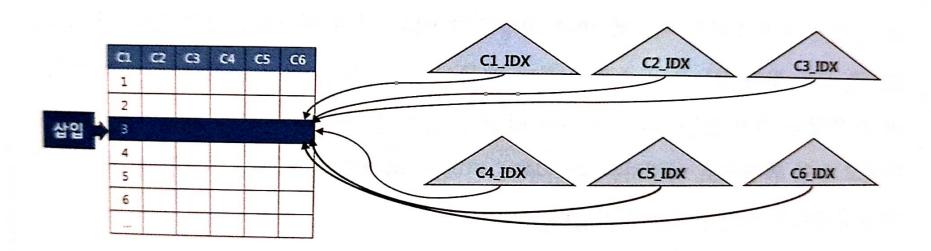
# 3장 인덱스 튜닝

### 3.4 인덱스 설계

#### 3.4.1 인덱스 설계가 어려운 이유

- 인덱스가 많으면 아래와 같은 문제가 발생
  - DML 성능 저하(->TPS 저하)
  - 데이터베이스 사이즈 증가(->디스크 공간 낭비)
  - 데이터베이스 관리 및 운영 비용 상승.

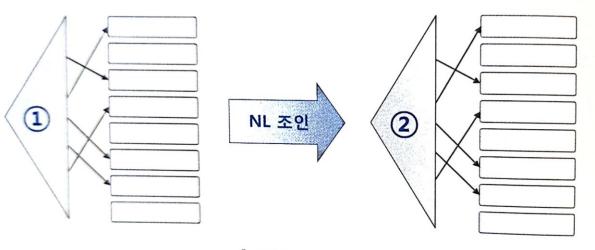


#### 3.4.2 가장 중요한 선택 기준

- 1. 조건절에 항상 사용하거나, 자주 사용하는 컬럼을 선정한다.
- 2. '=' 조건으로 자주 조회하는 컬럼을 앞쪽에 둔다.

#### 3.4.3 스캔 효율성 이외의 판단 기준

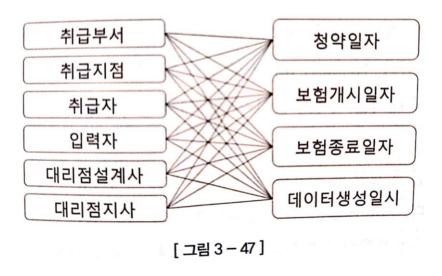
- 수행 빈도
- 업무상 중요도
- 클러스터링 팩터
- 데이터량
- DML 부하(=기존 인덱스 개수, 초당 DML 발생량, 자주 갱신하는 컬럼 포함 여부 등)
- 저장 공간
- 인덱스 관리 비용 등



```
A. [ 거래일자 + 거래구분코드 ]
```

```
select /*+ leading(a) use_nl(b) */
b.상품코드, b.상품명, a.고객번호, a.거래일자, a.거래량, a.거래금액
from 거래 a, 상품 b
where a.거래구분코드 = 'AC'
     a.거래일자 between '20090101' and '20090131'
and
     b. 상품번호 = a. 상품번호
and
     b.상품분류 = '가전'
and
                   [ 거래일자 ▶ 상품번호 + 거래구분코드 ]
B.
select /*+ leading(b) use_nl(a) */
b.상품코드, b.상품명, a.고객번호, a.거래일자, a.거래량, a.거래금액
from
     거래 a, 상품 b
where a.거래구분코드 = 'AC'
      a.거래일자 between '20090101' and '20090131'
and
                                                      비효율 발생
      b.상품번호 = a.상품번호
and
     b.상품분류 = '가전'
and
```

