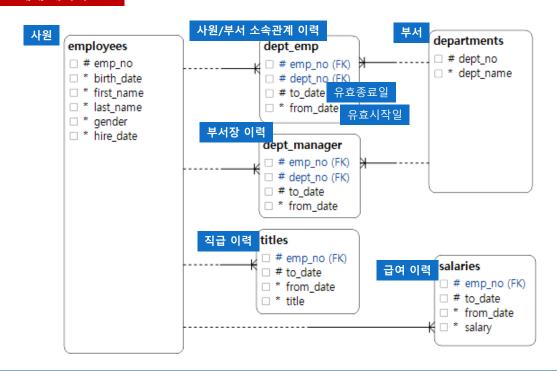
Data Analytics 과정 특강

고급 SQL 이해와 활용

Big Data Intelligence Series

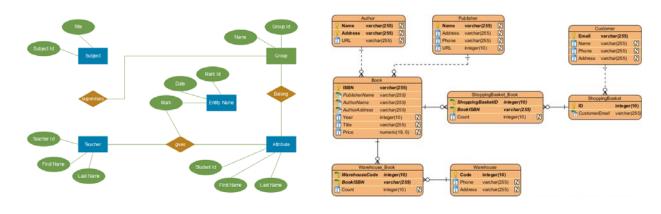
실습 1. 예제 데이터 모델 (ERD)

1-1. 예제 데이터 ERD



개념 이해 1. ERD(Entity Relationship Diagram)

- → 엔터티(entity)와 관계(relationship)을 표현한 다이어그램
 - 구성요소 : 엔터티(Entity), 속성(Attribute), 제약조건(constraints), 관계(Relationship)
 - 관계 표현의 관점 : 대응수(mapping cardinality), 필수/선택(mandatory/optional),
 절대종속/상대종속(strong/weak)
- → 다양한 ERD 표기법 존재



. . . .

Big Data Intelligence Series

3

실습 2. 예제 테이블 생성

2-1. Create table 예제

```
CREATE TABLE dept_manager (
               NUMBER(6).
   emp_no
               VARCHAR2(4)
                                   NOT NULL,
  dept_no
   to_date
               VARCHAR2(8)
                                   NOT NULL,
               VARCHAR2(8)
                                   NOT NULL,
   from_date
  CONSTRAINTS DEPT_MANAGER_PK PRIMARY KEY (dept_no, to_date), 기본키
  CONSTRAINTS DEPT_MANAGER_FK1 FOREIGN KEY (emp_no) REFERENCES employees (emp_no)
                                                                                      ON DELETE
CASCADE, 외래키
  CONSTRAINTS DEPT_MANAGER_FK2 FOREIGN KEY (dept_no) REFERENCES departments (dept_no) ON DELETE
CASCADE 외래키
);
```

Big Data Intelligence Series

개념 이해 2. 제약조건(Integrity constraints)

- ▶ 제약조건 : DB 무결성(integrity) 보장을 위한 장치
- → 제약조건의 종류
 - Not Null
 - ✓ NULL을 허용하지 않음
 - ✓ Eg) name varchar2(10) NOT NULL
 - UNIQUE
 - ✓ 컬럼값의 유일성(uniqueness) 보장
 - ✓ Eg) bno number UNIQUE
 - Primary Key (기본키)
 - ✓ 해당 테이블의 대표 속성으로서 not null과 uniqueness 보장
 - ✓ Eg) bno number primary key
 - Foreign Key (외래키)
 - ✓ 참조 무결성(referential constraint) 보장을 위한 것으로 참조하는 테이블의 기본키 값만 가질 수 있음
 - ✓ Eg) constraints fk_cateId foreign key references cateTable(cateId)
 - Check
 - ✓ 입력될 수 있는 데이터의 범위 제한
 - ✓ Eg) bno number primary key CHECK (bno between 1 and 1000)

Big Data Intelligence Series

5

개념 이해 2. 제약조건(Integrity constraints)

- → 참조무결성 제약조건을 보장하기 위한 4가지 옵션
 - 참조관계(부모-자식 관계)의 테이블에서 부모 테이블의 투플 삭제 시, 참조무결성 위배 가능성
 - 부모 테이블의 투플 삭제 시, 이를 참조하는 자식테이블 투플의 처리방법 4가지

옵션	설명
RESTRICTED	자식 테이블에서 참조하고 있는 부모 테이블 투플 삭제(수정) 거부
CASCADE	부모 테이블의 투플 삭제(수정) 시, 이를 참조하는 자식 테이블 투플도 같 이 삭제(수정)
DEFAULT	부모 테이블의 투플 삭제(수정) 시, 이를 참조하는 자식 테이블 투플의 속 성값을 미리 지정한 기본값(default value)로 변경
NULL	부모 테이블의 투플 삭제 시(수정), 이를 참조하는 자식 테이블 투플의 속 성값을 NULL로 변경(단, NULL값이 허용될 경우)

Oracle examples:

CONSTRAINTS dept_manager_fk1 FOREIGN KEY (emp_no) REFERENCES employees(emp_no) ON DELETE NO ACTION

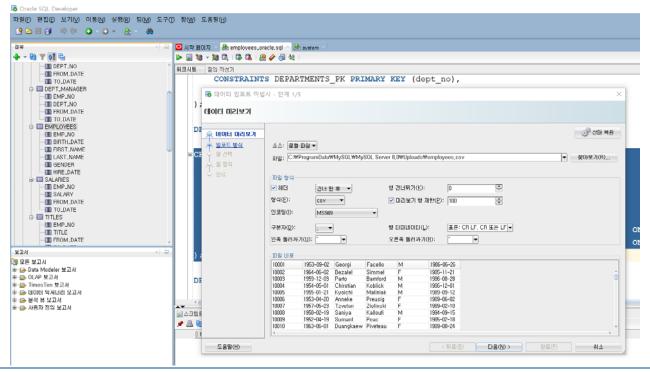
CONSTRAINTS dept_manager_fk1 FOREIGN KEY (emp_no) REFERENCES employees(emp_no) ON DELETE CASCADE

CONSTRAINTS dept_manager_fk1 FOREIGN KEY (emp_no) REFERENCES employees(emp_no) ON DELETE SET DEFAULT '10000'

CONSTRAINTS dept_manager_fk1 FOREIGN KEY (emp_no) REFERENCES employees(emp_no) ON DELETE SET NULL

실습 3. 데이터 적재(Data Importing)

3-1. SQL Developer 상에서의 table import 예제 화면



Big Data Intelligence Series

7

실습 4. 데이터 정제(Data Cleansing)

4-1. 동시에 2개 부서에 소속된 사원을 찾아서 to_date(유효종료일)이 가장 큰 것만 취하고 나머지는 삭제

4-1-① 동시에 두개 부서에 소속된 사원 현황

```
select *
from dept_emp
where (emp_no, from_date)
    in ( select emp_no
        , from_date
        from dept_emp
        group by emp_no, from_date
        having count(*) > 1 );
```

4-1-② 중복 이력 중 하나만 선택하고 나머지 삭제 (cleansing rule : to_date가 가장 큰 것 선택)

```
delete
from dept_emp
where (emp_no, from_date, to_date)
   in ( select emp_no, from_date, to_date
        from dept_emp
        where (emp_no, from_date) in ( subquery );
```

subquery : 삭제 할 투플의 (emp_no, from_date)를 구하는 SQL

Big Data Intelligence Series

실습 4. 데이터 정제(Data Cleansing)

4-1. 동시에 2개 부서에 소속된 사원을 찾아서 to_date(유효종료일)이 가장 큰 것만 취하고 나머지는 삭제

subquery : 삭제 할 투플의 (emp_no, from_date)를 구하는 SQL

```
select emp_no, from_date, to_date
from dept_emp
where (emp_no, from_date) in ( select emp_no
                                    , from_date
                               from dept emp
                               group by emp_no, from_date
                               having count(*) > 1)
                               minus
                               select emp_no, from_date, to_date
                               from dept_emp
                               where (emp_no, to_date)
                                     in ( select emp_no, max(to_date)
                                          from dept_emp
                                          where (emp_no, from_date) in ( select emp_no
                                                                               , from_date
                                                                          from dept_emp
                                                                          group by emp_no, from_date
                                                                          having count(*) > 1)
                                          group by emp_no );
```

