

Nested Tables Types als Ergänzung zu Pivot XML

Thomas Strub

Logica Deutschland GmbH & Co. KG

Frankfurt

Schlüsselworte

Nested Tables, pivot, pivot xml, unpivot, collect, PL/SQL

Einleitung

Die Verknüpfung von vorverarbeiteten Daten stellt an manchen Stellen neue Anforderungen an die Entwickler von Berichten, dies vor allem bei handgeschriebenem SQL-Code.

Der Vortrag zeigt wie man mit Nested Table Types die Weiterverarbeitung von strukturierten Daten vereinfachen kann. Dabei wird auf die Businessanforderungen und die Technik eingegangen.

Der Vortrag beginnt mit einem kurzen Abriss der Pivotfunktion und zeigt was damit möglich ist. Danach werden die vergleichbaren Funktionen bei Nested Tables, collect für pivot und table(NTT) für unpivot gegenübergestellt.

Weiter werden einige Funktionen zur Weiterverarbeitung von Nested Table Types kurz vorgestellt davon wird bei einigen auf das Laufzeitverhalten eingegangen.

Exkurs pivot und pivot xml

Zur Vorstellung der Funktionen werden die Daten aus dem Oracle Schema OE verwendet.

```
Create view v_pivot_standard as
SELECT *
FROM
  (SELECT TO_CHAR(order_date, 'YYYYMM') mon,
        order_mode,
        COUNT(order_id) anzahl,
        SUM(order_total) value
   FROM oe.orders
   GROUP BY TO_CHAR(order_date, 'YYYYMM'),
            order_mode
  ) pivot (SUM (anzahl) anzahl
         , SUM(value) wert
         FOR order_mode IN ('direct' as "DIREKT", 'online' as "ONLINE"))
ORDER BY mon
```

Ergebnis:

	MON	DIREKT_ANZAHL	DIREKT_WERT	ONLINE_ANZAHL	ONLINE_WERT
1	199007	3	61655.7	(null)	(null)
2	199603	1	5546.6	(null)	(null)
3	199703	1	310	(null)	(null)
4	199801	1	59872.4	2	100056.6

Für wenige und davor bekannte Spalten ist die Pivotfunktion gut geeignet.

Aber wenn man die Tabelle gerne transponiert hätte:

	199007	199603	199703
ANZAHL	3	1	1
WERT	61655,7	5546,6	310

wird das ganze etwas unhandlicher. Insbesondere, wenn die Monate dynamisch sind.

Für den Fall der dynamischen Liste von Elementen gibt es bei pivot xml die Möglichkeit mit „any“ alle Optionen zu wählen:

```
SELECT * FROM oe.orders;
SELECT *
FROM
  (SELECT TO_CHAR(order_date, 'YYYYMM') mon,
    order_mode,
    COUNT(order_id) anzahl,
    SUM(order_total) value
  FROM oe.orders
  GROUP BY TO_CHAR(order_date, 'YYYYMM'),
    order_mode
  ) pivot xml (SUM (anzahl) anzahl, SUM(value) wert FOR order_mode IN (any)
)
ORDER BY mon
```

Ergebnis:

	MON	ORDER_MODE_XML
1	199007	<PivotSet><item><column name = "ORDER_MODE">direct</column><column name = "ANZAHL">3...
2	199603	<PivotSet><item><column name = "ORDER_MODE">direct</column><column name = "ANZAHL">1...
3	199703	<PivotSet><item><column name = "ORDER_MODE">direct</column><column name = "ANZAHL">1...
4	199801	<PivotSet><item><column name = "ORDER MODE">direct</column><column name = "ANZAHL">1...