#### 3.4.4 공식을 초월한 전략적 설계



X01 : 청약일자 + 취급부서 + 취급지점 + 취급자 + 입력자 + 대리점설계사 + 대리점지사

X02 : 보험개시일자 + 취급부서 + 취급지점 + 취급자 + 입력자 + 대리점설계사 + 대리점지사

X03 : 보험종료일자 + 취급부서 + 취급지점 + 취급자 + 입력자 + 대리점설계사 + 대리점지사

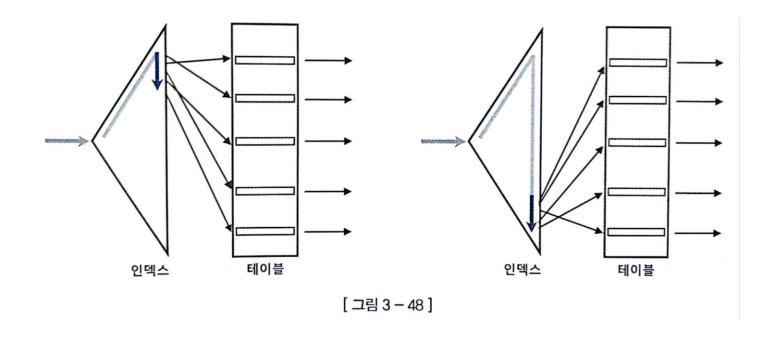
X04: 데이터생성일시 + 취급부서 + 취급지점 + 취급자 + 대리점설계사 + 대리점지사

- 일자 조회구간이 길지 않으면 인덱스 스캔 비효율이 성능에 미치는 영향 미미
- 인덱스 스캔 효율보다 테이블 엑세스가 더 큰 부하요소

#### 3.4.5 소트 연산을 생략하기 위한 컬럼 추가

```
select 계약ID, 청약일자, 입력자ID, 계약상태코드, 보험시작일자,보험종료일 from 계약
where 취급지점ID = :trt_brch_id
and 청약일자 between :sbcp_dt1 and :sbcp_dt2
and 입력일자 >= trunc(sysdate -3)
and 계약상태코드 in (:ctr_stat_cd1, :ctr_stat_cd2,:ctr_stat_cd3)
order by 청약일자, 입력자ID
```

```
청약일자 + 입력자ID
청약일자 + 취급지점ID + 입력자ID
청약일자 + 입력자ID + 입력일자 + 계약상태코드
```



- 1. '=' 연산자로 사용한 조건절 컬럼 선정
- 2. ORDER BY 절에 기술한 컬럼 추가
- 3. '=' 연산자가 아닌 조건절 컬럼은 데이터 분포를 고려해 추가 결정

#### IN 조건은 '=' 이 아니다

#### => 계약상태 코드를 앞쪽에 두면 소트연산 생략?

select 고객번호, 고객명, 거주지역, 혈액형, 연령 from 고객 where 거주지역 = '서울' and 혈액형 in ( 'A' , 'O' ) order by 연령



select 고객번호, 고객명, 거주지역, 혈액형, 연령
from 고객
where 거주지역 = '서울'
and 혈액형 = 'A' ● ●
union all
select 고객번호, 고객명, 거주지역, 혈액형, 연령
from 고객
where 거주지 <u>역 = '서</u> 울'
and 혈액형 = 'O'
order by 연령

거주지역	혈액형	연령
서울	A	23
서울	Α	35
서울	Α	48
서울	Α	62
서울	0	29
서울	0	32
서울	0	45
서울	0	57

#### 3.4.6 결합 인덱스 선택도

- 선택도: 전체 레코드 중에서 조건절에 의해 선택되는 레코드 비율
  - \* 선택도 \* 총 레코드 수 = 카디널리티
- 인덱스 선택도: 인덱스 컬럼을 모두 '='로 조회할 때 평균적으로 선택되는 비율