4-1-③ data cleansing 후 PK 제약조건 add

ALTER TABLE dept_emp ADD CONSTRAINTS DEPT_EMP_PK PRIMARY KEY (emp_no, to_date);

Big Data Intelligence Series

9

실습 4. 데이터 정제(Data Cleansing)

4-2. 이력날짜 8자리로 맞추기 (예, '1992-05-10' → '19920510')

```
update salaries -- 나머지 3개 이력테이블에도 동일하게 적용
set from_date = substr(from_date, 1, 4)||substr(from_date, 6, 2)||substr(from_date, 9, 2)
, to_date = substr(to_date, 1, 4)||substr(to_date, 6, 2)||substr(to_date, 9, 2);
```

4-2-① Rollback segment 확장

rollback segments에 관련된 tablespace와 data file 및 사이즈 조회 (system 사용자로 로그인 후 조회)

select file_name, tablespace_name, bytes from dba_data_files ;

rollback segments에 관련된 data file size-up

ALTER DATABASE DATAFILE 'C:WORACLEXEWAPPWORACLEWORADATAWXEWUNDOTBS1.DBF' RESIZE 100M;

4-2-2 Column re-size

```
alter table dept_manager modify to_date varchar2(8); -- 나머지 3개 이력테이블에도 동일하게 적용 alter table dept_manager modify from_date varchar2(8); -- 나머지 3개 이력테이블에도 동일하게 적용
```

실습 4. 데이터 정제(Data Cleansing)

4-3. 현재 상태의 종료일자(to_date): '99990101 -> 99991231'로 변경

update titles -- 나머지 3개 이력테이블에도 동일하게 적용 set to_date = '99991231' where to_date = '99990101';

4-4. 이력 관리 : 양편 넣기 -> 한편 넣기

① cleansing rule : to_date 컬럼값이 '99991231'이 아닌 투플을 대상으로 to_date를 하루 앞 당기게 수정

update dept_emp -- 나머지 3개 이력테이블에도 동일하게 적용 set to_date = to_char(to_date(to_date,'yyyymmdd') - 1, 'yyyymmdd') where to_date ◇ '99991231';

② cleansing rule : 1)번 cleansing으로 인해 'to_date < from_date'인 튜플에 대해서 to_date를 from_date로 update

update salaries -- 나머지 3개 이력테이블에도 동일하게 적용 set to_date = from_date where to_date < from_date ;

③ data cleansing 후 PK/FK 제약조건 추가

ALTER TABLE titles ADD CONSTRAINTS TITLES_PK PRIMARY KEY (emp_no, to_date);
ALTER TABLE titles ADD CONSTRAINTS TITLES_FK1 FOREIGN KEY (emp_no) REFERENCES employees (emp_no)
ON DELETE CASCADE;

ALTER TABLE salaries ADD CONSTRAINTS SALARIES_PK PRIMARY KEY (emp_no, to_date); ALTER TABLE salaries ADD CONSTRAINTS SALARIES_FK1 FOREIGN KEY (emp_no) REFERENCES employees (emp_no) ON DELETE CASCADE;

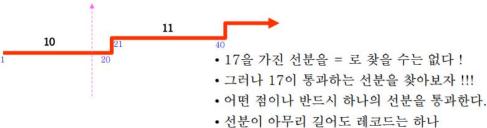
Big Data Intelligence Series

11

개념 이해 3. 이력 데이터 관리 기법 (1)

→ 이력 관리 : 점(Event) vs. 선분



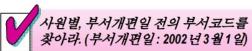


* 출처 : www.en-core.com

개념 이해 3. 이력 데이터 관리 기법 (2)

→ 점(Event) 이력 모델







SELECT 사원번호, 부서코드

Subquery를 이용한 방법 (1)

FROM 부서변경이력

WHERE 변경일자 = (select MAX(변경일자) from 부서변경이력 where 변경일자 < '2002/03/01');

SELECT 사원번호, 부서코드

Subquery를 이용한 방법 (2)

FROM 부서변경이력
WHERE ROWID = (select /*+ index desc(부성병

WHERE ROWID = (select /*+ index_desc(부서변경이력 idx_변경일자) */ ROWID RID from 부서변경이력 where 변경일자 < '2002/03/01 and rownum <= 1);

* 출처: www.en-core.com

Big Data Intelligence Series

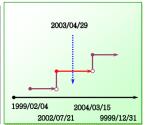
13

개념 이해 3. 이력 데이터 관리 기법 (3)

- → 선분 이력 모델 (한편넣기)
- 정의
 - '일자(Day)'로 이력관리가 되고 있는 엔터티에서, 동일 일자에 대해 이벤트가 최대 한번만 발생하는 경우에 사용되는 기법
 - 시간(time)까지 관리하는 이력관리에서 적용
- 조회 방법
 - where :date >= 시작일 and :date <= 종료일
 - where :date between 시작일 and 종료일



부서변경이력				
사원번호	부서코드	유효시작일	<i>유효종료일</i>	~~~
7788	10	1999/ 02/ 04	2002/ 07/ 20	~~~
7788	30	2002/ 07/ 21	2004/ 05/ 14	NULL
7788	20	2004/ 05/ 15	9999/ 12/ 31	~~~
8123	40	2000/ 03/ 23	2001/ 11/ 04	
8123	30	2001/ 11/ 05	2002/ 09/ 16	
8123	10	2002/ 09/ 17	9999/ 12/ 31	
~~~	~~~	~~~	~~~	





사번 '7788' 인사람이, 2001년 4월 29일에 근무했던 부서는 어디인가?

SELECT 사원번호, 부서코드 FROM 부서번경이력 WHERE 유효시작일 <= '2003/04/29' AND 유효종료일 >= '2003/04/29' AND 사원번호 = '7788'

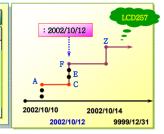
SELECT 사원번호, 부서코드 FROM 부서변경이력 WHERE '2003/04/29' BETWEEN 유효시작일 AND 유효종료일 AND 사원번호 = '7788'

* 출처 : www.en-core.com

## 개념 이해 3. 이력 데이터 관리 기법 (4)

- → 선분 이력 모델 (양편넣기)
- 용도
  - 이력에 이벤트까지 관리하고자 하는 경우 사용
  - 보험업무처럼 부문에 따라 이력을 보는 기준이 다른 경우
- 조회방법: 원하는 정보의 형태에 따라 Query 문이 달라짐
  - ① where 시작일 between :구간1 and :구간2







LCD257

1.코드번호 'LCD257' 인 부품의 당일 초기상태는 ? (2002/10/12 기준)

발생순번

SELECT 부품번호, 상태코드, 발생순번 FROM 부품상태변경이력

2002/10/14

WHERE 유효시작일 < '2002/10/12'

AND 유효종료일 => '2002/10/12'

AND 부품번호 = 'LCD257'

* 출처: www.en-core.com

Big Data Intelligence Series

15

## 실습 5. 이력 조회

### 5-1. 부서별 현재 부서장의 사번(emp_no), 이름(first_name+last_name), 성별(gender), 입사일(hire_date), 직급(title), 급여(salary) 조회

### 5-2. 'Lein Bale' 사원의 2000년 1월 1일 당시 소속부서, 직급, 급여 출력

### 5-2-① 조인 이용

select a.first_name, a.last_name

- , e.dept_name
- , c.title

– 과거 시점 조회는 BETWEEN 연산으로

, d.salary
from employees a, dept_emp b, titles c, salaries d, departments e
where a.first_name = 'Lein' and a.last_name = 'Bale'
and a.emp_no = b.emp_no and '20000101' between b.from_date and b.to_date
and a.emp_no = c.emp_no and '20000101' between c.from_date and c.to_date
and a.emp_no = d.emp_no and '20000101' between d.from_date and d.to_date
and b.dept_no = e.dept_no ;

## 실습 5. 이력 조회

### 5-2. 'Lein Bale' 사원의 2000년 1월 1일 당시 소속부서, 직급, 급여 출력

#### 5-2-③ 5-2-② SQL의 개선 : 어떤 면에서의 개선일까?

Big Data Intelligence Series

17

## 개념 이해 4. 서브쿼리(Sub-query)

### → 서브쿼리(sub-query)

- SQL 문장의 하부 절에 사용하는 select 쿼리문
- 서브쿼리 위치에 따른 명칭
  - ✓ SELECT문에 있는 서브쿼리 : 스칼라 서브쿼리(scalar subquery)
  - ✓ FROM절에 있는 서브쿼리 : 인라인 뷰(inline view)
  - ✓ WHERE절에 있는 서브쿼리 : 서브쿼리(subquery)
- 서브쿼리의 반환값에 따른 서브쿼리 종류
  - ✓ 단일 행 서브쿼리(Single-Row Subquery) : 서브쿼리의 결과가 1행
  - ✓ 다중 행 서브쿼리(Multiple-Row Subquery) : 서브쿼리의 결과가 여러 행
  - ✓ 다중 컬럼 서브쿼리(Multi-Column Subquery): 서브쿼리의 결과가 여러 컬럼
- Scalar subquery의 경우는 단일 행 서브쿼리만 허용 : 반드시 오직 하나의 행만 반환함을 보장해야
   오류가 없음
- 상호연관 서브쿼리(Correlated Subquery) : 메인쿼리의 값을 서브쿼리가 사용하고, 서브쿼리의 값을 받아서 메인쿼리가 계산하는 구조의 쿼리

## 실습 6. 인덱스(index) / 조인(join) / 실행계획(explain plan) / 힌트(hint)

6-1. 'Lein Bale' 사원의 사번(emp_no), 생년월일(birth_date), 성별(gender), 고용일(hire_date), 소속부서명(dept_name), 직급(title), 급여(salary) 조회

#### 6-1-① 무엇이 잘못되었을까?

