# Datenbank Architektur für Fortgeschrittene

Ausarbeitung 1: Anfrageverarbeitung

Daniel Gürber Stefan Eggenschwiler

02.05.2013

## Inhaltsverzeichnis

1	Vorbereitung           1.1 Einleitung	
2	Statistiken erheben	2
3	Ausführungsplan	2
	Versuche ohne Index           4.1 Projektion            4.2 Selektion            4.3 Join            Versuch mit Index            5.1 Projektion            5.2 Selektion	3 5 6 6
G	5.3 Join	
	Quiz	
	Deep Left Join	13
8	Eigene SQL-Abfragen	15

## 1 Vorbereitung

## 1.1 Einleitung

Diese Ausarbeitung behandelt die Übung "SQL Tuning". Sie wird Schritt für Schritt gelöst. Gezeigt werden das SQL-Statement und den dazugehörigen Ausführungsplan, der von der Oracle Datenbank generiert wird. Bei nennenswerten Erkenntnissen werden diese unterhalb des Ausführungsplan in einer kurzen Reflexion behandelt. Die Nummerierung im Dokument entspricht dabei der Nummern des Übungsblattes. Um die Übung auszuführen haben wir folgende Verbindungsdaten verwendet:

Connection Name hades11gdbarc03 Username dbarc03 Password ¡YouKnowIt; Role default Connection Type Basic Hostname hades.imvs.technik.fhnw.ch Port 1521 SID ¡kein Eintrag; Service Name hades11g.hades.fhnw.ch

#### 1.2 Einrichten Datenbasis

```
1 CREATE TABLE regions
2 AS SELECT *
    FROM dbarc00.regions;
5 CREATE TABLE nations
6 AS SELECT *
    FROM dbarc00.nations;
9 CREATE TABLE parts
10 AS SELECT *
    FROM dbarc00.parts;
12
13 CREATE TABLE customers
14 AS SELECT *
   FROM dbarc00.customers;
17 CREATE TABLE suppliers
18 AS SELECT *
    FROM dbarc00.suppliers;
21 CREATE TABLE orders
22 AS SELECT *
   FROM dbarc00.orders;
25 CREATE TABLE partsupps
26 AS SELECT *
    FROM dbarc00.partsupps;
29 CREATE TABLE lineitems
30 AS SELECT *
    FROM dbarc00.lineitems;
```

## 2 Statistiken erheben

```
1 BEGIN
2    DBMS_STATS.GATHER_TABLE_STATS('dbarc00', 'parts');
3 END;
```

Tabelle	Anzahl Zeilen	Grösse in Bytes	Anzahl Blöcke	Anzahl Extents
CUSTOMERS	150000	23850000	3494	43
LINEITEMS	6001215	750151875	109217	186
NATIONS	25	2675	4	1
ORDER	1500000	166500000	24284	95
PARTS	200000	26400000	3859	46
PARTSUPPS	800000	114400000	16650	88
REGIONS	5	480	4	1

## 3 Ausführungsplan

```
1 EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT *
3 FROM parts;
```

```
1 SELECT plan_table_output
2 FROM TABLE(DBMS_XPLAN.DISPLAY('plan_table',null,'serial'));
```

#### Reflexion

Da weder ein Index, noch ein Filterkriterium gesetzt sind, wird die gesamte Tabelle ausgelesen und zurückgegeben.

## 4 Versuche ohne Index

## 4.1 Projektion

```
1 EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT *
3 FROM ORDERS;
```

#### Reflexion

Da weder ein Index, noch ein Filterkriterium gesetzt sind, wird die gesamte Tabelle ausgelesen und zurückgegeben.

```
1 EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT o_clerk
3 FROM ORDERS;
```

Da weder ein Index, noch ein Filterkriterium gesetzt sind, wird die gesamte Tabelle ausgelesen, da aber nur die o\_clerk Spalte ausgelesen wird, sinkt die Größe von 158 MB auf 22 MB.

```
1 EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT DISTINCT o_clerk
3 FROM ORDERS;
```

#### Reflexion

Da weder ein Index, noch ein Filterkriterium gesetzt sind, wird die gesamte Tabelle ausgelesen. Durch das Schlüsselwort DISTINCT wird ein HASH UNIQUE ausgelöst, wodurch die Kosten auf 6676 steigen, die Grösse aber auf 16000 Bytes sinkt.

#### 4.2 Selektion

### Exact Point Query

```
1 EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT *
3 FROM orders
4 WHERE o_orderkey=44444;
```

#### Reflexion

Da kein Index vorhanden ist, wird die ganze Tabelle ausgelesen und auf o\_orderkey gefiltert.

