using보다 좀더 상위개념이라보면 됨.(using은 equal밖에 못 씀)

SET OPERATIONS

SET Operator

- 두 질의의 결과를 가지고 집합 연산(합집합, 교집합, 차집합 등)
- UNION, UNION ALL, INTERSECT, MINUS, ...



- $A \cup B = \{a, b, c\}$ 중복제거
- $A \cup ALL B = \{a, b, b, c\}$
- $A \cap B = \{b\}$
- $A - B = \{a\}$

```
SELECT  ename FROM emp
UNION
SELECT  dname FROM dept;
```

안먹힐수도 있다. (IDE에 따라)

* The **MINUS** operator is not supported in all SQL databases!

It can be used in Oracle. For databases such as SQL Server, PostgreSQL, and SQLite, use the **EXCEPT** operator to perform this type of query.

Set Operations

- Set operations **union**, **intersect**, and **except** 합, 교, 차
 - each of the operations automatically eliminates duplicates
- To retain all duplicates, use the corresponding multiset versions **union all**, **intersect all** and **except all**
- Suppose a tuple occurs m times in r and n times in s , then it occurs:
 - $m + n$ times in r **union all** s
 - $\min(m, n)$ times in r **intersect all** s
 - $\max(0, m - n)$ times in r **except all** s

Set Operations

- Find courses(*course_id*) that ran in Fall 2009 *or* in Spring 2010
(**select** *course_id* **from** *section* **where** *sem* = 'Fall' **and** *year* = 2009)
union string은 작은따옴표!
(**select** *course_id* **from** *section* **where** *sem* = 'Spring' **and** *year* = 2010)
2010년 & 봄학기에 단하나라도 열린 강좌의 강좌번호
- Find courses(*course_id*) that ran in Fall 2009 *and* in Spring 2010
(**select** *course_id* **from** *section* **where** *sem* = 'Fall' **and** *year* = 2009)
intersect
(**select** *course_id* **from** *section* **where** *sem* = 'Spring' **and** *year* = 2010)
- Find courses(*course_id*) that ran in Fall 2009 but *not* in Spring 2010
(**select** *course_id* **from** *section* **where** *sem* = 'Fall' **and** *year* = 2009)
except
(**select** *course_id* **from** *section* **where** *sem* = 'Spring' **and** *year* = 2010)

Set Operations

- Find the salaries of all instructors that are less than the largest salary
누군가보다는 연봉이 작은 값
 - select distinct** *T.salary*
from *instructor* **as** *T*, *instructor* **as** *S* rename을 통해 같은 두집합 합치기
where *T.salary* < *S.salary*
- Find all the salaries of all instructors
 - select distinct** *salary*
from *instructor*
- Find the largest salary of all instructors
 - ("second query")
except
("first query") 전체-누군가보다는연봉이 작은 값 = 누구보다 작지않은값
= 가장 큰 값

Null Values

- It is possible for tuples to have a null value denoted by *null*, for some of their attributes
- *null* signifies an unknown value or a value that does not exist
- The result of any arithmetic expression involving *null* is *null*
 - e.g., $5 + \text{null}$ returns *null*
- The predicate is null can be used to check for null values
 - e.g., Find all instructors whose salary is *null*
select *name*
from *instructor*
where *salary* **is null**

cf. = null로 쓰면 unknown이라는 다른 vaule값이 나오기때문에 쓰면 안된다.

Null Values and Three Valued Logic

- Three values – *true*, *false*, *unknown*
- Any comparison with *null* returns *unknown*
 - e.g., $5 < null$ or $null <> null$ or $null = null$
- Three-valued logic using the value *unknown*:
 - OR: $(unknown \text{ or } true) = true$,
 $(unknown \text{ or } false) = unknown$
 $(unknown \text{ or } unknown) = unknown$
 - AND: $(true \text{ and } unknown) = unknown$,
 $(false \text{ and } unknown) = false$,
 $(unknown \text{ and } unknown) = unknown$
 - NOT: $(\text{not } unknown) = unknown$
- Result of where clause predicate is treated as *false* if it evaluates to *unknown* 즉, unknown은 false로 가정한다.