WHERE 성별 = :GENDER

AND 고객번호 = :CUST\_NO

#### < 조건절 1 >

WHERE 고객등급 = :V1

AND 고객번호 = :V2

AND 거래일자 >= :V3

<조건절 2 >

WHERE 고객등급 = :V1

AND 고객번호 = :V2

AND 거래일자 >= :V3

<조건절 3 >

WHERE 고객등급 = :V1

AND 고객번호 = :V2

AND 거래일자 >= :V3

AND 상품번호 = :V5

<조건절 4>

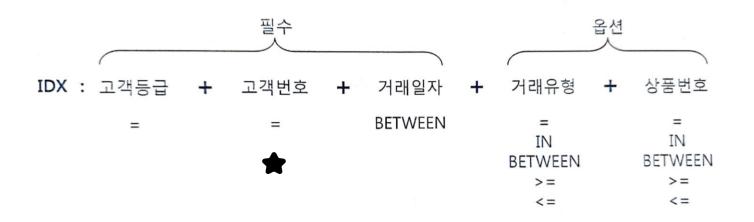
WHERE 고객등급 = :V1

AND 고객번호 = :V2

AND 거래일자 >= :V3

AND 거래유형 = :V4

AND 상품번호 = :V5



#### 3.4.6 중복 인덱스 제거

## 완전중복

• X01: 계약ID + 청약일자

• X02: 계약ID + 청약일자 + 보험개시일자



• X03: 계약ID + 청약일자 + 보험개시일자 + 보험종료일자



#### 3.4.6 중복 제거 실습

#### 컬럼 데이터분포

PK: 거래일자 + 관리지점번호 + 일련번호

N1: 계좌번호 + 거래일자

N2: 결제일자 + 관리지점번호

N3: 거래일자 + 종목코드

N4: 거래일자 + 계좌번호

컬럼명	NDV
거래일자	2,356
관리지점번호	127
일련번호	1,850
계좌번호	5,956
종목코드	1,715
결제일자	2,356

#### 방법 1

PK: 거래일자 + 관리지점번호 + 일련번호

N1: 계좌번호 + 거래일자

N2: 결제일자 + 관리지점번호

N3: 거래일자 + 종목코드 + 계좌번호

N4: 거래일자 + 계좌번호

PK: 관리지점번호 + 거래일자 + 일련번호

N1: 계좌번호 + 거래일자

N2: 결제일자 + 관리지점번호

N3: 거래일자 + 종목코드

N4: 거래일자 + 계좌번호

#### 방법 2

PK: 거래일자 + 관리지점번호 + 일련번호

N1: 계좌번호 + 거래일자

N2: 결제일자 + 관리지점번호

N3: 거래일자 + 종목코드

N4: 거래일자 + 계좌번호

조건절	인덱스
관리지점번호 =, 거래일자 =	PK
관리지점번호 = , 거래일자 BETWEEN	PK
거래일자	N3
거래일자 BETWEEN	N3

#### 3.4.6 중복 제거 실습

PK: 주소ID + 건물동번호 + 건물호번호 + 관리번호

N1: 상태구분코드 + 관리번호

N2: 관리번호

N3: 주소ID + 관리번호

#### 컬럼 데이터분포

컬럼명	NDV
주소ID	736,000
건물동번호	175
건물호번호	3,052
관리번호	250,782
상태구분코드	3

PK: 주소ID + 건물동번호 + 건물호번호 + 관리번호

N1: 관리번호 + 상태구분코드

N2: 관리번호

N3: 주소ID + 관리번호

### 3.4.8 인덱스 설계도 작성

Range, Hash	. Li	st ·	등			_	$\overline{}$	-11			1.1	_														시스템	명					
Range	All seculo	ora controllar		•		ì	긴	넥	스	_	즬	/-	II <u>-</u>	ᆮ												작성7	4	흥길동	92	작성일	2004	4.04.01
	_	OH	물				35.40	Ą	l명 ·			_																Owner			총건수	373,67
테이불명	_			STIFE	티션	71			. 0								$\neg$	J	1 11	다티션	4				$\neg$	서브파	티션 키					
주파티션	_	_			7	7800	$\vdash$																$\overline{}$								W =	
인덱스명	1748-1			100	_	1	변경	경 전	인명	4스	구성	TUNK	No. of	92.63	#88/V	161.	250	W 10		100	_	2	) 1	변경	후 인	[덱스 구	성	100		The second	비고	
PK	물건	코드	Ξ.		_	$\overline{}$											_	물건	크			$\cong$	_									
IDX01	지오	대는	<u> 루류,</u>	지의	격중분	분류											$\dashv$		1 75 =	2 71	OI FII	1 1 2		01 X	на	0145						
IDX02	물건	코드	트, 둘	를건 결	5류	_	-		-1-1	01																, 읍면동				추처매몽	도 추가형	자기 결정
IDX03	입로	일,	아프	·트스	<u> </u>	코드,	생양	명, 병	형티	ᆸ	0 11	=	-							루, 도				307	5					1 2 12	_	
IDX04	입력	일,	주전	1매 늘	<u>₹</u> , 0	ᆘ	트시스	<u> </u>	트, 평	영,	급면	품		_						f, 중 f, 평		22.1										
IDX05									마을								_	ぎて	10 T	T, 0	8	_			_					<b>—</b>	-	
IDX06									급면		_					_	_							_	_							
IDX07	입력	일,	<u>지역</u>	나	뉴,	지수	485	£ 177,	COI	.4		_		_			$\overline{}$	_				_	-	_								
IDX08	입력	일,	지역	1115	± ff.	병원	TJ #4		1171							_	<del>-</del>	_		_		_										
IDX09						명, 도, 돌			시긴								$\dashv$	-			_		_									