```
select *
from employees
where first_name||' '||last_name = 'Lein Bale';
```

#### 6-1-② 인덱스 생성(last_name)

create index employees_idx1 on employees(last_name) ;

### 6-1-③ ①번 SQL 튜닝 (실행계획과 수행시간 비교)

```
select *
from employees
where first_name = 'Lein'
   and last_name = 'Bale';
```

Big Data Intelligence Series

19

## 실습 6. 인덱스(index) / 조인(join) / 실행계획(explain plan) / 힌트(hint)

6-2. 1999년도에 입사한 사원의 사번(emp_no), 생년월일(birth_date), 성별(gender), 고용일(hire_date), 소속부서명(dept_name), 직급(title), 급여(salary) 조회

### 6-2-① 답은 맞는거 같은데... 튜닝포인트는 없을까?

```
select a.emp_no
    , a.birth_date, a.gender, a.hire_date
    , c.dept_name, d.title, e.salary
from employees a, dept_emp b, departments c, titles d, salaries e
where to_char(a.hire_date, 'yyyymmdd') between '19990101' and '19991231'
and a.emp_no = b.emp_no and b.to_date = '99991231'
and b.dept_no = c.dept_no
and a.emp_no = d.emp_no and d.to_date = '99991231'
and a.emp_no = e.emp_no and e.to_date = '99991231';
```

#### 6-2-② 인덱스 생성(hire_date)

```
create index employees_idx2 on employees(hire_date) ;
```

## 실습 6. 인덱스(index) / 조인(join) / 실행계획(explain plan) / 힌트(hint)

6-2. 1999년도에 입사한 사원의 사번(emp_no), 생년월일(birth_date), 성별(gender), 고용일(hire_date), 소속부서명(dept_name), 직급(title), 급여(salary) 조회

#### 6-2-③ ①번 SQL 튜닝

인덱스 컬럼을 가공하지 말 것

Big Data Intelligence Series

21

## 개념 이해 5. 인덱스(Index)

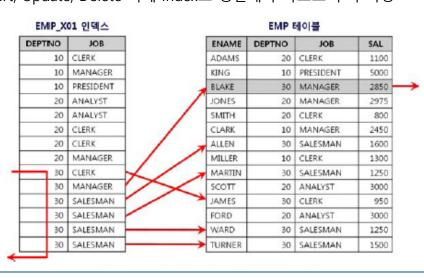
▶ 목적 : 검색 속도 향상

→ 구성 : 인덱스 컬럼(1개 이상) + ROWID (row의 위치정보)

▶ 특징 : 인덱스 컬럼 기준으로 정렬되어 있고, 물리적인 데이터를 가지는 데이터베이스 객체

▶ 종류 : B-tree 인덱스, Bitmap 인덱스, FBI(Function Based Index), Clustered Index 등

→ 단점 : Insert, Update, Delete 시에 Index도 갱신해야 하므로 부하 가중

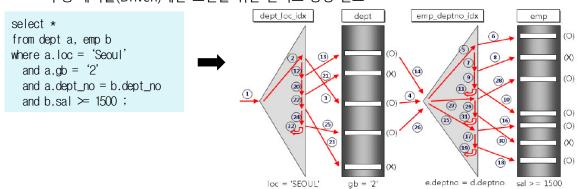


Big Data Intelligence Series

## 개념 이해 6. 조인(Join): How-to-do 관점

### Nested loop join

- 2개 이상의 테이블에서 하나의 집합을 기준으로 순차적으로 상대방 Row를 결합하여 원하는 결과를 조합하는 방식
- 먼저 선행 테이블의 처리 범위를 하나씩 액세스하면서 추출된 값으로 연결할 테이블을 조인한다
- 특징
  - ✓ 좁은 범위에 유리한 성능을 보여줌
  - ✓ 순차적으로 처리하며, Random Access 위주
  - ✓ 후행 테이블(Driven)에는 조인을 위한 인덱스 생성 필요



* 출처: https://needjarvis.tistory.com/162 [자비스가 필요해]

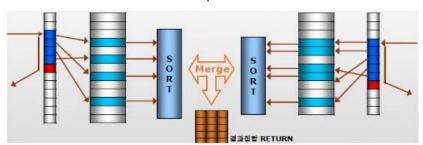
Big Data Intelligence Series

23

## 개념 이해 6. 조인(Join): How-to-do 관점

### Sort-Merge join

- 조인의 대상범위가 넓을 경우 발생하는 Random Access를 줄이기 위한 경우나 연결고리에 마땅한 인덱스가 존재하지 않을 경우 해결하기 위한 조인 방안
- 양쪽 테이블의 처리범위를 각자 Access하여 정렬한 결과를 차례로 Scan하면서 연결고리의 조건으로 Merge하는 방식
- 특징
  - ✓ 연결을 위해 랜덤 액세스를 하지 않고 스캔을 하면서 수행
  - ✓ Nested Loop Join처럼 선행집합 개념이 없음
  - ✓ 정렬을 위한 영역(Sort Area Size)에 따라 효율에 큰 차이 발생
  - ✓ 조인 연산자가 '='이 아닌 경우 nested loop 조인보다 유리한 경우가 많음

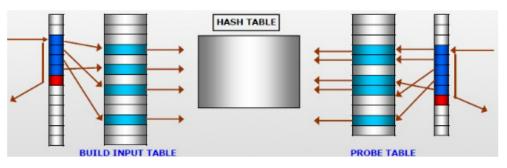


* 출처: https://needjarvis.tistory.com/162 [자비스가 필요해]

## 개념 이해 6. 조인(Join): How-to-do 관점

### Hash join

- 해싱 함수(Hashing Function) 기법을 활용하여 조인을 수행하는 방식(해싱 함수는 직접적인 연결을 담당하는 것이 아니라 연결될 대상을 특정 지역(partition)에 모아두는 역할만을 담당
- 해시값을 이용하여 테이블을 조인하는 방식
- Sort-Merge 조인은 소트의 부하가 많이 발생하여, Sort 대신 해쉬값을 이용하는 조인
- 특징
  - ✓ 대용량 처리의 선결조건인 랜덤 액세스와 정렬에 대한 부담을 해결할 수 있는 대안
  - ✓ parallel processing을 이용한 hash 조인은 대용량 데이터를 처리하기 위한 최적의 솔루션
  - ✓ 2개의 조인 테이블 중 small rowset을 가지고 hash table 생성



* 출처: https://needjarvis.tistory.com/162 [자비스가 필요해]

Big Data Intelligence Series

25

## 개념 이해 7. 실행계획(Explain plan)

### → Explain plan (또는 Execution plan)

- 옵티마이져가 SQL문을 실행하기 위해 수행한 일련의 동작(OPERATIONS)을 트리형식으로 표현한 것
- 사용자로 하여금 어떻게 SQL을 수행할 것인지를 보여주고 SQL 성능 판단을 위한 정보 제공

### → 실행계획이 포함하는 정보

- 쿼리문이 참조한 테이블들의 순서
- 쿼리문이 참조한 테이블들의 접근방법(ACESS PATH)
- 조인에 의해 영향받는 테이블들의 조인방법(JOIN MEHTOD)
- 데이터 조작방법(filter, sort, or aggregation, etc)

### ▶ 실행계획 상에 나타나는 성능에 악영향을 주는 요소

- Full scans : 의도하지 않은 Full scans
- Unselective range scans: 100건을 조회하기 위해 백만건을 스캔하는 경우
- Late predicate filters : 미리 처리범위를 좁히지 못하는 경우
- Wrong join order : 잘못된 조인순서는 처리범위를 증가시킨다.
- Late filter operations : 필터로 버릴 것이 있다면 조인 전에 필터하는 것이 좋다.

## 개념 이해 7. 실행계획(Explain plan)

### → 실행계획 예



Big Data Intelligence Series

27

## 개념 이해 8. 힌트(Hint)

### Oracle hint

- SQL에 포함되어 쓰여져 Optimizer의 실행 계획을 원하는 대로 유도하는 일종의 지시문
- 오라클 Optiomizer라고 해서 항상 최선의 실행 계획을 수립할 수는 없으므로 테이블이나 인덱스의 잘못된 실행 계획을 개발자가 직접 바꿀 수 있도록 도와주는 줌
- 힌트를 사용하게 되면 액세스 경로, 조인의 순서, Optiomizer의 목표(Goal)를 변경 가능하며 SQL 문장 내에 "/*+ 힌트내용 */" 형태로 사용되어짐 (*와 +는 띄어쓰기 없이 표현되어야 함에 주의)

### → Hint의 종류

Optimization Goals and Approaches	Acess Method Hints	Join Order Hints	Join Operation Hints	Parallel Execution Hints	Query Transformation Hints	Other Hints
• ALL_ROWS 혹은 FIRST_ROWS • OHOOSE • RULE	• AND_EQUAL • CLUSTER • FULL • HASH • INDEX 혹은 NO_INDEX • NDEX_ASC 혹은 INDEX_DESC • INDEX_COMBINE • INDEX_FTS • ROWID	• CROEPED • STAR	ORIVING_SITE  • HASH_AJ, MERCE_AJ  혹은 NL_AJ  • LEADING  • USE_HASH 혹은  USE_MERCE  • USE_NL	• PAPALLEL. 혹은 NOPARALLEL. • PAPALLEL_INDEX • PQ_DISTRIBUTE • NOPARALLEL_INDEX	EXPAND_CSET_TO_UNION FACT 혹은 NOFACT MERCE NO_EXPAND NO_MERCE PREWIRTE 혹은 NOREWRITE STAR_TRANSFORMATION USE_CONCAT	• APPEND 혹은 NOAPPEND • CACHE 혹은 NOCACHE • CURSOR_SHAPED_EXACT • DYNAMIC_SAMPLING • NESTED_TABLE_GET_REFS • UNNEST 혹은 NO_UNNEST • ORDERED_PREDICATES

* 출처: https://luckys.tistory.com/342 [Lucky's...]

## 실습 7. 재귀적 관계(Recursive Relationship)

### 7-1. sample table 생성