AGGREGATE FUNCTIONS

Aggregate Functions

- Aggregate functions operate on the multiset of values of a column of a relation, and return a *single* value

avg: average value

min: minimum value

max: maximum value

sum: sum of values

count: number of values

Aggregate Functions

- 여러 행으로부터 하나의 결과값을 반환
- 종류
 - AVG
 - COUNT
 - null포함 행 개수
 - COUNT(*): number of rows in a table (NULL도 count된다)
 - COUNT(expr): non-null value (NULL은 빠진다)
 - COUNT(DISTINCT expr): distinct non-null
null빼고 + 중복제거
 - MAX
 - MIN
 - SUM
 - STDDEV 표준편차
 - VARIANCE 분산

만약 튜플에 null만 있다면 count 제외 연산은 모두 null이다.

Aggregate Functions

```
SELECT sal FROM emp;
```

SAL
800
1600
1250
2975
1250
2850
2450
3000
5000
1500
1100
950
3000
1300

```
SELECT AVG(sal) FROM emp;
```

AVG(SAL)
2073.21429

Examples of Aggregate Functions

- Find the average salary of instructors in the Computer Science department
 - **select avg** (*salary*)
from *instructor*
where *dept_name* = 'Comp. Sci.;
- Find the total number of instructors who teach a course in the Spring 2010 semester
 - **select count** (**distinct** *ID*) 각 교수당 하나의 수업만 하면 상관없으나 그게 아니므로 distinct를 써서 중복을 제거한다.
from *teaches*
where *semester* = 'Spring' **and** *year* = 2010;
- Find the number of tuples in the *course* relation
 - **select count** (*)
from *course*;

집계함수에서의 일반적인 오류

```
SELECT deptno, AVG(sal) FROM emp;
```

- 주의
 - 집계함수의 결과는 한 row만 남게 된다
 - deptno는 하나의 row에 표현될 수 없다
 - 부서별과 같은 내용이 필요할 때는 **Group by**절 사용

GROUP BY

```
SELECT deptno, sal  
FROM emp  
ORDER BY deptno; 정렬해라(오름차순)
```

DEPTNO	SAL
10	2450
10	5000
10	1300
20	2975
20	3000
20	1100
20	800
20	3000
30	1250
30	1500
30	1600
30	950
30	2850
30	1250

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

DEPTNO	AVG(SAL)
10	2916.66667
20	2175
30	1566.66667

GROUP BY

- Find the average salary of instructors in each department
 - select** *dept_name*, **avg** (*salary*) **as** *avg_salary*
from *instructor*
group by *dept_name*;

ID	name	dept_name	salary
76766	Crick	Biology	72000
45565	Katz	Comp. Sci.	75000
10101	Srinivasan	Comp. Sci.	65000
83821	Brandt	Comp. Sci.	92000
98345	Kim	Elec. Eng.	80000
12121	Wu	Finance	90000
76543	Singh	Finance	80000
32343	El Said	History	60000
58583	Califieri	History	62000
15151	Mozart	Music	40000
33456	Gold	Physics	87000
22222	Einstein	Physics	95000



dept_name	avg_salary
Biology	72000
Comp. Sci.	77333
Elec. Eng.	80000
Finance	85000
History	61000
Music	40000
Physics	91000

Group By에서의 일반적인 오류

- 부서별 월급에서 부서명도 출력?

```
SELECT deptno, dname, AVG(sal)
FROM emp
GROUP BY deptno
ORDER BY deptno;
```

- 비록 부서번호에 따라 부서명은 하나로 결정될 수 있지만, dname은 grouping에 참여하지 않았으므로 하나의 row로 aggregate될 수 있다고 볼 수 없음

- 주의

- SELECT의 컬럼 리스트에는 Group by에 참여한 필드나 Aggregate 함수만 올 수 있다!
- Group by가 수행된 이후에는 Group by에 참여한 필드나 Aggregate 함수만 남아있는 셈 (\therefore dname을 project 할 수 없음)
 - HAVING, ORDER BY도 마찬가지로 즉 원본테이블이 아닌 Groupby 테이블이 기본이라 생각해야됨.

Group By에서의 일반적인 오류

- Attributes in **select** clause outside of aggregate functions *must* appear in **group by** list

ID는 groupby테이블에 없기때문에 오류

- /* erroneous query */
select dept_name, *ID*, avg (salary)
from instructor
group by dept_name;

여기에 텍스트 입력

HAVING

- Aggregation 결과에 대해 다시 condition을 적용할 때 사용
- 일반적인 오류
 - 평균 월급이 2000 이상인 부서는?

```
SELECT deptno, AVG(sal)
FROM emp
WHERE AVG(sal) >= 2000
GROUP BY deptno;
```

보통 오류가 나기때문에 이렇게 안쓴다.



```
SELECT deptno, AVG(sal)
FROM emp
GROUP BY deptno
HAVING AVG(sal) >= 2000;
```

- 주의
 - WHERE 절은 Aggregation 이전, HAVING 절은 Aggregation 이후의 Filtering

~~Having~~ 절에는 Group by에 참여한 컬럼이나 Aggregate 함수만 사용 가능!