#### Partial Point Query

```
1 EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT *
3 FROM orders
4 WHERE o_orderkey=44444 OR o_clerk='Clerk#000000286';
```

#### Reflexion

Da kein Index vorhanden ist, wird die ganze Tabelle ausgelesen und auf o\_orderkey und o\_clerk gefiltert, die zusätzliche Bedingung erhöht die Kosten von 6602 auf 6629.

```
1 EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT *
3 FROM orders
4 WHERE o_orderkey=44444 AND o_clerk='Clerk#000000286';
```

#### Reflexion

Da kein Index vorhanden ist, wird die ganze Tabelle ausgelesen und auf o\_orderkey und o\_clerk gefiltert, die AND Bedingung senkt von die Kosten von 6629 auf 6611 verglichen mit der OR Bedingung.

```
1 EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT *
3 FROM orders
4 WHERE o_orderkey*2=44444 AND o_clerk='Clerk#000000286';
```

#### Reflexion

Da kein Index vorhanden ist, wird die ganze Tabelle ausgelesen und auf o\_orderkey und o\_clerk gefiltert, die zusätzliche Multiplikation erhöht die Kosten nur um 4.

#### Range Query

```
1 EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT *
3 FROM orders
4 WHERE o_orderkey BETWEEN 111111 AND 222222
```

#### Reflexion

Da kein Index vorhanden ist, wird die ganze Tabelle ausgelesen und auf o\_orderkey gefiltert, die Range Query ist nur um 1 teurer als die Abfrage auf den einzelnen Wert. Die Intervallgrösse spielt in diesem Beispiel, abgesehen von der höheren bzw. tieferen Anzahl Bytes keine Rolle.

#### Partial Range Query

```
1 EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT *
3 FROM orders
4 WHERE o_orderkey BETWEEN 44444 AND 55555
5 AND o_clerk BETWEEN 'Clerk#000000130' AND 'Clerk#000000139'
```

#### Reflexion

Da kein Index vorhanden ist, wird die ganze Tabelle ausgelesen und auf o\_orderkey und o\_clerk gefiltert, die Range Query ist nur um 8 teurer als die letzte Abfrage.

## 4.3 Join

```
1 EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT *
3 FROM orders, customers
4 WHERE o_custkey = c_custkey
5 AND o_orderkey < 100;
```

```
| Id | Operation | Name | Rows | Bytes | Cost (%CPU)| Time
  O | SELECT STATEMENT |
                                             25 | 6750 |
                                                                   (1) | 00:01:31 |
                                                            7555
6602
  1 | HASH JOIN
                                             25 I
                                                   6750 |
                                                                   (1) | 00:01:31
  2 | TABLE ACCESS FULL| ORDERS | 25 | 2775 | 3 | TABLE ACCESS FULL| CUSTOMERS | 150K| 22M|
                                                            6602
                                                                   (1) | 00:01:20
                                                                  (1) | 00:00:12 |
                                                    22M| 951
Predicate Information (identified by operation id):
      access("O_CUSTKEY"="C_CUSTKEY")
  2 - filter("O_ORDERKEY"<100)
```

Da kein Index vorhanden ist, werden beide Tabellen voll geladen. Die orders Tabelle wird gefiltert und mit Hilfe von custkey word ein HASH JOIN ausgeführt. Die Formulierung mit INNER JOIN spielt

## 5 Versuch mit Index

```
1 CREATE INDEX o_orderkey_ix ON orders(o_orderkey);
```

```
1 CREATE INDEX o_clerk_ix ON orders(o_clerk);
```

Index Name	Index Grösse	Tabellengrösse in Bytes
o_orderkey_ix	60817408	166500000
o_clerik_ix	96468992	166500000

## 5.1 Projektion

```
1 EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT DISTINCT o_clerk
3 FROM ORDERS;
```

Id	Operation	Name	 I	Rows	Bytes	 	Cost	(%CPU)	Time
1 1	SELECT STATEMENT HASH UNIQUE INDEX FAST FULL	İ	Ĺ	1000	16000	Ì	1615	(5)	00:00:20 00:00:20 00:00:19

#### Reflexion

Die Verwendung des Index senkt die Kosten dieser abfrage von 6676 auf 1615 (Faktor 4.1).