Für den Fall mit 2 Optionen bringt das nicht gerade viel Mehrwert, aber wenn man hier die Selektion auf Monate macht sieht das schon anders aus:

```
SELECT *
FROM
  (SELECT TO_CHAR(order_date, 'YYYYMM') mon,
    order_mode,
    COUNT(order_id) anzahl,
    SUM(order_total) value
  FROM oe.orders
  GROUP BY TO_CHAR(order_date, 'YYYYMM'),
    order_mode
  ) pivot xml (SUM (anzahl) anzahl, SUM(value) wert FOR mon IN (any) )
ORDER BY order_mode
```

	ORDER_MODE	MON_XML
1	direct	<PivotSet><item><column name = "MON">199007</column><column name = "ANZAHL">...
2	online	<PivotSet><item><column name = "MON">199801</column><column name = "ANZAHL">...

Die Daten sind pivotisiert und mit den XML-Befehlen weiterverarbeitbar.

Datenauszug:

```
<PivotSet><item><column name = "MON">199007</column><column name = "ANZAHL">3</column><column name = "WERT">61655.7</column></item><item><column name = "MON">199603</column><column name = "ANZAHL">1</column><column name = "WERT">5546.6</column></item><item><column name = "MON">199703</column><column name = "ANZAHL">1</column><column name = "WERT">310</column></item>.....</PivotSet>
```

Anstatt `xml` kann man auch ein `subselect` verwenden, mit dem die Werteliste eingeschränkt wird.

Die Verarbeitung von `xml`-Daten ist mit Datenbank-Befehlen möglich, aber eine gezielte Veränderung von Werten ist etwas aufwändig. Da die Daten zwischen Datenbankstruktur und `XML` hin und her konvertiert werden müssen.

Pivot mit nested table und collect

Als zusätzliche Möglichkeit des pivotierens kann man auch `collect` verwenden.

Die im Beispiel verwendeten Typen:

```
create type pv_obj as object
  (monat varchar2(6),
   anzahl number,
   wert number);
/
create type pv_ntt as table of pv_obj;
/
```

Das `select` ist vergleichbar mit der bekannten Methode für `pivot` aus `10g` mit `group by` und `sum(case whenend)` as alias

```
Create view v_pv_ntt as
SELECT order_mode ,
       CAST(collect(pv_obj(mon,anzahl,value))AS pv_ntt) AS my_ntt
FROM
  (SELECT TO_CHAR(order_date,'YYYYMM') mon,
         order_mode,
         COUNT(order_id) anzahl,
         SUM(order_total) value
   FROM oe.orders
   GROUP BY TO_CHAR(order_date,'YYYYMM'),
            order_mode
  )
GROUP BY order_mode;
```

Das Ergebnis ist vergleichbar mit dem Ergebnis des `pivot xml`:

ORDER_MODE	MY_NTT
1 direct	HR.PV_NTT('HR.PV_OBJ('199910',5,70627.5)','HR.PV_OBJ('199802',3,151501.6)')
2 online	

Wobei es auch einige Nachteile gibt. Beispielsweise wird beim Anlegen von Tabellen mit nested tables eine store as Klausel verlangt. Deswegen funktioniert ein create table as select nicht. Ein nested table MY_NTT store as T_PV_NTT_MY_NTT_NESTED_TAB return as value wird notwendig.

Weiterhin sind Nested Tables bei globalen temp Tabellen nicht erlaubt. Deren Einsatz sollte man aber ohnehin auf die notwendigen Fälle beschränken.

Exkurs unpivot

Zur Weiterverarbeitung der Daten kann es manchmal hilfreich sein, die Daten wieder zu unpivotieren:

```
SELECT *
FROM
  (SELECT mon, direkt_wert, online_wert FROM v_pivot_standard
   ) unpivot include nulls
(wert FOR order_mode IN ( direkt_wert as 'direkt' ,online_wert as 'online')
);
```

	MON	ORDER_MODE	WERT
1	199007	direkt	61655.7
2	199007	online	(null)
3	199603	direkt	5546.6
4	199603	online	(null)
5	199703	direkt	310
6	199703	online	(null)

Hier gibt es bei den klassischen pivot Funktionen zwei Nachteile, zum einen gibt es keine Möglichkeit in einem Schritt wieder zwei Spalten zurück zu bekommen, zum anderen ist bei xml-Typen die SQL-Syntax etwas umfangreicher.