```
CREATE TABLE EMP

(EMPNO NUMBER(4) CONSTRAINT EMP_PK PRIMARY KEY,
ENAME VARCHAR2(10),
JOB VARCHAR2(9),
MGR NUMBER(4),
HIREDATE DATE,
SAL NUMBER(7,2),
COMM NUMBER(7,2),
DEPTNO NUMBER(2));
```

### 7-2. sample data 생성

```
INSERT INTO EMP VALUES
(7369, 'SMITH', 'CLERK', 7902, to_date('17-12-1980', 'dd-mm-yyyy'), 800, NULL, 20);
INSERT INTO EMP VALUES
(7499, 'ALLEN', 'SALESMAN', 7698, to_date('20-2-1981', 'dd-mm-yyyy'), 1600, 300, 30);
...
```

Big Data Intelligence Series

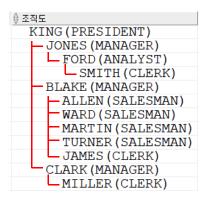
29

## 실습 7. 재귀적 관계(Recursive Relationship)

### 7-3. Emp 테이블에서 사원 간 상하관계 출력

```
select lpad(' ', 2*level)||ename||'('||job||')' as "조직도" from emp start with mgr is null connect by prior empno = mgr ;
```

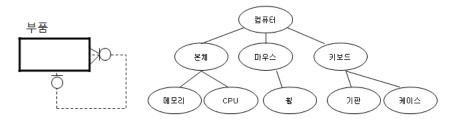
### 출력 결과



## 개념 이해 9. 재귀적 관계(Recursive relationship)

### ✔ 재귀적 관계 (또는 순환관계)

- 하나의 엔티티 내에서 엔티티와 엔티티가 관계를 맺고 있는 형태
- 부서, 부품, 메뉴 등과 같이 계층 구조 형태를 표현할 때 유용



부품은 다른 부품으로 조립된다.

### **→ START WITH ... CONNECT BY PRIOR ...**

- START WITH 절:계층 구조의 데이터를 읽어나가는데 있어 시작점을 지정
- CONNECT BY 절은 다음에 읽을 자식 데이터를 지정
  - ✓ 'PRIOR 자식컬럼 = 부모컬럼' 형태 : 부모 -> 자식 방향으로 내려가는 순방향 조회 시 사용
  - ✓ 'PRIOR 부모컬럼 = 자식컬럼' 형태 : 자식 -> 부모 방향으로 올라가는 역방향 조회 시 사용
- NOCYCLE: 사이클이 발생한 이후의 데이터는 읽지 않습니다.
- ORDER SIBLINGS BY 절 : 동일한 LEVEL의 데이터 사이에서 정렬을 합니다.

Big Data Intelligence Series

31

## 실습 8. (집계함수+문자열함수) 활용 / 그룹핑컬럼 가공

### 8-1. 부서별 급여를 가장 많이 받는 사원의 이름(first_name+last_name)과 급여(salary)

select a.dept_name

- , substr(max(lpad(d.salary, 6, '0')||c.first_name||' '||c.last_name), 7) emp_name
- , max(d.salary) salary

from departments a, dept_emp b, employees c, salaries d where a.dept_no = b.dept_no and b.to_date = '99991231'

and b.emp_no = c.emp_no

and c.emp_no = d.emp_no and d.to_date = '99991231'

group by a.dept_name;

#### 출력 결과

DEPT_NAME		SALARY
1 Research	Ramachenga Soicher	130211
2 Development	Khosrow Sgarro	144434
3 Quality Management	Shin Luck	132103
4 Human Resources	Yinlin Flowers	141953
5 Customer Service	Vidya Hanabata	144866
6 Production	Youjian Cronau	138273
7 Finance	Lunjin Swick	142395
8 Sales	Tokuyasu Pesch	158220
9Marketing	Akemi Warwick	145128

## 실습 8. (집계함수+문자열함수) 활용 / 그룹핑컬럼 가공

## 8-2. 현직 사원에 대한 입사연도별 급여 평균