0 IDX10								코드 킨메I	2				_				E-100	and the base	420003	Settle 1827	20/07/1	TE OFFI		Marile .		CF-VILLEY						
1 IDX11						2, C	1-12	2011	2				_				n	um	be	r o	f d	isti	nc	t va	alue	es 🗆						
2 IDX12 3 IDX13	출신	승규	T, T	정입	<u> </u>	td ni	u므	TIO	대분	2	지연	주부	2					- Contract of	-													
	ㅁ	절,	기 결	7110	F, T	크드	012	4 01	인터	네미	나무	0 1	"				$\neg$															
4 IDX14	置し	o T	T, 8	II E	122	<u>,</u>	н.	12,		$\overline{}$	136																	71. 14.77			and a present of	n. en en en
and the Administration of the Con-	2574	2171	My	Sp.		11.1	THE R	on the	<b>BAR</b>				1스			ri .					-		100	A SHAP	line's	A HEAVE		값 분포	**************************************		기타	
컬럼명	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	. 8	19	20	21	22	23	24	25	NDV	Avg	Max	Min	4.000	A 100 100 100 100 100 100 100 100 100 10	5-41 (1-5)(5)
- 건코드	=	_																					=						4 204			
건종류			=	=	=	=	=	=	=	=	=	=	=	=	=	=	=	=	=	=	=	=	=			11	36,865	70,446	1,394			
개업소코드			=	=		1	_	_																							00.555	
파트시세코드	-	_	_	_	-	_	-	1	_				=													1,820		2,752	1			
병						-	_	-		_			=	=				П				=				1,122		13,959	1	NULL : 6		
영형타입	-	_	_	-		-	-	-				_	=					П					St.			47		11,246	1	NULL: 1	61,795	
천매물		_	_	_	-	-	-	-	_		-	_						П	7	- 1												
년에울  역대분류	_	_	_	_		-	=	-		_		_						Н							=	16		245,490	109			
역중분류		_			=	=	=	=	=	=	=	=		_				+	_													
시						=	=	=	=	=	=	=	_	722	_	_	=	E	=	=	=			=		17		249,081	113	NULL: 9	1	
시군								_			_		_	=	=	=		_	=	=	=			=	ОВ							
시군															=	=	=	=		_	_	-			-							
면동										=	=	=			=	=	=	=		_	DVA		-	_	-		SHOW	F-1056				
O1 O2		-									7							_	_	_	BW				-		order	ру —				
																		_		_	=				SIGNS	STATE OF THE STATE						
09				<>	=				=	=	<>					=	<>						_	bet	we	en —	-	1			-, -	
010				=						=	=				0			· '>		IN			_		-		September 2	CHESCHE PROPERTY	THE STATE OF THE S			
012 014 PK 인덱스 시	l-B							1														=		-	-		full ta	able sca	an			
	10		-			-		<>																	_					1		
력일			_			-						-	>=	>=	>=	>=	>=	: =	>=	>=	>=	OB		>=				184 116	11 = 1	171 11101	ᄄᄂᄓ	71'01 ml =
AND DESCRIPTION OF THE PROPERTY OF THE PROPERT	2	>=	>=	>=	>=	>=	>=	>=	=			_		F	6	6	6	6	F	F	7	F	2	F	1	메모	바인드	변수 사용	시, 노시	기가 시출	포근 경	기 인 메달 횤 분리해
사용 인덱스 변경전	2	~ :		14	1	1		14	1	1	1	14	3												2							

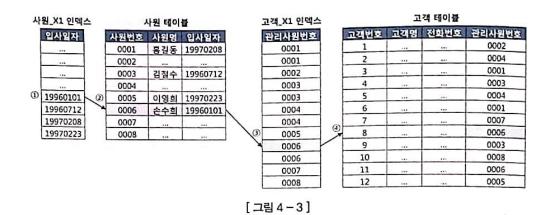
### 4.1 NL 조인

#### 4.1.1 기본 메커니즘

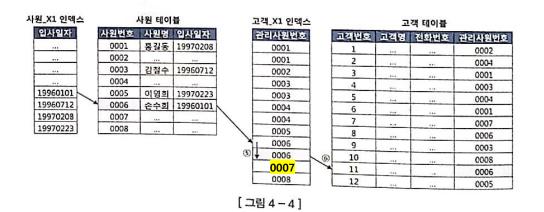
,	나원 테이	불		고		
사원번호	사원명	입사일자	고객번호	고객명	전화번호	관리사원번호
0001	홍길동	19970208	1			0002
0002			2			0004
0003	김철수	19960712	3		**************************************	0001
0004			4			0003
0005	이영희	19970223	5			0004
0006	손수희	19960101	6	2.		0001
0007			7			0007
8000			8			0006
<b>A</b>			9			0003
			10		1 U	0008
- 1			11			0006
- 1			12			0005
						<b></b>