## 5.2 Selektion

Exact Point Query

```
1 EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT *
3 FROM ORDERS
4 WHERE o_orderkey=44444
```

#### Reflexion

Die Verwendung des Index senkt die Kosten dieser abfrage von 6602 auf 4 (Faktor 1650).

```
1 EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT /*+ FULL(orders) */ *
3 FROM ORDERS
4 WHERE o_orderkey=44444
```

Wenn ein TABLE ACCESS FULL erzwungen wird, entsprechen die Kosten wieder denen ohne Index.

Partial Point Query

```
1 EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT *
3 FROM orders
4 WHERE o_orderkey=44444 OR o_clerk='Clerk#000000286';
```

Id	 	Operation	Name		Rows	1	Bytes	Cost	(%CPU)	Time	1
I 0		SELECT STATEMENT	I		1501		162K	336	(0)	00:00:05	1
1	-	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID	ORDERS	- 1	1501	-	162K	336	(0)	00:00:05	-
1 2		BITMAP CONVERSION TO ROWIDS	1	- 1		-	- 1		- 1		-1
3		BITMAP OR	1	- 1			- 1		1		-1
4	-	BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS	1	- 1			1		1		-
* 5		INDEX RANGE SCAN	O_CLERK_IX	- 1			1	8	(0)	00:00:01	- 1
6		BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS	1	- 1		-	1		1		-1
* 7		INDEX RANGE SCAN	O_ORDERKEY_I	XΙ			- 1	3	(0)	00:00:01	-1

#### Reflexion

Die Verwendung der Indexes senkt die Kosten von 6611 auf 336 (Faktor 19.7) und führt zu BITMAP Operationen.

```
1 EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT *
3 FROM orders
4 WHERE o_orderkey=44444 AND o_clerk='Clerk#000000286';
```

#### Reflexion

Die Verwendung des Index senkt die Kosten dieser Abfrage von 6611 auf 4 (Faktor 1652.8) und ist somit stärker optimiert als die OR Abfrage.

```
1 EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT *
3 FROM orders
4 WHERE o_orderkey*2=44444 AND o_clerk='Clerk#000000286';
```

Die Verwendung des Index senkt die Kosten dieser Abfrage von 6615 auf 1464 (Faktor 4.5) sie ist aber, wegen der Multiplikation, um den Faktor 366 langsamer als die vorherige AND Abfrage, im Gegensatz zum Faktor 1.0006 ohne Index.

Range Query

```
1 EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT *
3 FROM orders
4 WHERE o_orderkey BETWEEN 111111 AND 222222
```

 I	 Id		Operation	 Name	. <u>.</u> .	Rows	 I	Bytes	Cost	(%CPU)	Time	 
	0 1 2	i	SELECT STATEMENT TABLE ACCESS BY IN INDEX RANGE SCAN		İ		İ	3011K	932	(1)	00:00:12 00:00:12 00:00:01	Ĺ
Pr			ce Information (iden	 · 	<=:	222222	)					

## Reflexion

Die Verwendung des Index senkt die Kosten dieser Abfrage von 6603 auf 932 (Faktor 7.1). Wird der Intervall genug gross gewählt, z.B. 222222222, wird wieder ein TABLE ACCESS FULL ausgeführt, da der aufwand für die Index Berechnungen grösser wäre.

Partial Range Query

```
1 EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT *
3 FROM orders
4 WHERE o_orderkey BETWEEN 44444 AND 55555
5 AND o_clerk BETWEEN 'Clerk#000000130' AND 'Clerk#000000139'
```