집계함수는 Groupby 참여 이외도 가능하다.

HAVING

- Find the names and average salaries of all departments whose average salary is greater than 42000

```
select dept_name, avg (salary)
from instructor
group by dept_name
having avg (salary) > 42000;
```

위 조건 대신 count(ID) > 2;도 가능하다.

- Note: predicates in the **having** clause are applied *after* the formation of groups whereas predicates in the **where** clause are applied *before* forming groups

where절은 grouping이전에 먼저 적용 후 grouping한다.

Null Values and Aggregates

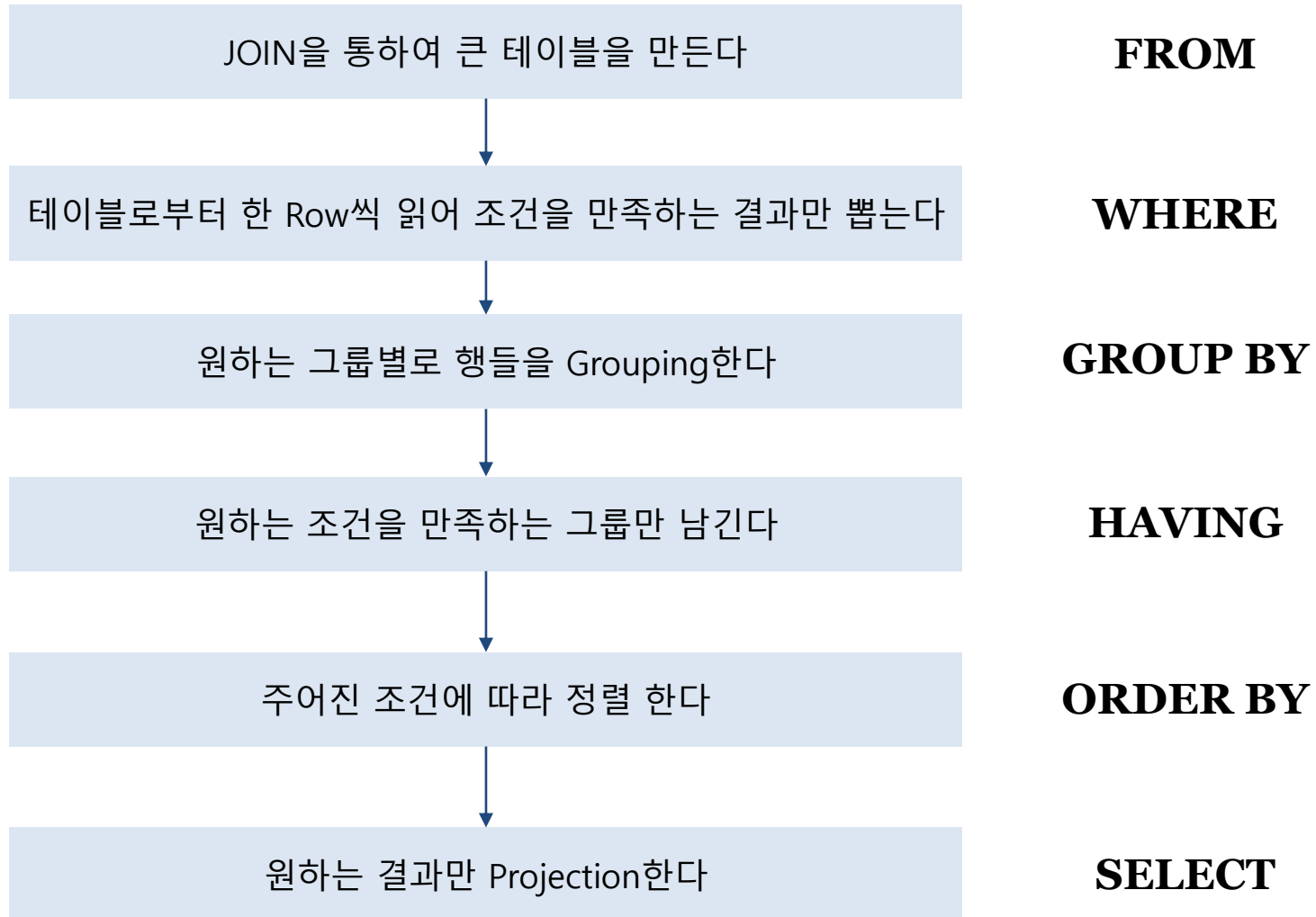
- Total all salaries

```
select sum (salary)  
from instructor
```