```
select /*+ opt_param('_GBY_HASH_AGGREGATION_ENABLED' 'false') */
'yyyymmdd'), 1, 4) 입사연도
, round(avg(b.salary)) 급여평균
from employees a, salaries b
where a.emp_no = b.emp_no
  and b.to_date = '99991231'
group by substr(to_char(a.hire_date, 'yyyymmdd'), 1, 4);
```

#### 출력 결과

	∯ 입사연도	∯ 급여평균
- 1	1985	78870
2	1986	77411
3	1987	75928
4	1988	74202
5	1989	73053
6	1990	71484
- 7	1991	69813
8	1992	68286
9	1993	67091
10	1994	65333
11	1995	63705
12	1996	62425
13	1997	60795
14	1998	59673
15	1999	58199
16	2000	58192

Big Data Intelligence Series

33

## 실습 9. UNION ALL을 활용한 실행계획 분리

9-1. 사원 이름으로 사원정보(성명, 연령, 입사일자, 소속부서명, 직급명, 급여) 검색 (first_name으로 찾기 / last_name으로 찾기)

#### 9-1-① 인덱스 생성 (first_name)

create index employees_idx3 on employees (first_name) ;

select a.first_name||' '||a.last_name emp_name

#### 9-1-② 비효율은 없을까? ( eg. first_name : Shigeu, last_name : Matzen )

```
, ceil((sysdate - birth_date) / 365) age
, a.hire_date
, c.dept_name
, d.title
, e.salary

from employees a, dept_emp b, departments c, titles d, salaries e
where a.first_name like :v_first_name||'%'
and a.last_name like :v_last_name||'%'
and a.emp_no = b.emp_no and b.to_date = '99991231'
and b.dept_no = c.dept_no
and a.emp_no = d.emp_no and d.to_date = '99991231'
and a.emp_no = e.emp_no and e.to_date = '99991231';
```

Big Data Intelligence Series

## 실습 9. UNION ALL을 활용한 실행계획 분리

9-1. 사원 이름으로 사원정보(성명, 연령, 입사일자, 소속부서명, 직급명, 급여) 검색 (first_name으로 찾기 / last_name으로 찾기)

#### 9-1-③ 실행계획 분리 ( first_name으로 검색하는 경우와 last_name으로 검색하는 경우를 분리하여 SQL 작성)

```
select /*+ ordered use_nl(a b c d e) index(a employees_idx1) */ a.first_name||' '||a.last_name emp_name
     , ceil((sysdate - birth_date) / 365) age
     , a.hire_date
    , c.dept_name
    , d.title
     , e.salary
                                                                       last_name으로 검색하는 경우는 employees_idx1 인덱스 사용
from employees a, dept_emp b, departments c, titles d, salaries e
where :v_gubun = j — last_name으로 검색
 and a.last_name Tike v_last_name||'%'
 and a.emp_no = b.emp_no and b.to_date = '99991231'
 and b.dept_no = c.dept_no
 and a.emp_no = d.emp_no and d.to_date = '99991231'
 and a.emp_no = e.emp_no and e.to_date = ^{1}99991231^{1}
                                                          바인드 변수를 활용한 필터 조건
union all
select /*+ ordered use_nl(a b c d e) index(a employees_idx3) */ a.first_name||' '||a.last_name emp_name
    , ceil((sysdate - birth_date) / 365) age
    , a.hire_date
    , c.dept_name
    , d.title
     , e.salary
                                                                       first_name으로 검색하는 경우는 employees_idx3 인덱스 사용
from employees a, dept_emp b, departments c, titles d, salaries e
where :v_gubun = 2 — first_name으로 검색
 and a.first_name like :v_first_name||'%'
 and a.emp_no = b.emp_no and b.to_date = '99991231'
 and b.dept_no = c.dept_no
 and a.emp_no = d.emp_no and d.to_date = '99991231'
 and a.emp_no = e.emp_no and e.to_date = ^{99991231};
```

Big Data Intelligence Series

35

## 실습 10. 부분합 / 데이터복제 / ROLLUP과 CUBE

## 10-1. 현재 부서별 사원들의 급여 합계와 급여 총합계 산출 (데이터복제를 활용한 부분합)

#### 10-1-① 복제 테이블 생성

```
create table copy_t (
  no number(2) not null,
  no2 varchar2(2) not null );
```

### 10-1-② 복제 테이블 데이<u>터 생성</u>

```
insert into copy_t
select rownum
    , lpad(rownum,2,'0')
from employees
where rownum <= 99 ; -- rownum : STOP KEY
commit ;</pre>
```

#### ROWNUM의 이해

- 정의 오라클에서 지원하는 가상컬럼으로 쿼리의 결과에 1부터 하나씩 증가하여 붙는 가상(pseudo) 컬럼
- 주요용도

주로 여러개의 결과를 출력하는 쿼리문을 실행 후 결과의 개수를 제한하여 가져오는데 사용 (stop key라고 불림)

■ **주의할 점**rownum이 결과에서 1부터 순서대로 증가하여 붙기 때문에
rownum=2 나 rownum>1과 같은 방식으로는 원하는
결과를 얻을 수 있음

## 실습 10. 부분합 / 데이터복제 / ROLLUP과 CUBE

### 10-1. 현재 부서별 사원들의 급여 합계와 급여 총합계 산출 (데이터복제를 활용한 부분합)

#### 10-1-③ 데이터복제를 통한 급여 부분합(엑셀 부분합과 유사) 산출

```
select nvl(y.dept_name, '합계') 부서명
    , x.sum_sal 급여합
from ( select decode(b.no, 1, a.dept_no, '합계') dept_no
           , sum(sum_sal) sum_sal
                                          ■ copy_t 테이블과의 곱집합(cartesian product)을 통한 데이터복제
      from ( select b.dept_no
                                             ・ copy_t.no = 1 → 부서별 급여합 산출에 사용
                  , sum(a.salary) sum_sal
                                             • copy_t.no = 2 → 전체 급여합 산출에 사용
             from salaries a dept_emp b
             where a emp_no = b.emp_no
               and a.to_date = '99991231' and b.to_date = '99991231'
             group by b.dept_no ) a, copy_t b
      where b.no \le 2
      group by no, decode(b.no, 1, a.dept_no, '합계') ) x, departments y
where x.dept_no = y.dept_no(+);
```

### 출력 결과

♦ 부서명	∜ 급여합
1 Customer Service	1182134209
2 Development	4153249050
3 Finance	977049936
4 Human Resources	824464664
5 Marketing	1188233434
6 Production	3616319369
7 Quality Management	951919236
8 Research	1048650423
9 Sales	3349845802
10 합계	17291866123

Big Data Intelligence Series

37

## 실습 10. 부분합 / 데이터복제 / ROLLUP과 CUBE

## 10-2. 현재 부서별 사원들의 급여 합계와 급여 총합계 산출 (rollup() 함수를 활용한 부분합)

```
select nvl(y.dept_name, '합계') 부서명
, x.sum_sal 급여합

from ( select b.dept_no
, sum(a.salary) sum_sal
    from salaries a, dept_emp b
    where a.emp_no = b.emp_no
    and a.to_date = '99991231' and b.to_date = '99991231'
    group by rollup(b.dept_no) ) x, departments y

where x.dept_no = y.dept_no(+);
```

앞의 데이터복제 활용결과외 동일

#### 출력 결과

			-
	∯ 부서명	♦ 급여합 🚤	
1	Customer Service	1182134209	9
2	Development	4153249050	)
3	Finance	977049936	5
4	Human Resources	824464664	1
5	Marketing	1188233434	1
6	Production	3616319369	)
7	Quality Management	951919236	5
8	Research	1048650423	
9	Sales	3349845802	2
10	합계	17291866123	3

## 개념 이해 10. Rollup() / Cube() / Grouping Sets() 함수

### → Rollup()

- ROLLUP에 지정된 Grouping Columns의 List는 Subtotal을 생성하기 위해 사용됨
- Grouping Columns의 수를 N이라고 했을 때 N+1 Level의 Subtotal이 생성됨
- Rollup(A, B) = (group by A, B)  $\cup$  (group by A)  $\cup$  (group by NULL)

### → Cube()

- 결합 가능한 모든 값에 대하여 다차원 집계를 생성
- Grouping Columns의 수를 N이라고 했을 때 2^N Level의 Subtotal이 생성됨
- Cube(A, B) = (group by A, B)  $\cup$  (group by A)  $\cup$  (group by B)  $\cup$  (group by NULL)

## Grouping Sets()

- GROUPING SETS에 표시된 인수들에 대한 개별 집계를 구하기 위해 사용됨
- Grouping Columns의 수를 N이라고 했을 때 N Level의 Subtotal이 생성됨
- Grouping Sets(A, B) = (group by A)  $\cup$  (group by B)

### Grouping()

- ROLLUP, CUBE, GROUPING SETS 등 새로운 그룹 함수를 지원하기 위해 추가된 함수
- If expr = (ROLLUP이나 CUBE에 의한 소계가 계산된 결과), grouping(expr) = 1. if not, grouping(expr) = 0
- CASE/DECODE를 이용해, 소계를 나타내는 필드에 원하는 문자열을 지정할 수 있음

Big Data Intelligence Series

39

## 실습 10. 부분합 / 데이터복제 / ROLLUP과 CUBE

### 10-3. 현재 부서별/직급별 급여합 및 전체 급여합 산출 (cube() 함수를 활용한 부분합)