	Operation	1	Name	l R	ows	1	Bytes	1	Cost	(%CPU)	Time
1	SELECT STATEMENT			 	6		666		27	(12)	00:00:01
1	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID	1	ORDERS	l	6	1	666	1	27	(12)	00:00:01
	BITMAP CONVERSION TO ROWIDS	1		l		1				1	
1	BITMAP AND	1		l		1		1		1	
1	BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS	1		l		1		1		1	
	SORT ORDER BY	1		l		1				1	
1	INDEX RANGE SCAN	1	O_ORDERKEY_IX	l	2780	1		1	9	(0)	00:00:01
	BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS	1		l		1				1	
	SORT ORDER BY	1		l		1				1	
	INDEX RANGE SCAN	1	O_CLERK_IX	l	2780	1			14	(0)	00:00:01
	 	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID BITMAP CONVERSION TO ROWIDS BITMAP AND BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS SORT ORDER BY INDEX RANGE SCAN BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS SORT ORDER BY	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID BITMAP CONVERSION TO ROWIDS BITMAP AND BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS SORT ORDER BY INDEX RANGE SCAN BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS SORT ORDER BY	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID ORDERS BITMAP CONVERSION TO ROWIDS BITMAP AND BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS SORT ORDER BY INDEX RANGE SCAN O_ORDERKEY_IX BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS SORT ORDER BY	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID   ORDERS   BITMAP CONVERSION TO ROWIDS   BITMAP AND   BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS   SORT ORDER BY   INDEX RANGE SCAN   O_ORDERKEY_IX   BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS   SORT ORDER BY	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID   ORDERS   6   BITMAP CONVERSION TO ROWIDS       BITMAP AND       BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS       SORT ORDER BY       INDEX RANGE SCAN   O_ORDERKEY_IX   2780   BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS       SORT ORDER BY	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID   ORDERS   6   BITMAP CONVERSION TO ROWIDS       BITMAP AND         BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS       SORT ORDER BY         INDEX RANGE SCAN   O_ORDERKEY_IX   2780   BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS       SORT ORDER BY	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID   ORDERS   6   666   BITMAP CONVERSION TO ROWIDS         BITMAP AND           BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS         SORT ORDER BY           INDEX RANGE SCAN   O_ORDERKEY_IX   2780     BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS       SORT ORDER BY	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID   ORDERS   6   666     BITMAP CONVERSION TO ROWIDS             BITMAP AND             BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS             SORT ORDER BY               INDEX RANGE SCAN   O_ORDERKEY_IX   2780       BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS           SORT ORDER BY	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID   ORDERS   6   666   27     BITMAP CONVERSION TO ROWIDS             BITMAP AND               BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS             SORT ORDER BY             INDEX RANGE SCAN   O_ORDERKEY_IX   2780   9     BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS             SORT ORDER BY	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID   ORDERS   6   666   27 (12)    BITMAP CONVERSION TO ROWIDS

Die Verwendung des Index senkt die Kosten dieser Abfrage von 6611 auf 27 (Faktor 244.9), die Verwendung von 2 Filterkriterien führt wieder zu BITMAP Operationen.

#### 5.3 Join

```
1 EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT *
3 FROM orders, customers
4 WHERE o_custkey = c_custkey;
```

#### Reflexion

In diesem Statement wird auf beide Tabellen TABLE ACCESS FULL ausgeführt, die gesetzten Indexes haben keinen Einfluss auf den Ausführungsplan.

```
1 EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT *
3 FROM orders, customers
4 WHERE o_custkey = c_custkey
5 AND o_orderkey < 100;
```

			bytes	Cost	(%CPU)	Time
1	I	25	6750	957	(1)	00:00:12
1	- 1	25 I	6750	957	(1)	00:00:12
NDEX ROWID  ORDERS	- 1	25 I	2775 I	4	(0)	00:00:01
O_ORDERKEY	Y_IX	25 I	1	3	(0)	00:00:01
CUSTOMERS		150K	22M	951	(1)	00:00:12
	O_ORDERKE	O_ORDERKEY_IX	25       25         25         0_ORDERKEY_IX   25	25   6750   NDEX ROWID  ORDERS   25   2775     O_ORDERKEY_IX   25	25   6750   957 NDEX ROWID  ORDERS   25   2775   4   O_ORDERKEY_IX   25   3	25   6750   957 (1)    NDEX ROWID  ORDERS   25   2775   4 (0)    O_ORDERKEY_IX   25   3 (0)

#### Reflexion

Die Verwendung des Index senkt die Kosten dieser Abfrage von 7555 auf 957 (Faktor 7.9).

```
1 CREATE INDEX c_custkey_ix ON customers(c_custkey);
```

```
1 EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT *
3 FROM orders, customers
4 WHERE o_custkey = c_custkey;
```

```
______
| Id | Operation | Name
                      | Name | Rows | Bytes |TempSpc| Cost (%CPU)| Time
                                     1500K| 386M|
1500K| 386M|
22M|
  O | SELECT STATEMENT |
                           !
                                              386M|
                                                         l 17514
                                                                   (1) | 00:03:31 |
                                                      24M| 17514
| 951
  1 | HASH JOIN
                                   | 1500K|
                                                                   (1) | 00:03:31
 2 | TABLE ACCESS FULL| CUSTOMERS | 150K| 22M| | 951 (1) | 00:00:12 | 3 | TABLE ACCESS FULL| ORDERS | 1500K| 158M| | 6610 (1) | 00:01:20 |
         TABLE ACCESS FULL | CUSTOMERS |
                                                                   (1) | 00:00:12
Predicate Information (identified by operation id):
  1 - access("O_CUSTKEY"="C_CUSTKEY")
```

Auf diese Abfrage hat das setzen des Indexes keinen Einfluss.