- above statement ignores null amounts
- result is null if there is no non-null amount 모두 null일시 결과도 null

- All aggregate operations except **count(*)** ignore tuples with null values on the aggregated attributes
- What if collection has only null values?
 - count returns 0
 - all other aggregates return null

SQL문 실행 개념



SQL 작성법

- ① 최종 출력될 정보에 따라 원하는 컬럼들을 SELECT 절에 추가
- ② 원하는 정보를 가진 테이블들을 FROM 절에 추가
- ③ WHERE절에 알맞은 Join 조건 추가
- ④ WHERE절에 알맞은 검색 조건 추가
- ⑤ 필요에 따라 GROUP BY, HAVING 등을 통해 Grouping/Filtering
- ⑥ 정렬 조건 ORDER BY에 추가

```
SELECT 기본 [ALL | DISTINCT] 열_리스트  
[FROM 테이블_리스트]  
[WHERE 조건]  
[GROUP BY 열_리스트 [HAVING 조건]]  
[ORDER BY 열_리스트 [ASC | DESC]];
```

NESTED SUBQUERIES

Nested Subqueries

- SQL provides a mechanism for *nesting* of subqueries. A **subquery** is a **select-from-where** expression that is nested within another query
- The nesting can be done in the following SQL query

select A_1, A_2, \dots, A_n
from r_1, r_2, \dots, r_m
where P

as follows:

- A_i can be replaced by a subquery that generates a single value
- r_i can be replaced by any valid subquery
- P can be replaced with an expression of the form:

B <operation> (subquery)

where B is an attribute and <operation> to be defined later

Subqueries in the Select Clause

- **Scalar subquery** is the one which is used where a *single* value is expected → select 절에서 함수처럼 사용되는 Query
- List all departments along with the number of instructors in each department

select dept_name,
 (select count(*)
 from instructor
 where department.dept_name = instructor.dept_name)
 as num_instructors
from department;

최종 테이블

dept_name	num_inst
:	:

행을 지날때마다 계속 바뀌는 것 (for int i 느낌)
이유는 select문은 결국 튜플 한행 씩 보기 때문이다.
ex. 컴공, 정통 아예 하나를 짚이어감

- Runtime error if subquery returns more than one result tuple

Subqueries in the From Clause

- SQL allows a subquery expression to be used in the **from** clause
 - from절에서 사용되며 임시 공간에 테이블을 생성하여 사용하는 View와 비슷함 → Inline View라고도 표현
- Find the average instructors' salaries of those departments where the average salary is greater than \$42,000 cf.34page having절

```
select dept_name, avg_salary
from (select dept_name, avg (salary) as avg_salary
      from instructor
      group by dept_name)
where avg_salary > 42000;
```

- Note that we do *not* need to use the **having** clause

Subqueries in the From Clause

- Another way to write the query, "Find the average instructors' salaries of those departments where the average salary is greater than \$42,000"

```
select dept_name, avg_salary
from (select dept_name, avg (salary)
      from instructor
      group by dept_name) as dept_avg (dept_name, avg_salary)
where avg_salary > 42000;
```

원래 이름이 없던 임시테이블을 이름을 주었음.