select e.사원명, c.고객명, c.전화번호 from 사원 e, 고객 c where e.입사일자 >= '19960101' and c.관리사원번호 = e.사원번호

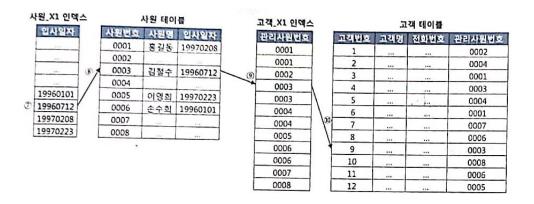
```
begin
for outer in (select 사원번호, 사원명 from 사원 where 입사일자 >= '19960101')
loop -- outer 루프
for inner in (select 고객명, 전화번호 from 고객
where 관리사원번호 = outer.사원번호)
loop -- inner 루프
dbms_output.put_line(
outer.사원명 | ' : ' | inner.고객명 | ' : ' | inner.전화번호);
end loop;
end;
```



- ① 사원\_X1 인덱스에서 입사일자 >= '19960101' 인 첫번째 레코드를 찾는다
- ② 인덱스에서 읽은 ROWID로 사원 테이블 레코드를 찾아간다
- ③ 사원 테이블에서 읽은 사원번호 '0006'으로 고객\_X1 인덱스를 탐색한다
- ④ 고객\_X1 인덱스에서 읽은 ROWID로 고객 테이블 레코드를 찾아간다.

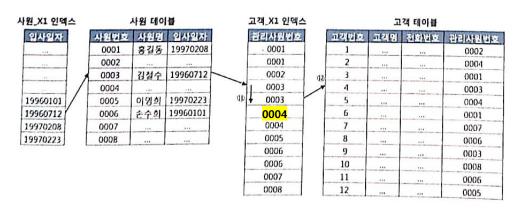


- ⑤ 고객 X1 인덱스에서 한 건 더 스캔하고 관리사원번호가 '0006' 임을 확인한다.
- ⑥ 고객\_X1 인덱스에서 읽은 ROWID로 고객 테이블 레코드를 찾아간다. (고객\_X1 인덱스에서 한 건 더 스캔하고는 관리사원번호가 '0006'보다 크므로 거기서 인덱스스캔을 멈춘다.)



[그림4-5]

- ⑦ 사원\_X1 인덱스에서 한 건 더 스캔해서 입사일자가 '19960712'인 레코드를 읽는다.
- ⑧ 인덱스에서 읽은 ROWID로 사원 테이블 레코드를 찾아간다.
- ⑨ 사원 테이블에서 읽은 사원번호 '0003'으로 고객\_X1 인덱스를 탐색한다.
- ⑩ 고객\_X1 인덱스에서 읽은 ROWID로 고객 테이블 레코드를 찾아간다.



[그림4-6]

- ① 고객\_X1 인덱스에서 한 건 더 스캔하고 관리사원번호가 '0003' 임을 확인한다.
- ② 고객\_X1 인덱스에서 읽은 ROWID로 고객 테이블 레코드를 찾아간다. (고객\_X1 인덱스에서 한 건 더 스캔하고는 관리사원번호가 '0003'보다 크므로 인덱스스캔을 멈춘다.)