```
select nvl(y.dept_name, '합계') 부서명
, x.title 직급명
, x.sum_sal 급여합
from ( select decode(grouping(b.dept_no), 1, '합계', b.dept_no) dept_no
, decode(grouping(c.title), 1, '합계', c.title) title
, sum(a.salary) sum_sal
from salaries a, dept_emp b, titles c
where a.emp_no = b.emp_no
and b.emp_no = c.emp_no
and a.to_date = '99991231' and b.to_date = '99991231' and c.to_date = '99991231'
group by cube(b.dept_no, c.title) ) x, departments y
where x.dept_no = y.dept_no(+);
```

출력 결과

◈ 부서명	♦ 직급명	<b>◊ 급여합</b>	
Customer Servi			
2 Customer Servi		16130639	group by 부서, 직급
Customer Servi	ce Senior Engineer	127490191	
4 Customer Servi	ce Senior Staff	791929601	
5 Customer Servi	ce Engineer	37359981	
Customer Servi	ce Manager	58745	
7 Customer Servi	ce Staff	205151353	
8 Customer Servi	ce 합계	1182134209	└── group by 부서
55 합계	Assistant Enginee	r 205655454	
			aroup by 지그
	Technique Leader	813791946	group by 직급
	Senior Engineer	813791946 6086495408	group by 4 a
57 합계 58 합계		6086495408 6619869618	group by 🖣 🖬
57 합계 58 합계 59 합계	Senior Engineer	6086495408	group by 4 a
57 합계 58 합계 59 합계 80 합계	Senior Engineer Senior Staff	6086495408 6619869618	group by 역됩
66 합계 57 합계 68 합계 69 합계 60 합계 61 합계	Senior Engineer Senior Staff Engineer	6086495408 6619869618 1846671624	group by NULL

Big Data Intelligence Series

## 실습 11. 분석함수(analytic function)

### 11-1. 각 사원의 급여와 소속부서 평균급여의 차이

```
SELECT
   사원급여 - 소속부서평균급여 급여차이
FROM
                            분석함수 avg() over ()
       SELECT
           a.first_name
           \Pi^{-1}
           || a.last_name 성명,
           c.salary 사원급여,
           round(AVG(c.salary) OVER(
               PARTITION BY b.dept_no
           )) 소속부서평균급여
       FROM
           employees
           dept_emp
           salaries
       WHERE
           a.emp_no = b.emp_no
           AND b.TO_DATE = '99991231'
           AND a.emp_no = c.emp_no
           AND c.TO_DATE = '99991231'
   );
           SQL formatted form by SQL Developer
```

### 출력 결과

∜ 성명	급여차이
1 Shaowei Kitai	-5290
2 Fox Kugler	-16957
3 Zengping Peir	28542
4 Manton Selvestrel	17111
5 Mark Picht	-15161
6 Ashish Angelopoulos	-13649
7 Saniya Pepe	-574
8 Vincent Nergos	-21248
9 Bouchung Merlo	-19422
10 Sudharsan Langford	-2545
11 Masasuke Koprowski	28218
12 Morris DiGiano	-18672
13 Kasidit Cools	10932
14 Florina Koshiba	6390
15 Pasqua Kilgour	-11008
16 Fun Mawatari	26618
17 Mari Budinsky	-10906
18 Lucian Baak	-417
19 Lijia Litzkow	4620
20 Heon Thiran	14256
21 Goh Kaelbling	-1916
22 Udi Famili	-30872
23 Rildo Pepe	-2577
• • • • • • • • • • • • • • • • • • • •	

Big Data Intelligence Series

41

## 실습 11. 분석함수(analytic function)

### 11-2. 각 사원의 사번, 사원명, 입사일자, 급여변동일, 변동일당시급여, 급여인상액, 급여누적평균

```
select a.emp_no 사번
, a.first_name||' '||a.last_name 성명
, a.hire_date 입사일자
, to_date(b.from_date, 'yyyymmdd') 급여변동일
, b.salary 변동일당시급여
, b.salary - lag(b.salary) over (partition by b.emp_no order by b.from_date) 급여인상액
, round(avg(b.salary) over (partition by b.emp_no order by b.from_date)) 급여누적평균
from employees a, salaries b
where a.emp_no = b.emp_no;
```

출력	결과

```
◈ 사변 ◈ 성명
1 10001 Georgi Facello
2 10001 Georgi Facello
                                  60117 (null)
62102 1985
                                                                                    61110
  10001 Georgi
                                   86/06/26 88/06/25
                                                                66074
                                                                          3972
4 10001 Georgi Facello
5 10001 Georgi Facello
                                  86/06/26 89/06/25
86/06/26 90/06/25
86/06/26 91/06/25
                                                               66596
                                                                            522
                                                                                    63722
                                                               66961
                                                                            365
                                                                                    64370
  10001 Georgi Facello
                                                                71046
                                                                                    65483
 7 10001 Georgi Facello
                                   86/06/26 92/06/24
                                                               74333
                                                                                    66747
                                  86/06/26 93/06/24
86/06/26 94/06/24
                                                                           953
708
8 10001 Georgi
                   Facello
                                                                75286
                                                                                    67814
                                                                75994
9 10001 Georgi
                   Facello
                                                                                    68723
10 10001Georgi Facello
                                   86/06/26 95/06/24
                                                                76884
                                                                            890
                                                                                    69539
                                  86/06/26 96/06/23
86/06/26 97/06/23
86/06/26 98/06/23
11 10001 Georgi Facello
                                                               80013
                                                                                    70491
12 10001Georgi Facello
13 10001Georgi Facello
                                                               81025
                                                                          1012
                                                                                    71369
                                                               81097
                                                                                    72118
                                   86/06/26 99/06/23
14 10001 Georgi Facello
                                                               84917
                                                                           3820
                                                                                    73032
15 10001 Georgi Facello
                                   86/06/26 00/06/22
                                                               85112
                                                                                    73837
                                  86/06/26 01/06/22
86/06/26 02/06/22
85/11/21 96/08/03
16 10001 Georgi Facello
                                                               85097
                                                                            -15
                                                                                    74541
17 10001 Georgi Facello
18 10002 Bezalel Simmel
                                                               88958
                                                                          3861
                                                                                    75389
                                                                65828
                                                                                    65828
                                                                       (null)
19 10002 Bezalel Simmel
                                   85/11/21 97/08/03
                                                                65909
                                                                                    65869
```

## 개념 이해 11. 분석함수 (Analytic function)

## → 분석함수 (analytic function)

- 테이블에 있는 데이터를 특정 용도로 분석하여 결과를 반환하는 함수
- 쿼리 결과Set을 대상으로 계산을 수행하는 함수
- SELECT 절에서 수행됨
- FROM, WHERE, GROUP BY 절에서 사용 불가
- ORDER BY 구문에서는 사용 가능

### → 집계함수 vs. 분석함수

#### 집계함수

집계함수는 여러행 또는 테이블 전체 행으로부터 그룹별로 집계하여 결과를 반환한다.