Subqueries in the Where Clause

- A common use of subqueries is to perform tests:
 - for set membership
 - for set comparisons
 - for set cardinality

→ Where 조건 절에서 주로 **비교형태**로 사용됨

Set Membership

in
not in

- Find courses offered in Fall 2009 and in Spring 2010

select distinct *course_id*

from *section* 시간표

where *semester* = 'Fall' **and** *year* = 2009 **and**

course_id **in** (**select** *course_id*

from *section*

where *semester* = 'Spring' **and** *year* = 2010);

조건을 term이라 하는데 현재 3개의 term이 있다. + 이 조건들이 모두 and로 결합

2010년 봄학기에 하나라도 열린 강좌번호의 테이블

- Find courses offered in Fall 2009 but not in Spring 2010 집합에선 except연산

select distinct *course_id*

from *section*

where *semester* = 'Fall' **and** *year* = 2009 **and**

course_id **not in** (**select** *course_id*

from *section*

where *semester* = 'Spring' **and** *year* = 2010);

Set Membership

- Name all instructors whose name is neither "Mozart" nor Einstein"
cf. neither A nor B : A B 둘다 아닌

```
select distinct name  
from instructor  
where name not in ('Mozart', 'Einstein')  
+a 'mozart'소문자일 시엔 나온다.(String이기때문에 완벽일치해야됨.)
```

- Find the total number of (distinct) students who have taken
course sections taught by the instructor with ID 10101
이 ID는 학번
이 교수가 가르친걸 수강한 학생의 수

```
select count (distinct ID)  
from takes  
where (course_id, sec_id, semester, year) in  
(select course_id, sec_id, semester, year  
from teaches  
where teaches.ID = 10101);  
이 아이디는 교수교번
```

7P.K

학생의 수를 세는 것이기 때문에
중복을 제외하는 것

Set Comparison – “some” Clause

- Find names of instructors with salary greater than that of some (at least one) instructor in the Biology department

```
select distinct T.name  
from instructor as T, instructor as S  
where T.salary > S.salary and S.dept_name = 'Biology';
```

- Same query using > **some** clause

```
select name  
from instructor  
where salary > some (select salary  
                        from instructor  
                        where dept_name = 'Biology');
```

아무거나 골랐을때 그거보다 작은게 있으면 된다.
(하나라도 만족하면 가능)

Definition of "some" Clause

- $F <\text{comp}> \text{some } r \Leftrightarrow \exists t \in r \text{ such that } (F <\text{comp}> t)$
Where $<\text{comp}>$ can be: $<, \leq, >, =, \neq$

$$(5 < \text{some } \begin{array}{|c|} \hline 0 \\ \hline 5 \\ \hline 6 \\ \hline \end{array}) = \text{true}$$

$$(5 < \text{some } \begin{array}{|c|} \hline 0 \\ \hline 5 \\ \hline \end{array}) = \text{false}$$

$$(5 = \text{some } \begin{array}{|c|} \hline 0 \\ \hline 5 \\ \hline \end{array}) = \text{true}$$

$$(5 \neq \text{some } \begin{array}{|c|} \hline 0 \\ \hline 5 \\ \hline \end{array}) = \text{true (since } 0 \neq 5)$$

$(= \text{some}) \equiv \text{in}$ 존재 ○
However, $(\neq \text{some}) \neq \text{not in}$

Set Comparison – “all” Clause

- Find the names of all instructors whose salary is greater than the salary of all instructors in the Biology department

```
select name  
from instructor  
where salary > all (select salary  
                    from instructor  
                    where dept_name = 'Biology');
```

모든 즉 그집합에선 이조건을 모두 다 만족해야한다.

Definition of "all" Clause

- $F <\text{comp}> \text{all } r \Leftrightarrow \forall t \in r (F <\text{comp}> t)$

$$(5 < \text{all } \begin{array}{|c|} \hline 0 \\ \hline 5 \\ \hline 6 \\ \hline \end{array}) = \text{false}$$

$$(5 < \text{all } \begin{array}{|c|} \hline 6 \\ \hline 10 \\ \hline \end{array}) = \text{true}$$

$$(5 = \text{all } \begin{array}{|c|} \hline 4 \\ \hline 5 \\ \hline \end{array}) = \text{false}$$

$$(5 \neq \text{all } \begin{array}{|c|} \hline 4 \\ \hline 6 \\ \hline \end{array}) = \text{true (since } 5 \neq 4 \text{ and } 5 \neq 6)$$

$(\neq \text{all}) \equiv \text{not in}$ ~~조각~~
However, $(= \text{all}) \neq \text{in}$

Test for Empty Relations

- The **exists** construct returns the value **true** if the argument subquery is nonempty
- **exists** $r \Leftrightarrow r \neq \emptyset$ 존재하냐? 즉 공집합이 아닌 것
- **not exists** $r \Leftrightarrow r = \emptyset$ 존재하지않냐 = 즉 공집합이나

Use of "exists" Clause

- Yet another way of specifying the query "Find all courses taught in both the Fall 2009 semester and in the Spring 2010 semester"

```
select course_id
from section as S
where semester = 'Fall' and year = 2009 and
exists (select *
        from section as T
        where semester = 'Spring' and year = 2010
        and S.course_id = T.course_id);
```

조건 총 3개


만약 course_id로 작성시
T.course_id로 인식한다.