Unpivot mit Nested Tables:

Bei Nested Tables gibt es durch den table() Operator eine relativ elegante Methode für das unpivot:

```
select order_mode, m.* from v_pv_ntt, table(my_ntt) m
```

Ergebnis:

	ORDER_MODE	MONAT	ANZAHL	WERT
1	direct	199910	5	70627.5
2	direct	199802	3	151501.6
3	direct	199909	7	367489.1
4	direct	199904	1	1636
5	direct	199007	3	61655.7
6	direct	200008	1	2075.2

Hier sieht man einen Vorteil von Nested Tables, beide Felder Anzahl und Wert sind in einem Schritt hergestellt.

Falls man Werte hat, die nicht mit der Anzahl der Pivotelemente multipliziert werden sollen gibt es beim klassischen unpivot wie auch beim unpivot der Nested Tables die Möglichkeit über analytische Funktionen den entsprechenden Wert nur am ersten Datensatz zu hinterlegen:

```
case when rank() over (partition by monat order by rownum) = 1 then  
'Suchbegriff' else null end
```

Das waren die notwendigen Grundlagen.

Weiterverarbeitung von Nested Tables:

Damit ergibt die Nutzung von Nested Tables die Möglichkeit etwas Bekanntes auf eine andere Art zu machen. Beim Austausch von Daten mit einer GUI über JDBC kann man den Nested Tables einfach eine variable Anzahl an Spalten erzielen. Dies wäre auch über das Laden von 2 Tabellen möglich, die in der Applikation gejoined werden, dafür sollten die Listen aber vorsortiert werden. Aber von Vorteil ist es meistens die joins in der Datenbank durchzuführen.

Ein Datenaustausch über XML ist wegen der teilweise doppelt notwendigen Konvertierung sicher nicht in jedem Fall vorzuziehen.

In der Datenverarbeitung in der Datenbank ergibt die Verwendung von Nested Tables weiterhin die Möglichkeit mit Operatoren und Funktionen Manipulationen an den Daten vorzunehmen.

Folgende Möglichkeiten mit jeweiligen Einsatzzwecken gibt es:

```
function(V1 in NTT) return number  
    Summenbildung, Durchschnitt, Top-Wert, usw.  
function(V1 in NTT, V2 number) return NTT  
    Umsortierung  
    Top-N.  
function(V1 in NTT, V2 in NTT) return number  
    Gewichtete Summe  
function(V1 in NTT, V2 in NTT) return NTT  
    Listenabgleiche  
    Projektionen
```

Grenzen in der Anwendung durch Verknüpfung von mehreren Operatoren gibt es keine. Nur sollte man nicht vergessen, dass bei größeren Datenmengen der Kontextswitch zwischen SQL und PL/SQL-Engine die Laufzeit negativ beeinflussen kann.

Für die einfache Addition von identischen NTTs sollte man den multiset operator nutzen:

```
Select          id  
              , NVL(a.MY_NTT, PV_NTT( PV_OBJ(null,null,null)))  
  multiset union NVL(b.MY_NTT, PV_NTT( PV_OBJ(null,null,null)))  
  multiset except PV_NTT( PV_OBJ(null,null,null)) union_ntt  
from a full outer join b on (a.id = b.id)
```

Laufzeitvergleich gegenüber pivot:

Für den Laufzeitvergleich bietet sich eine über connect by erzeugte Tabelle an.

```
CREATE TABLE million_rows
NOLOGGING
AS
  SELECT MOD(TRUNC(DBMS_RANDOM.VALUE(1,10000)),4) AS pivoting_col
         , MOD(ROWNUM,4)+10                       AS grouping_col
         , DBMS_RANDOM.VALUE                       AS summing_col
         , RPAD('X',70,'X')                       AS padding_col
  FROM    dual
  CONNECT BY ROWNUM <= 500000;
```

```
Insert into million_rows
NOLOGGING
  SELECT MOD(TRUNC(DBMS_RANDOM.VALUE(1,10000)),10) AS pivoting_col
         , MOD(ROWNUM,10)+10                       AS grouping_col
         , DBMS_RANDOM.VALUE                       AS summing_col
         , RPAD('X',70,'X')                       AS padding_col
  FROM    dual
  CONNECT BY ROWNUM <= 500000;
```

Damit sind 1 Mio Zeilen Erzeugt, ein Pivot erzeugt daraus 10 Spalten und 10 Zeilen.