Erzwingen eines Nested Loop Joins:

```
1 EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT /*+ USE_NL (o c) */ *
3 FROM orders o, customers c
4 WHERE o_custkey = c_custkey;
```

I	 d	 I	Operation	1	Name	ı	Rows	Bytes	Cost (	%CPU)	Time	ı
     	0 1 2	     	SELECT STATEMENT NESTED LOOPS NESTED LOOPS	     			1500K      1500K	386M        386M		1	10:01:34	İ
  *  *	3	; 	TABLE ACCESS FULL INDEX RANGE SCAN TABLE ACCESS BY INDEX ROWI)	i	ORDERS C_CUSTKEY_IX CUSTOMERS	:  -  -	1500K  1   1	158M          	6610 1	(1)	00:01:20 00:00:01 00:00:01	i I
 Pre	 di	 ca	te Information (identified by	 0	peration id):							
	4	 -	access("O_CUSTKEY"="C_CUSTKEY	")								

#### Reflexion

Das Erzwingen des NESTED LOOPS führt zwar zur Verwendung des Index, steigert aber die Kosten auf von 17514 auf 3007K.

Erzwingen eines Nicht-Hash Joins:

```
1 EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT /*+ NO_USE_HASH (o c) */ *
3 FROM orders o, customers c
4 WHERE o_custkey = c_custkey;
```

Das Erzwingen des NESTED LOOPS führt nicht zur Verwendung des Index, und steigert aber die Kosten auf von 17514 auf 50568.

## 6 Quiz

```
1 EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT count(*)
3 FROM parts, partsupps, lineitems
4 WHERE p_partkey=ps_partkey
5 AND ps_partkey=l_partkey
6 AND ps_suppkey=l_suppkey
7 AND ((ps_partkey = 5 AND p_type = 'MEDIUM ANODIZED BRASS')
8 OR (ps_partkey = 5 AND p_type = 'MEDIUM BRUSHED COPPER'));
```

#### Ausgangslage:

```
| Name | Rows | Bytes | Cost (%CPU)| Time
| Id | Operation
  0 | SELECT STATEMENT | 1 | 45 | 35577 (2) | 00:07:07 |
   1 | SORT AGGREGATE
                                                    45 |
180 | 35577
144 | 5872
36 | 4525
72009 | 1052
        HASH JOIN
HASH JOIN
|* 2 |
|* 3 |
                                                4 I
                                                                      (2) | 00:07:07
                                          | 4 |
                                                                      (6) | 00:01:11
           TABLE ACCESS FULL | PARTSUPPS |
TABLE ACCESS FULL | PARTS |
   4 |
                                                4 I
                                                                      (1) | 00:00:55
                                             2667
                                                                      (1) | 00:00:13
          TABLE ACCESS FULL | LINEITEMS |
Predicate Information (identified by operation id):
  2 - access("PS_PARTKEY"="L_PARTKEY" AND "PS_SUPPKEY"="L_SUPPKEY")
   3 - access("P_PARTKEY"="PS_PARTKEY")
       filter("PS_PARTKEY"=5 AND "P_TYPE"='MEDIUM ANODIZED BRASS' OR
              "PS_PARTKEY"=5 AND "P_TYPE"='MEDIUM BRUSHED COPPER')
   4 - filter("PS_PARTKEY"=5)
```

Auf ps\_partkey wird gefiltert:

```
1 CREATE INDEX ps_partkey_ix ON partsupps(ps_partkey);
```

Tabelle partsubs wird jetzt mit dem Index gescannt, Kosten von 35577 auf 31055 gesenkt. Auf p\_type wird gefiltert:

```
1 CREATE INDEX p_type_ix ON parts(p_type);
```