이중for문처럼 한튜플당 상수취급해 조건처럼 들어감.
(ex. 첫번째가 db일시 db로 쪽 비교 그뒤에 두번째 튜플 ㄱ)

- **Correlation name** – variable *S* in the outer query
- **Correlated subquery** – the inner query

Use of "not exists" Clause

- Find all students who have taken *all* courses offered in the Biology department 생물학과 모든 교과목 수강한 학생들

 Division 연산자통해서 계산한 바있음.

```
select distinct S.ID, S.name
from student as S
where not exists ( (select course_id
                    from course
                    where dept_name = 'Biology')
                  except (차집합(-))
                    (select T.course_id
                     from takes as T
                     where S.ID = T.ID));
```

조건 총 1개

S.ID가 다 수강한 강좌번호

- first nested query lists all courses offered in Biology
- second nested query lists all courses a particular student took

- Note that $X - Y = \emptyset \Leftrightarrow X \subseteq Y$

Test for Absence of Duplicate Tuples ✕

- The **unique** construct tests whether a subquery has any duplicate tuples in its result
- The **unique** construct evaluates to "true" if a given subquery contains no duplicates
- Find all courses that were offered at most once in 2009

```
select T.course_id
from course as T
where unique (select R.course_id
               from section as R
               where T.course_id = R.course_id
                  and R.year = 2009);
```

이제 안씀 참고만 하기

With Clause

- The **with** clause provides a way of defining a *temporary* relation whose definition is available only to the query in which the **with** clause occurs
- Find all departments with the maximum budget

이름

```
with max_budget (value) as
    (select max(budget)
     from department)
select department.dept_name
from department, max_budget
where department.budget = max_budget.value;
```

MODIFICATION OF THE DATABASE

Modification of the Database

- **Deletion** of tuples from a given relation

삭제

- **Insertion** of new tuples into a given relation

추가

- **Updating** of values in some tuples in a given relation

업데이트

Modification of the Database

- 종류

- Add new row(s) 한줄추가

- **INSERT INTO 테이블이름 [(컬럼리스트)] VALUES (값리스트);**

- Modify existing rows 변경하기

- **UPDATE 테이블이름 SET 변경내용 [WHERE 조건];**

- Remove existing rows 삭제하기

- **DELETE FROM 테이블이름 [WHERE 조건];**

- 트랜잭션의 대상

- 트랜잭션은 DML의 집합으로 이루어짐

Deletion

- 조건을 만족하는 레코드 삭제
 - 이름이 'SCOTT'인 사원 삭제

```
DELETE FROM emp WHERE ename = 'SCOTT';
```

- 조건이 없으면 모든 레코드 삭제 (주의!)
 - 모든 직원 정보 삭제

```
DELETE FROM emp;
```

- Subquery를 이용한 DELETE
 - 'SALES'부서의 직원 모두 삭제

```
DELETE FROM emp WHERE deptno =  
    (SELECT deptno FROM dept WHERE dname = 'SALES');
```

부서번호를 모르므로 한번더 조건건다.

Deletion

- Delete all instructors

delete from *instructor*;

- Delete all instructors from the Finance department

delete from *instructor*
where *dept_name* = 'Finance';

- Delete all tuples in the *instructor* relation for those instructors associated with a department located in the Watson building

delete from *instructor*
where *dept_name* in (**select** *dept_name*
from *department*
where *building* = 'Watson');

instructor 테이블엔 building이 없으므로
조건 하나 더'

Deletion

- Delete all instructors whose salary is less than the average salary of instructors

```
delete from instructor
where salary < (select avg (salary)
               from instructor);
```

둘이 같아 하나씩 삭제될수록 테이블도 똑같이 삭제되어 평균값이 계속 바뀐다.