#### 4.1.2 NL 조인 실행계획 제어

```
Execution Plan

O SELECT STATEMENT Optimizer=ALL_ROWS

1 0 NESTED LOOPS

2 1 TABLE ACCESS (BY INDEX ROWID) OF '사원' (TABLE)

3 2 NDEX (RANGE SCAN) DF '사원_X1 (INDEX)

4 1 TABLE ACCESS (BY INDEX ROWID) OF '고객' (TABLE)

5 4 INDEX (RANGE SCAN) OF '고객_X1 (INDEX)
```

```
select /*+ ordered use_nl(c) */
      e.사원명, c.고객명, c.전화번호
from 사원 e, 고객 c
where e.입사일자 >= '19960101'
and c.관리사원번호 = e.사원번호
select /*+ ordered use_nl(B) use_nl(C) use_hash(D) */ *
from A, B, C, D
select /*+ leading(C, A, D, B) use_nl(A) use_nl(D) use_hash(B) */ *
from A, B, C, D
select /*+ use_nl(A, B, C, D) */ *
from A, B, C, D
where .....
```

#### 4.1.3 NL 조인 수행 과정 분석

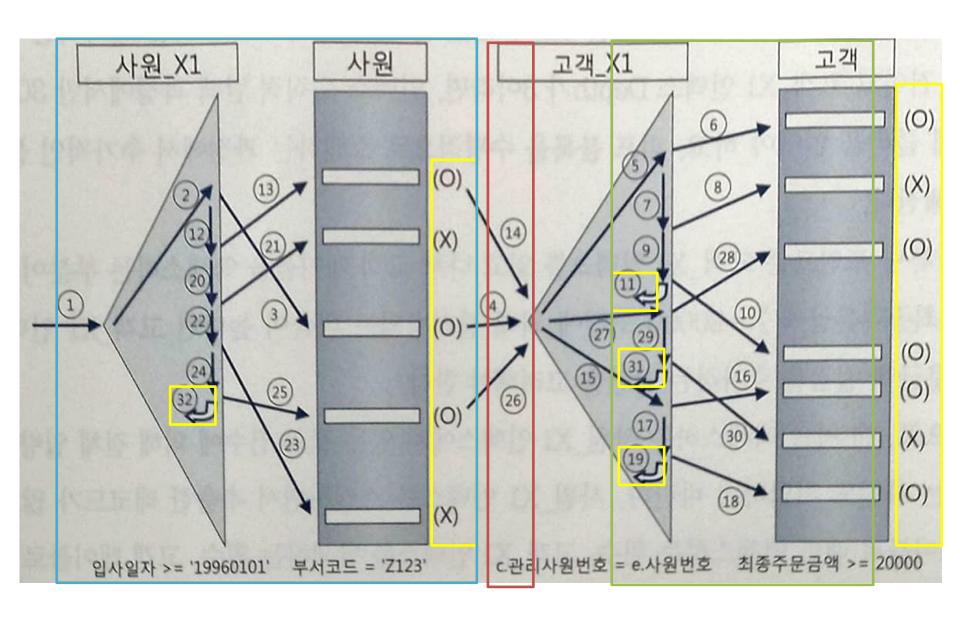
- 사원 PK: 사원번호
- 사원\_X1: 입사일자
- 고객\_PK: 고객번호
- 고객\_X1: 관리사원번호
- 고객\_X2: 최종주문금액

1	Id	-	Operation		Name	1	Rows	1	Bytes	1	Cost	1
1	0	1	SELECT STATEMENT	1		1	5	1	58	1	5	
1	1	1	NESTED LOOPS			1	5	1	58	1	5	
1	2	1	TABLE ACCESS BY	INDEX ROWID!	사원	1	3	1	20	1	2	
1	3	1	INDEX RANGE SCA	N	사원_X1	1	5	1		1	1	
1	4	1	TABLE ACCESS BY	INDEX ROWID!	고객	1	5	1	76	1	2	
1	5	1	INDEX RANGE SCA	N I	고객_X1	1	8	1		1	1	

#### $2\rightarrow 3\rightarrow 1\rightarrow 4$

- 조건절 ② : 입사일자 >= '19960101' 조건을 만족하는 레코드를 찾으려고 사원\_X1 인덱스(입사일자) 를 range 스캔한다.
- 조건절 ③ : 사원\_X1 인덱스에서 읽은 ROWID로 사원 테이블을 엑세스해서 부서코드 ='Z123' 필터조건을 만족하는지 확인한다.
- 조건절 ① : 사원 테이블에서 읽은 사원번호 값으로 조인 조건 을 만족하는 고객 쪽 레코드를 찾으려고 고객\_x1 인덱스를 range 스캔한다.
- 조건절 ④ : 고객\_X1 (고객사원번호) 인덱스에서 읽은 ROWID로 고객 테이블을 액세 스해서 최종주문금액 >= 20000 필터 조건을 만족하는지 확인한다.