Id	Operation	Name	Rows	I	Bytes	Cost	(%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		1		45	29885	(1)	00:05:59
1	SORT AGGREGATE		1	- [	45		1	
* 2	HASH JOIN		1 4	- [	180	29885	(1)	00:05:59
3 I	NESTED LOOPS		l				1	
4	NESTED LOOPS		4		144	180	(0)	00:00:03
5 I	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID	PARTSUPPS	4	- 1	36			00:00:01
* 6	INDEX RANGE SCAN	PS_PARTKEY_IX	4			3	(0)	00:00:01
7	BITMAP CONVERSION TO ROWIDS			- 1	1		1	
8 I	BITMAP AND				I		1	
9			l				- 1	
10	BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS			- 1	1		1	
* 11	INDEX RANGE SCAN	P_TYPE_IX			1	8	(0)	00:00:01
12	BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS				1		1	
* 13	INDEX RANGE SCAN	P_TYPE_IX	l			8	(0)	00:00:01
14	BITMAP OR				1		1	
15	the state of the s		l				- 1	
* 16	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	P_TYPE_IX			1	8	(0)	00:00:01
17				-	1		- 1	
* 18		P_TYPE_IX			1			00:00:01
		PARTS	•	-				00:00:03
20 l	TABLE ACCESS FULL	LINEITEMS	6001	Κļ	51M	29675	(1)	00:05:57
2 - 6 - 11 - 13 -	te Information (identified by operation access("PS_PARTKEY"="L_PARTKEY" AND "PS access("PS_PARTKEY"=5) access("P_TYPE"='MEDIUM ANODIZED BRASS' access("P_TYPE"='MEDIUM BRUSHED COPPER'	S_SUPPKEY"="L_SUI	PPKEY")					
	access("P_TYPE"='MEDIUM ANODIZED BRASS'							
18 -	access("P_TYPE"='MEDIUM BRUSHED COPPER'	)						

Tabelle parts wird jetzt mit dem Index gescannt, Kosten von 31055 auf 29885 gesenkt. Auf l\_partkey\_ix wird gejoined:

```
1 CREATE INDEX l_partkey_ix ON lineitems(l_partkey);
```

```
| Operation
                                                                                 | Bytes | Cost (%CPU)| Time
    O | SELECT STATEMENT
                                                                               1 I
                                                                                        45 I
                                                                                                308
                                                                                                       (0) | 00:00:04
          SORT AGGREGATE NESTED LOOPS
    1
                                                                               1
                                                                                        45
    3
            NESTED LOOPS
                                                                               4
                                                                                      180 I
                                                                                                308
                                                                                                       (0)
                                                                                                            00:00:04
             NESTED LOOPS
                                                                                                180
                                                                                                       (0)|
                                                                                                            00:00:03
               TABLE ACCESS BY INDEX ROWID
                                                        PARTSUPPS
                                                                                                 4
                                                                                                       (0)|
                                                                                                             00:00:01
    6
                INDEX RANGE SCAN
                                                        PS_PARTKEY_IX
                                                                               4
                                                                                                  3
                                                                                                       (0)
                                                                                                             00:00:01
               TABLE ACCESS BY INDEX ROWID
BITMAP CONVERSION TO ROWIDS
                                                                                        27
                                                        PARTS
                                                                               1
                                                                                                180
                                                                                                       (0)
                                                                                                            00:00:03
    8
                 BITMAP AND
    9
                  BITMAP OR
   10
                   BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS
   12
                    INDEX RANGE SCAN
                                                        P_TYPE_IX
                                                                                                  8
                                                                                                       (0) |
                                                                                                            00:00:01
   13
                   BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS
                                                        P_TYPE_IX
                                                                                                       (0)I
                                                                                                            00:00:01
   14
                    INDEX RANGE SCAN
                                                                                                  8
                  BITMAP OR
   15
                   BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS |
   16
                     INDEX RANGE SCAN
                                                        P_TYPE_IX
                                                                                                            00:00:01
   18
                    BITMAP CONVERSION FROM ROWIDS |
l* 19
                    INDEX RANGE SCAN
                                                       P TYPE IX
                                                                                                  8
                                                                                                       (0)I
                                                                                                            00:00:01
             INDEX RANGE SCAN
I* 20 I
                                                        L_PARTKEY_IX
                                                                                                       (0)1
                                                                                                            00:00:01
|* 21 |
            TABLE ACCESS BY INDEX ROWID
                                                                                                 32
                                                      I LINEITEMS
                                                                                                       (0) \mid 00:00:01
Predicate Information (identified by operation id):
   6 - access("PS_PARTKEY"=5)
     - filter("P_PARTKEY"="PS_PARTKEY" AND ("PS_PARTKEY"=5 AND "P_TYPE"='MEDIUM ANODIZED BRASS' OR "PS_PARTKEY"=5 AND "P_TYPE"='MEDIUM BRUSHED COPPER'))
  12 - access("P_TYPE"='MEDIUM ANODIZED BRASS')
     - access("P_TYPE"='MEDIUM BRUSHED COPPER')
     - access("P_TYPE"='MEDIUM ANODIZED BRASS')
        access("P_TYPE"='MEDIUM BRUSHED COPPER')
  19
     - access("PS_PARTKEY"="L_PARTKEY")
- filter("PS_SUPPKEY"="L_SUPPKEY")
  20
```

Tabelle lineitems wird jetzt mit dem Index gescannt, Kosten von 29885 auf 308 gesenkt. Die Kosten wurden im gesamten von 35577 auf 308 gesenkt (Faktor 115.5).