- Problem: as we delete tuples from *instructor*, the average salary changes!
- Solution used in SQL:
 - First, compute **avg** (salary) and find all tuples to delete
 - Next, delete all tuples found above (without recomputing **avg** or retesting the tuples)

Insertion

- 묵시적 방법: 컬럼 이름/순서 지정하지 않음

- 테이블 생성시 정의한 순서에 따라 값 지정 즉 순서에 맞게 처음에 맞춰 지정해줄 것 하나도 빼먹으면 안됨.

```
INSERT INTO dept VALUES (777, 'MARKETING', NULL);
```

dept테이블의 컬럼은 deptno, dname, contry 순서다.

- ✧ 명시적 방법: 컬럼 이름 명시적 사용

- 지정되지 않은 컬럼 NULL 자동 입력

```
INSERT INTO dept (dname, deptno)
VALUES ('MARKETING', 777);
```

- Subquery 이용: 타 테이블로부터 데이터 복사

- 테이블은 이미 존재하여야 함

```
INSERT INTO deptusa
SELECT deptno, dname FROM dept WHERE country = 'USA';
```

- 참고: CREATE TABLE AS SELECT는 없는 테이블을 생성 & 데이터 복사

Insertion

- Add a new tuple to *course* 묵시적

insert into *course*

values ('CS-437', 'Database Systems', 'Comp. Sci.', 4);

- or equivalently 명시적

insert into *course* (*course_id*, *title*, *dept_name*, *credits*)

values ('CS-437', 'Database Systems', 'Comp. Sci.', 4);

- Add a new tuple to *student* with *tot_creds* set to null

insert into *student*

values ('3003', 'Green', 'Finance', *null*);

Insertion

- Add all instructors to the *student* relation with *tot_creds* set to 0
insert into *student*
 select *ID, name, dept_name, 0*
 from *instructor*

- The **select from where** statement is evaluated *fully* before any of its results are inserted into the relation!

Otherwise queries like

insert into *table1* **select * from** *table1*

would cause problem (might insert infinite number of tuples)

Updates

- 조건을 만족하는 레코드를 변경
 - 10번 부서원의 월급 100 인상 & 수수료 0으로 변경

```
UPDATE emp SET sal = sal + 100, comm = 0  
WHERE deptno = 10;
```

- WHERE 절이 생략되면 모든 레코드에 적용
 - 모든 직원의 월급 10% 인상

```
UPDATE emp SET sal = sal * 1.1;
```

- Subquery를 이용한 변경
 - 담당업무가 'SCOTT'와 같은 사람들의 월급을 부서 최고액으로 변경

```
UPDATE emp SET sal = (SELECT MAX(sal) FROM emp)  
WHERE job = (SELECT job FROM emp WHERE ename='SCOTT');
```


Updates

- Increase salaries of instructors whose salary is over \$100,000 by 3%, and all others by a 5%

- write two **update** statements:

```
update instructor
  set salary = salary * 1.03
  where salary > 100000;
update instructor
  set salary = salary * 1.05
  where salary <= 100000;
```

이 예시의 경우 순서바꿀시 안되는 예로 100000일 때
아래 5프로를 먼저쓰면 5프로오른상태에서 또 3프로
오를 것이다.

- the order is important! 순서중요!!
- can be done better using the **case** statement

Updates

- Same query as before but with case statement

이러면 순서 상관없음.

```
update instructor
```

```
  set salary = case
```

```
    when salary <= 100000 then salary * 1.05
```

```
    else salary * 1.03
```

```
  end
```

참고

- 데이터 입력, 수정 시 자주 사용되는 Pseudo 컬럼
 - USER: Current user name
 - SYSDATE: Current date and time 현재시간
 - ROWID: Location information of rows

```
INSERT INTO emp(eno, hiredate) VALUES (200, SYSDATE);
```

- DEFAULT: default값이 정의된 컬럼에 기본값을 입력할 경우 사용할 수 있음 처음에 create시 default정의가능(null 초기값이 아닌 default값으로 가능하다는 말)

```
INSERT INTO book VALUES (200, 'Gems', DEFAULT);
```

- **DELETE와 TRUNCATE의 차이점**
 - Delete는 Rollback 가능하나, 대량의 log 등을 유발하므로 Truncate보다 느림
- **모든 DML문은 Integrity Constraint를 어길 경우 에러 발생!**

1. drop table book; -> DDL / 시그마 날리고 내용도 날림
2. truncate table book; -> DDL / 내용만 날리기(시그마있음)
3. delete from book; -> DML / 내용만 날리기 (시그마있음)

cf. ddl은 undo(되돌리기)가 안된다. 즉 로그 안남김

THE END