#### 4.1.4 NL 조인 튜닝 포인트



#### 4.1.5 NL 조인 특징 요약

1. 랜덤 액세스 위주의 조인 방식

#### 2. 조인을 한 레코드 씩 순차적으로 진행

```
select /*+ ordered use_nl(b) index_desc(a (게시판구분, 등록일시)) */
a.게시글ID, a.제목, b.작성자명, a.등록일시
from 게시판 a, 사용자 b
where a.게시판구분 = 'NEWS' -- 게시판IDX : 게시판구분 + 등록일시
and b.사용자ID = a.작성자ID -- 사용자IDX : 사용자ID
order by a.등록일시 desc
```

#### 3. 인덱스 구성 전략이 특히 중요

#### 4.1.6 NL 조인 튜닝 실습

```
select /*+ ordered use_nl(c) index(e) index(c) */
        e.사원번호, e.사원명, e.입사일자
        , c.고객번호, c.고객명, c.전화번호, c.최종주문금액
from 사원 e, 고객 c
where c.관리사원번호 = e.사원번호
and e.입사일자 >= '19960101'
and e.부서코드 = 'Z123'
and c.최종주문금액 >= 20000
```

call	count	cpu	elapsed	disk	query	current	rows
Parse	1	0.00	0.00	0	0	0	0
Execute	1	0.00	0.00	0	0	0	0
Fetch	2	0.00	0.01	1	9	0	5
total	4	0.00	0.01	1	9	0	5

Rows	Row Source Operation
5	NESTED LOOPS
3	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID OF 사원
3	INDEX RANGE SCAN OF 사원_X1
5	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID OF 고객
8	INDEX RANGE SCAN OF 고객_X1

입사일자 + 부서코드

Rows	Row Source Operation
5	NESTED LOOPS (cr=112 pr=34 pw=0 time=122 us)
3	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID OF 사원 (cr=105 pr=32 pw=0 time=118 us)
3	INDEX RANGE SCAN OF 사원_X1 (cr=102 pr=31 pw=0 time=16)
5	
8	INDEX RANGE SCAN OF 고객_X1 (cr=5 pr=1 pw=0 time=0 us)

Rows	Row Source Operation
5	NESTED LOOPS (cr=2732 pr=386 pw=0 time=···)
2780	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID 사원 (cr=166 pr=2 pw=0 time=)
2780	INDEX RANGE SCAN 사원_X1 (cr=4 pr=0 pw=0 time=)
5	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID 고객 (cr=2566 pr=384 pw=0 time=)
8	INDEX RANGE SCAN 고객_X1 (cr=2558 pr=383 pw=0 time=…)

#### 4.1.7 NL 조인 확장 매커니즘

### 전통적인 실행계획

Rows	Row Source Operation	
5	NESTED LOOPS	
3	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID OF 사원	
5	INDEX RANGE SCAN OF 사원_X1	
5	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID OF 고객	
8	INDEX RANGE SCAN OF 고객_X1	

#### 배치 I/O 실행계획

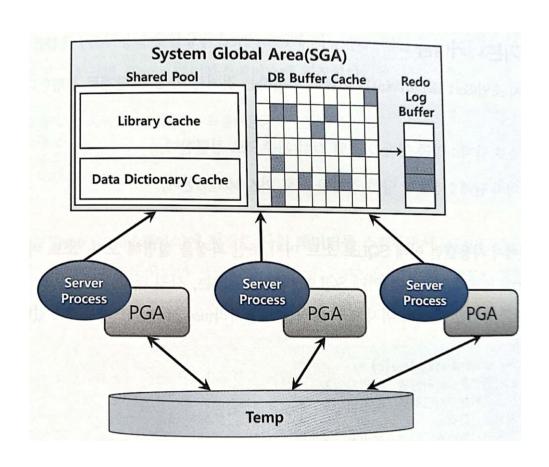
Rows	Row Source Operation
5	NESTED LOOPS
8	NESTED LOOPS
3	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID OF 사원
3	INDEX RANGE SCAN OF 사원_X1
8	INDEX RANGE SCAN OF 고객_X1
5	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID OF 고객

### 테이블 prefetch 실행계획

Rows	Row Source Operation	
5	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID OF 고객	
12	NESTED LOOPS	
3	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID OF 사원	
3	INDEX RANGE SCAN OF 사원_X1	0
8	INDEX RANGE SCAN OF 고객_X1	