1 Mio Zeilen, 10 Gruppierungsspalten, 10 Zeilen, Pivot:

```
CREATE view v_pd_10z_pivot as
WITH pivot_data AS (
  SELECT pivoting_col
         , grouping_col
         , summing_col
  FROM    million_rows
)
SELECT *
FROM    pivot_data
PIVOT (SUM(summing_col) AS sum
FOR    pivoting_col IN (0,1,2,3,4,5,6,7,8,9))
ORDER  BY
       grouping_col;
```

10 rows selected

4,543ms elapsed

Plan hash value: 1201564532

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		10	240	5433 (1)	00:01:06
1	SORT GROUP BY PIVOT		10	240	5433 (1)	00:01:06
2	TABLE ACCESS FULL	MILLION_ROWS	1000K	22M	5404 (1)	00:01:05

1 Mio Zeilen, 10 Gruppierungsspalten, 10 Zeilen, collect:

```
CREATE view v_pd_10z_coll as
SELECT grouping_col ,
       CAST(collect(time_obj(pivoting_col,summing_col))AS time_ntt) AS my_ntt
FROM
  (SELECT pivoting_col,
         grouping_col,
         SUM (summing_col) summing_col
   FROM million_rows
   GROUP BY pivoting_col,
            grouping_col
  )
GROUP BY grouping_col;
```

10 rows selected

2,212ms elapsed

Plan hash value: 251560918

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		10	280	5433 (1)	00:01:06
1	SORT GROUP BY		10	280	5433 (1)	00:01:06
2	VIEW		71	1988	5433 (1)	00:01:06
3	HASH GROUP BY		71	1704	5433 (1)	00:01:06
4	TABLE ACCESS FULL	MILLION_ROWS	1000K	22M	5404 (1)	00:01:05

Ergebnis:

Collect ist in dem Fall schneller als pivot bei mehreren Spalten und wenigen Zeilen.

Laufzeitvergleich (2):

Um das Verhalten bei größeren Datenmengen zu beobachten fügen wir in die bekannte Tabelle nochmal 500.000 Datensätze hinzu. Diesmal mit weiteren Einträgen für grouping_col

```
Insert into million_rows
NOLOGGING
  SELECT MOD(TRUNC(DBMS_RANDOM.VALUE(1,10000)),10) AS pivoting_col
         , MOD(ROWNUM,100000)+10 AS grouping_col
         , DBMS_RANDOM.VALUE AS summing_col
         , RPAD('X',70,'X') AS padding_col
   FROM dual
  CONNECT BY ROWNUM <= 500000;
```

1,5 Mio Zeilen, 100.000 Gruppierungsspalten, 10 Zeilen, Pivot:

```
Select * from v_pd_10z_pivot where rownum > 1
GROUPING_COL 0_SUM 1_SUM 2_SUM 3_SUM 4_SUM 5_SUM 6_SUM 7_SUM 8_SUM 9_SUM
```

11,182ms elapsed

Plan hash value: 1180164315

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	TempSpc	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		100K	13M		10254 (1)	00:02:04
1	COUNT						
* 2	FILTER						
3	VIEW		100K	13M		10254 (1)	00:02:04
4	SORT GROUP BY PIVOT		100K	2441K	51M	10254 (1)	00:02:04
5	TABLE ACCESS FULL	MILLION_ROWS	1500K	35M		5960 (1)	00:01:12