#### Optimierte Abfrage:

```
1 EXPLAIN PLAN FOR
2 SELECT count(*)
3 FROM parts, partsupps, lineitems, orders
4 WHERE p_partkey=ps_partkey
5 AND ps_partkey=l_partkey
6 AND ps_suppkey=l_suppkey
7 AND l_orderkey=o_orderkey
```

```
______
                            | Name | Rows | Bytes | TempSpc | Cost (%CPU) | Time
| Id | Operation
 35 | | 54346 (1) | 00:10:53 |
   1 | SORT AGGREGATE
                                                     35 I
                                                   26M | 25M | 54346
8789K | | 6599
        HASH JOIN
          HASH JOIN | 803K|
TABLE ACCESS FULL | ORDERS | 1500K|
                                                                          (1) | 00:10:53
   3 |
                                                                          (1) | 00:01:20
        HASH JOIN | 792K| 21M|
HASH JOIN | 792K| 10M|
TABLE ACCESS FULL| PARTS | 200K| 976K|
TABLE ACCESS FULL| PARTSUPPS | 800K| 7031K|
                                                             19M| 44915
                                                                          (1) | 00:08:59
                                                                          (1) | 00:01:19
|*
                                                     10M| 3328K| 6540
                                                    976K | 1050
'031K | 4523
                                                                          (1) | 00:00:13
                                                                  4523
                                                                          (1) | 00:00:55
                                                             29675
        TABLE ACCESS FULL | LINEITEMS | 6001K|
                                                                          (1) | 00:05:57
Predicate Information (identified by operation id):
  2 - access("L_ORDERKEY"="0_ORDERKEY")
4 - access("PS_PARTKEY"="L_PARTKEY" AND "PS_SUPPKEY"="L_SUPPKEY")
  5 - access("P_PARTKEY"="PS_PARTKEY")
```

## 7 Deep Left Join

```
1 SELECT *
2 FROM orders, lineitems, partsupps, parts
3 WHERE orders.o_orderkey = lineitems.l_orderkey
4 AND lineitems.l_suppkey = partsupps.ps_suppkey
5 AND partsupps.ps_partkey = parts.p_partkey;
```

Nach einigem Suchen konnten wir anhand folgenden Statements einen Bushy Tree erzeugen: (Quelle: http://dboptimizer.com/2011/12/09/right-deep-left-deep-and-bushy-joins/)

```
1 SELECT *
2 FROM
3 (
4 SELECT /*+ no_merge */ *
5 FROM ORDERS, LIMEITEMS
6 WHERE ORDERS.o_orderkey = LINEITEMS.l_orderkey
7 )
8 ,
9 (
10 SELECT /*+ no_merge */ *
11 FROM PARTSUPPS, PARTS
12 WHERE PARTSUPPS.ps_partkey = PARTS.p_partkey
13 )
14 WHERE l_suppkey = ps_suppkey;
```

```
| Id | Operation
                                             | Rows | Bytes | TempSpc | Cost (%CPU) | Time
    O | SELECT STATEMENT
                                                 482M|
                                                          286G|
                                                                            211K
                                                                                  (2)|
                                                                                        00:42:23 |
|*
         HASH JOIN
                                                 482MI
                                                          286G L
                                                                   234 M I
                                                                            211K
                                                                                  (2)
                                                                                        00:42:23
           VIEW
                                                                         12812
                                                 792KI
                                                          225MI
                                                                                  (1) | 00:02:34
    2 |
           HASH JOIN
                                                          207M|
                                                                    27M| 12812
   3 |
                                                 792K|
                                                                                   (1) | 00:02:34
             TABLE ACCESS FULL | PARTS
                                                 200K|
                                                           25M|
                                                                          1051
                                                                                        00:00:13
                                                                                   (1)|
                                                                          4526
             TABLE ACCESS FULL | PARTSUPPS
                                                 800K
                                                                                        00:00:55
    6
          VIEW
                                                6086KI
                                                         1967M|
                                                                         84027
                                                                                   (1) | 00:16:49
    7
           HASH JOIN
                                                6086KI
                                                         1369MI
                                                                   175M| 84027
                                                                                   (1) | 00:16:49
            TABLE ACCESS FULL | ORDERS
TABLE ACCESS FULL | LINEITEMS
    8 I
                                                1500KI
                                                          158MI
                                                                          6610
                                                                                   (1) \mid 00:01:20
                                                                         29752
                                                6001KI
                                                          715Ml
                                                                                   (1) | 00:05:58
Predicate Information (identified by operation id):
   1 - access("L_SUPPKEY"="PS_SUPPKEY")
   3 - access ("PARTSUPPS"."PS_PARTKEY"="PARTS"."P_PARTKEY")
    - access("ORDERS"."O_ORDERKEY"="LINEITEMS"."L_ORDERKEY")
```

#### Reflexion

Beim Vergleichen der beiden Ausführungspläne erkennt man schnell, dass die erste Version eines Deep Left Joins sehr hohe Kosten mit sich bringt. Diese werden v.A. durch das mehrmalige Joinen derselben Tabellen verursacht.