## 4.2 소트머지조인

#### 4.2.1 SGA vs PGA



#### 4.2.2 기본 메커니즘

- 1. 소트단계: 양쪽 집합을 조인 컬럼 기준으로 정렬한다.
- 2. 머지단계: 정렬한 양쪽 집합을 서로 Merge한다.

```
select /*+ ordered use_merge(c) */
        e.사원번호, e.사원명, e.입사일자
        , c.고객번호, c.고객명, c.전화번호, c.최종주문금액
from 사원 e, 고객 c
where c.관리사원번호 = e.사원번호
and e.입사일자 >= '19960101'
and e.부서코드 = 'Z123'
and c.최종주문금액 >= 20000
```

1

```
select 사원번호, 사원명, 입사일자
from 사원
where 입사일자 >= '19960101'
and 부서코드 = 'Z123'
order by 사원번호
```

2

select 고객번호, 고객명, 전화번호, 최종주문금액, 관리사원번호 from 고객 c where 최종주문금액 >= 20000 order by 관리사원번호

3

```
begin
for outer in (select * from PGA에_정렬된_사원)
loop -- outer 루프
for inner in (select * from PGA에_정렬된_고객.
where 관리사원번호 = outer.사원번호)
loop -- inner 루프
dbms_output.put_line( ... );
end loop;
end;
```

	사원번호	사원명	입사일자	1)	관리시
	0001	홍길동	19970208		0
	0003	김철수	19960712	② <b>V</b>	0
	0005	이영희	19970223		0
	0006	손수희	19960101		0
233				(3)	0
				/ \ \	0
					0
					0
				<b>4</b>	0
				<b>V</b>	0
				Ψ.	0
					0
					_

PGA 에 장	렬된 사	원 데이터			A에 정렬된		
사원번호	사원명	입사일자		관리사원번호	고객번호	고객명	최종주문금액
0001		19970208	<u> </u>	0001	3		25,000
0003	김철수	19960712		0001	6		50,000
0005	이영희	19970223		0002	1		100,000
0006		19960101		0003	4		30,000
	<u> </u>			0003	9		20,000
			$\sqrt{3}$	0003	2		40,000
			// '	0004	5		70,000
				0004	13		57,000
			<b>④</b> \ )	0005	12		60,000
			V	0005	8		38,000
			V	0006	11		200,000
			i y j	0007	7		20,000
				0008 *	10		45,000

### 4.2.2 소트머지 조인이 빠른이유

NL 조인	소트 머지
인덱스를 이용한 조인	일괄적으로 읽어 PGA 저장 후 조인
랜덤 액세스 방식	
래치 획득 및 캐시버퍼 획득 과정 거침	래치획득 과정 없음
대량 데이터 조인 불리	대량 데이터 조인 유리

#### 4.2.2 소트머지 주용도

- 조인 조건식이 등치 조건이 아닌 대량 데이터 조인
- 조인 조건식이 아예 없는 조인

#### 4.2.2 소트머지 조인 제어하기

```
Execution Plan

O SELECT STATEMENT Optimizer=ALL_ROWS

1 0 MERGE JOIN

2 1 SORT (JOIN)

3 2 TABLE ACCESS (BY INDEX ROWID) OF '사원' (TABLE)

4 3 INDEX (RANGE SCAN) OF '사원_X1' (INDEX)

5 1 SORT (JOIN)

6 5 TABLE ACCESS (BY INDEX ROWID) OF '고객' (TABLE)

7 6 INDEX (RANGE SCAN) OF 고객_X1' (INDEX)
```

```
select /*+ ordered use_merge(c) */
        e.사원번호, e.사원명, e.입사일자
        , c.고객번호, c.고객명, c.전화번호, c.최종주문금액
from 사원 e, 고객 c
where c.관리사원번호 = e.사원번호
and e.입사일자 >= '19960101'
and e.부서코드 = 'Z123'
and c.최종주문금액 >= 20000
```

#### 4.2.2 소트머지 조인 특징 요약

• 조인을 위해 실시간으로 인덱스를 생성하는 것

• NL 조인은 조인 컬럼에 대한 인덱스 유무에 크게 영향을 받지만, 소트머지 조인은 영향을 받지 않는다.

• 스캔 위주의 인덱스 방식을 사용한다