```
SELECT deptno
SUM(sal) s_sal
FROM emp
GROUP BY deptno;
```

#### [그림] 집계함수 실행결과

DEPTNO	S_SAL	
10	300	
20	200	
30	100	Γ

#### 분석함수

분석 함수는 집계 결과를 각 행마다 보여준다.

```
1 SELECT deptno
2 , empno
3 , sal
4 , SUM(sal) OVER(PARTITION BY deptno) s_sal
5 FROM emp;
```

[그림] 분석함수 실행결과

DEPTNO	EMPNO	SAL	S_SAL
10	01	50	300
10	02	100	300
10	03	150	300
20	04	100	200
20	05	100	200
30	06	100	100

* 출처: http://www.gurubee.net/lecture/2671 [꿈꾸는 개발자, DBA커뮤니티 구루비]

Big Data Intelligence Series

43

## 개념 이해 11. 분석함수 (Analytic function)

#### → 집계함수 vs. 분석함수

- 집계함수는 그룹별 최대, 최소, 합계, 평균, 건수 등을 구할 때 사용되며, <mark>그룹별 1개의 행을 반환</mark>
- 분석함수는 그룹마다가 아니라 결과Set의 각 행마다 그룹별 계산결과를 보여줌

### Syntax

```
SELECT ANALYTIC_FUNCTION ( arguments )
OVER ( [ PARTITION BY 컬럼List ]
[ ORDER BY 컬럼List ]
[ WINDOWING 절 (Rows|Range Between)]
FROM 테이블 명;
```

- ANALYTIC_FUNCTION : 분석함수명(입력인자)
- OVER : 분석함수임을 나타내는 키워드.
- PARTITION BY : 계산 대상 그룹을 정한다.
- ORDER BY : 대상 그룹에 대한 정렬을 수행한다.
- WINDOWING 절 : 분석함수의 계산 대상 범위를 지정한다.

ORDER BY 절에 종속적이다.

기본 생략 구문 : 정렬된 결과의 처음부터 현재행까지 [RANGE BETWEEN UNBOUNDED PRECEDING AND CURRENT ROW]

#### → 분석함수의 종류

* 출처: http://www.gurubee.net/lecture/2671 [꿈꾸는 개발자, DBA커뮤니티 구루비]

- 순위함수: RANK, DENSE_RANK, ROW_NUMBER, NTILE
- 집계함수 : SUM, MIN, MAX, AVG, COUNT
- 기타함수: LEAD, LAG, FIRST_VALUE, LAST_VALUE, RATIO_TO_REPORT, KEEP, LISTAGG

### 12-1. 직급별 사원수 산출 : (행→열) 전환

### 12-1-① 직급별 사원수 산출을 위한 view 생성

create or replace view v_title_emp_rows select title , count(*) cnt_emp from titles where to_date = '99991231' -- 현재 기준 group by title;

select * from v_title_emp_rows ;

### 출력 결과

↑ TITLE	CNT_EMP
1 Staff	25526
2 Manager	9
3 Engineer	30983
4 Technique Leader	12055
5 Assistant Engineer	3588
Senior Staff	82024
7 Senior Engineer	85939

#### 12-1-② 직급에 대한 (행→열) 전환

select '사원수' 항목명 , min(decode(title, 'Manager', cnt_emp)) Manager , min(decode(title, 'Technique Leader', cnt_emp)) Technique_Leader , min(decode(title, 'Senior Engineer', cnt_emp)) Senior_Engineer , min(decode(title, 'Engineer', cnt_emp)) Engineer , min(decode(title, 'Assistant Engineer', cnt_emp)) Assistant_Engineer 

, min(decode(title, 'Staff', cnt_emp)) Staff from v_title_emp_rows ;

출력 결과

◈ 항목명 🖟 MANAGER 🖟 TECHNIQUE_LEADER 🖟 SENIOR_ENGINEER 🖟 ENGINEER 🖟 ASSISTANT_ENGINEER 🖟 SENIOR_STAFF 🖟 STAFF 1 자원수 12055 85939 30983 3588 82024 25526

Big Data Intelligence Series

45

## 개념 이해 12. 뷰 (View)

### → 뷰(view)

- 사용자에게 접근이 허용된 자료만을 제한적으로 보여주기 위해 하나 이상의 기본 테이블로부터 유도된 이름을 가지는 가상 테이블
- 저장장치 내에 물리적으로 존재하지 않지만 사용자에게 있는 것처럼 간주되는 효과
- 데이터 보정작업, 처리과정 시험 등 임시적인 작업을 위한 용도로 활용
- 조인문의 사용 최소화로 사용상의 편의성을 최대화

### → 특징

- 논리적 데이터 독립성을 제공한다.
- 동일 데이터에 대해 동시에 여러사용자의 상이한 응용이나 요구를 지원해 준다.
- 사용자의 데이터관리를 간단하게 해준다.
- 접근 제어를 통한 자동 보안이 제공된다.

### 12-2. 직급별 사원수 산출 : (열→행) 전환

### 12-2-① 직급별 사원수 산출을 위한 view 생성 (12-1-①번 SQL을 view로 생성)

create or replace view v_title_emp_columns
as
select '사원수' 항목명
 , min(decode(title, 'Manager', cnt_emp)) Manager
 , min(decode(title, 'Technique Leader', cnt_emp)) Technique_Leader
 , min(decode(title, 'Senior Engineer', cnt_emp)) Senior_Engineer
 , min(decode(title, 'Engineer', cnt_emp)) Engineer
 , min(decode(title, 'Assistant Engineer', cnt_emp)) Assistant_Engineer
 , min(decode(title, 'Senior Staff', cnt_emp)) Senior_Staff
 , min(decode(title, 'Staff', cnt_emp)) Staff
from v_title_emp_rows;

select * from v_title_emp_columns ;

출력 결과	♦ 항목명	⊕ MANAGER :	↑ TECHNIQUE_LEADER	SENIOR_ENGINEER	⊕ ENGINEER		SENIOR_STAFF
	1 사원수	9	12055	85939	30983	3588	82024 25526

Big Data Intelligence Series

47

## 실습 12. 행/열 전환(Pivoting)

### 12-2. 직급별 사원수 산출 : (열→행) 전환

### 12-2-② 직급에 대한 (열→행) 전환

select decode(no, 1, 'Manager'

, 2, 'Technique Leader'

, 3, 'Senior Engineer'

, 4, 'Engineer'

, 5, 'Assistant Engineer'

, 6, 'Senior Staff'

, 'Staff') title

, decode(no, 1, Manager

, 2, Technique_Leader

, 3, Senior_Engineer

, 4, Engineer

, 5, Assistant_Engineer

, 6, Senior_Staff

, Staff) cnt_emp

from v_title_emp_columns a, copy_t b
where b.no <= 7;</pre>

출력 결과

	CNT_EMP
1 Manager	9
2 Technique Leader	12055
3 Senior Engineer	85939
4 Engineer	30983
5 Assistant Engineer	3588
Senior Staff	82024
7 Staff	25526

Big Data Intelligence Series

### 12-2. 직급별 사원수 산출 : (열→행) 전환

#### 12-2-③ With문 이용하기 (12-2-①번과 12-2-②번을 합쳐서 표현)