Im zweiten Statement wird durch das Verwenden von Hints eine Reihenfolge erzwingt, in der die Tabellen gejoined werden sollen und das Mergen wird unterbunden.

Durch den Ausführungsplan sieht man schnell, dass so ein Bushy Tree erstellt wird. Ausserdem merkt man, dass die Kosten um ein Vielfaches geringer sind als beim ersten Statement. (Um den Faktor 43)

Um die Anfrage weiter zu Beschleunigen haben wir folgende Indizes erstellt:

```
1 CREATE INDEX o_orderkey_ix ON orders(o_orderkey);
1 CREATE INDEX l_orderkey_ix ON lineitems(l_orderkey);
1 CREATE INDEX l_suppkey_ix ON lineitems(l_suppkey);
1 CREATE INDEX ps_suppkey_ix ON partsupps(ps_suppkey);
1 CREATE INDEX ps_partkey_ix ON partsupps(ps_partkey);
1 CREATE INDEX ps_partkey_ix ON partsupps(ps_partkey);
```

## Deep Left Join:

	30:35:13	K (1)	91761								
13 I			91101		229G	482M	1	STATEMENT	SELECT ST	-1	0
'	30:35:13	K (1)	91761	27M	229G	482M	1	JOIN	HASH JOI	-1	1
13	00:00:13	(1)	1051	l l	25M	200K	ARTS	LE ACCESS FULL	TABLE A	- 1	2
39	00:33:39	K (2)	168 F	118M	171G	486M	1	H JOIN	HASH JO	- 1	3
55	00:00:55	(1)	4526	l l	109M	800K	ARTSUPPS	BLE ACCESS FULL	TABLE	- 1	4
49	00:16:49	(1)	84027	175M	1369M	6086K	1	SH JOIN	HASH J	- 1	5
20	00:01:20	(1)	6610	l l	158M	1500K	RDERS	ABLE ACCESS FULL	TABLE	- 1	6
58	00:05:58	(1)	29752	l l	715M	6001K	INEITEMS	ABLE ACCESS FULL	TABLE	- 1	7
20	00:01:20	(1)	6610	i i	158M 715M	1500K  6001K	INEITEMS	ABLE ACCESS FULL	TABLE TABLE	i 	6 7 

## Bushy Tree:

-	1 											
	0	1	SELECT STATEMENT	- 1	1	482M	286G	l l	211K	(2)	00:42:23	- 1
	1	-	HASH JOIN	- 1	1	482M	286G	234M	211K	(2)	00:42:23	- 1
	2	-	VIEW	- 1	1	792K	225M	1	12812	(1)	00:02:34	- 1
	3	-	HASH JOIN	- 1	1	792K	207M	27M	12812	(1)	00:02:34	- [
	4		TABLE ACCESS	FULL	PARTS	200K	25M	I I	1051	(1)	00:00:13	
	5	-	TABLE ACCESS	FULL	PARTSUPPS	800K	109M	l l	4526	(1)	00:00:55	- [
	6	-	VIEW	- 1	1	6086K	1967M	I I	84027	(1)	00:16:49	- [
	7	-	HASH JOIN	- 1	1	6086K	1369M	175M	84027	(1)	00:16:49	- [
	8	-	TABLE ACCESS	FULL	ORDERS	1500K	158M	l l	6610	(1)	00:01:20	- [
	9	-	TABLE ACCESS	FULL	LINEITEMS	6001K	715M	l l	29752	(1)	00:05:58	- [
	di	cat	e Information (id	lentif	ied by opera	tion id)	:					
	_		access("L_SUPPKEY"	="PS	 SUPPKEY")		-					

#### Reflexion

Wir haben festgestellt, dass der Oracle Optimizer die Verwendung von Indizes sowohl beim Bushy Tree, als auch beim Left Deep Join unterbunden hat, weswegen die Performance nicht weiter verbessert werden konnte.

## 8 Eigene SQL-Abfragen