```
with title_emp_columns as
(select '사원수' 항목명
       , min(decode(title, 'Manager', cnt_emp)) Manager
, min(decode(title, 'Technique Leader', cnt_emp)) Technique_Leader
, min(decode(title, 'Senior Engineer', cnt_emp)) Senior_Engineer
, min(decode(title, 'Engineer', cnt_emp)) Engineer
       , min(decode(title, 'Assistant Engineer', cnt_emp)) Assistant_Engineer , min(decode(title, 'Senior Staff', cnt_emp)) Senior_Staff , min(decode(title, 'Staff', cnt_emp)) Staff
from v_title_emp_rows)
select decode(no, 1, 'Manager'
                        , 2, 'Technique Leader'
, 3, 'Senior Engineer'
                        , 4, 'Engineer'
                         , 5, 'Assistant Engineer'
                        , 6, 'Senior Staff'
                         , 'Staff') title
        , decode(no, 1, Manager
                        , 2, Technique_Leader
                        , 3, Senior_Engineer
                         , 4, Engineer
                         , 5, Assistant_Engineer
                        , 6, Senior_Staff
                         , Staff) cnt_emp
from title_emp_columns a, copy_t b
where b.no <= 7;
```

Big Data Intelligence Series

49

## 실습 12. 행/열 전환(Pivoting)

### 12-3. 10-3번 예(부서별/직급별 급여합 산출)에 대한 (행->열) 전환

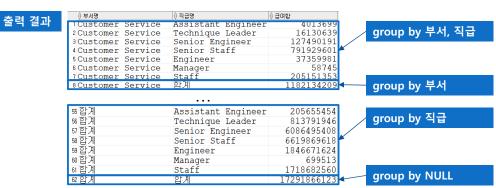
## 12-3-① 부서별/직급별 급여합에 대한 view 생성 (10-3번 SQL을 view로 생성)

Big Data Intelligence Series

### 12-3. 10-3번 예(부서별/직급별 급여합 산출)에 대한 (행->열) 전환

12-3-① 부서별/직급별 급여합에 대한 view 생성 (10-3번 SQL을 view로 생성)

select * from v_dept_title_salaries ;



Big Data Intelligence Series

51

## 실습 12. 행/열 전환(Pivoting)

### 12-3. 10-3번 예(부서별/직급별 급여합 산출)에 대한 (행->열) 전환

## 12-3-② 직급에 대한 (행->열) 전환

select /*+ opt_param('_GBY_HASH_AGGREGATION_ENABLED' 'false') */ 부서명

- , min(decode(직급명, 'Assistant Engineer', 급여합)) "Assitant Engineer"
- , min(decode(직급명, 'Engineer', 급여합)) "Engineer"
- , min(decode(직급명, 'Senior Engineer', 급여합)) "Senior Engineer" , min(decode(직급명, 'Staff', 급여합)) "Staff"
- , min(decode(직급명, 'Senior Staff', 급여합)) "Senior Staff"
- , min(decode(직급명, 'Technique Leader', 급여합)) "Technique Leader"
- , min(decode(직급명, 'Manager', 급여합)) "Manager", min(decode(직급명, '합계', 급여합)) "합계"

from v_dept_title_salaries group by 부서명 ;

출력 결과		group by	/ 부서, 직급				gro	oup by 부서
27 24								
♦ 부서명	Assitant Engineer	Engineer	Senior Engineer	Staff	Senior Staff	Technique Leader	Manager	∜ 합계 🙀
Customer Service	4013699	37359981	127490191	205151353	791929601	16130639	58745	110010100
2 Development	95209078	838991757	2754762929	17601672	74353054	372256050	74510	4153249050
3 Finance	(null)	(null)	(null)	196491569	780474910	(null)	83457	977049936
4 Human Resources	(null)	(null)	(null)	165450013	658949251	(null)	65400	824464664
5 Marketing	(null)	(null)	(null)	247470796	940656147	(null)	106491	1188233434
6 Production	80311082	724966534	2394396077	19361437	77216162	320011423	56654	3616319369
7 Quality Management	21607713	195207616	650842874	(null)	(null)	84188157	72876	951919236
8 Research	4513882	50145736	159003337	166313637	647388761	21205677	79393	1048650423
9 Sales	(null)	(null)	(null)	700842083	2648901732	(null)	101987	3349845802
10 할계	205655454	1846671624	6086495408	1718682560	6619869618	813791946	699513	17291866123
			<u></u>					1

group by 직급

group by NULL

## 12-3. 10-3번 예(부서별/직급별 급여합 산출)에 대한 (행->열) 전환

#### 12-3-③ With문 이용하기 (12-3-①번과 12-3-②번을 합쳐서 표현)

```
with v_dept_title_salaries as
(select nvl(y.dept_name, '합계') 부서명
       , x.title 직급명
        x.sum_sal 급여합
from ( select decode(grouping(b.dept_no), 1, '합계', b.dept_no) dept_no
               , decode(grouping(c.title), 1, '합계', c.title) title
               , sum(a.salary) sum_sal
         from salaries a, dept_emp b, titles c
         where a.emp_no = b.emp_no
           and b.emp_no = c.emp_no
           and a.to_date = '99991231' and b.to_date = '99991231' and c.to_date = '99991231'
         group by cube(b.dept_no, c.title) ) x, departments y
where x.dept_no = y.dept_no(+)
select /*+ opt_param('_GBY_HASH_AGGREGATION_ENABLED' 'false') */ 부서명
      , min(decode(직급명, 'Assistant Engineer', 급여합)) "Assitant Engineer"
      , min(decode(직급명, 'Engineer', 급여합)) "Engineer"
, min(decode(직급명, 'Engineer', 급여합)) "Engineer"
, min(decode(직급명, 'Senior Engineer', 급여합)) "Senior Engineer"
, min(decode(직급명, 'Staff', 급여합)) "Staff"
, min(decode(직급명, 'Senior Staff', 급여합)) "Senior Staff"
      , min(decode(직급명, 'Technique Leader', 급여합)) "Technique Leader", min(decode(직급명, 'Manager', 급여합)) "Manager", min(decode(직급명, '합계', 급여합)) "합계"
from v_dept_title_salaries
group by 부서명 ;
```

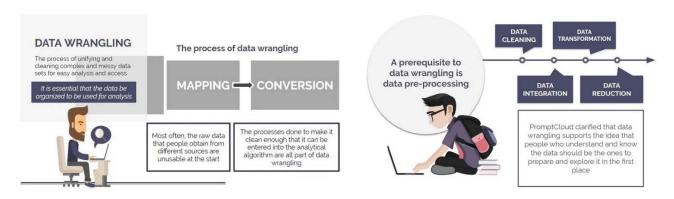
Big Data Intelligence Series

53

## 개념 이해 13. Data Wrangling

## → 데이터 랭글링(Data Wrangling) = 데이터 먼징(Data Munging)

- 복잡하고 지저분한 상태의 데이터를 간단한 분석과 접근을 위해 통합하는 과정
- 데이터를 분석할 수 있는 상태로 조직하는 필수 과정 (데이터 전처리에서의 필수 과정)
- 데이터 전처리 : 데이터 정제, 데이터 통합, 데이터 변형, 데이터 축소 등
- Data Wrangling vs. ETL(Extraction/Transformation/Loading)
  - ✓ Data Wrangling : 분석가의 관점. 데이터를 준비하는 과정 (수동)
  - ✓ ETL : 최종 사용자 관점. 대부분 루틴한 과정 (자동)



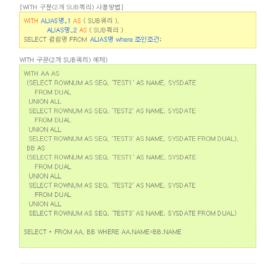
* 출처: https://m.post.naver.com/viewer/postView.nhn?volumeNo=18028254&memberNo=43011790 [데이터 랭글링이 ... 이유]

## 개념 이해 14. With 문

## → With 문

- WITH 구문내의 쿼리의 결과(SUB쿼리)가 여러번 사용될때(호출될때) 유용
- 서브쿼리 블럭에 이름을 지정할 수 있도록 해 줌.
- 오라클 옵티마이저는 쿼리를 인라인뷰(inline view 방식)나 임시 테이블(materialized 방식)로 여김.
- Oracle 9 이상 지원





		SEQ _	NAME .	SYSDATE		SEQ _	NAME .	SYSDATE
Þ	1	1	test1	2014-04-10 오후 3:00:57	٠	1	test1	2014-04-10 오후 3:00:57
	2	1	test2	2014-04-10 오후 3:00:57	+	1	test2	2014-04-10 오후 3:00:57
	3	1	test3	2014-04-10 오후 3:00:57	+	1	test3	2014-04-10 오후 3:00:57

* 출처: https://powerofwriting.tistory.com/entry/Oracle-WITH-구문-예제

Big Data Intelligence Series