1,5 Mio Zeilen, 100.000 Gruppierungsspalten, 10 Zeilen, Collect:

```
Select * from v_pd_10z_collect where rownum > 1
```

```
GROUPING_COL          MY_NTT
```

17,998ms elapsed

Plan hash value: 3730358821

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	TempSpc	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		100K	3417K		13079 (1)	00:02:37
1	COUNT						
* 2	FILTER						
3	VIEW		100K	3417K		13079 (1)	00:02:37
4	SORT GROUP BY		100K	2832K		13079 (1)	00:02:37
5	VIEW		707K	19M		13079 (1)	00:02:37
6	HASH GROUP BY		707K	16M	51M	13079 (1)	00:02:37
7	TABLE ACCESS FULL	MILLION_ROWS	1500K	35M		5960 (1)	00:01:12

Predicate Information (identified by operation id):

```
2 - filter(ROWNUM>1)
```

Hier sieht man, dass das klassische Pivot schneller ist. Dies bedeutet, dass man nie aus kleinen Datenmengen auf das endgültige Verhalten schließen kann.

Weiterverarbeitung der Daten.

Für die weitere Berechnung werden die Ergebnisse der beiden Views in Tabellen materialisiert.

p_table für den Inhalt aus v_pd_10z_pivot

```
create table p_table
(grouping_col number
, v0 number
, v1 number
, v2 number
, v3 number
, v4 number
, v5 number
, v6 number
, v7 number
, v8 number
, v9 number);
```

```
insert into p_table
select * from v_pd_10z_pivot;
```


und

t_ntt_pivot für den Inhalt aus v_pd_10z_collect

```
create table t_ntt_pivot
(grouping_col number
, my_ntt time_ntt)
nested table my_ntt store as m_t_ntt return value;

insert into t_ntt_pivot
select * from v_pd_10z_collect;
```

100.000 Zeilen, Summe aus 10 Feldern pivot:

```
select * from (
select grouping_col,
nvl(v0,0)+nvl(v1,0)+nvl(v2,0)+nvl(v3,0)+nvl(v4,0)
+nvl(v5,0)+nvl(v6,0)+nvl(v7,0)+nvl(v8,0)+nvl(v9,0)total
from p_table
) where rownum >1;
```

```
GROUPING_COL          TOTAL
-----
```

266ms elapsed

Plan hash value: 150978838

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		90431	12M	410 (1)	00:00:05
1	COUNT					
* 2	FILTER					
3	TABLE ACCESS FULL	P_TABLE	90431	12M	410 (1)	00:00:05

100.000 Zeilen, Summe aus 10 Feldern collect:

Für die einfache Aggregation kann man folgende Funktion nutzen:

```
create or replace function FCT_SUM_VALUES2(input_ntt time_ntt) return
number is
v_p number := 0;
begin
select nvl(sum(wert ),0) into v_p
from table(input_ntt);
return v_p;
end;
```

Folgendes select ergibt das gleiche Ergebnis:

```
select * from (
select t.grouping_col, FCT_SUM_VALUES2(my_ntt)total from t_ntt_pivot t)
where rownum > 1;
```

GROUPING_COL

TOTAL

552ms elapsed

Plan hash value: 3321699824

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		98539	2213K	137 (1)	00:00:02
1	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID	M_T_NTT	4346	152K	1 (0)	00:00:01
* 2	INDEX RANGE SCAN	SYS_FK0000095194N00002\$	1738		1 (0)	00:00:01
3	COUNT					
* 4	FILTER					
5	TABLE ACCESS FULL	T_NTT_PIVOT	98539	2213K	137 (1)	00:00:02

Die Laufzeit mit den NTT ist in dem Fall wieder höher. Insbesondere der Lookup von jeder Zeile in der angehängten Tabelle kostet etwas Zeit. Hier gibt es wieder den Trade Off zwischen les- und wartbarem Code und Laufzeit.

Laufzeitvergleich – einzelne Funktion vs Aufruf von verschachtelten Funktionen:

Beim verknüpfen von mehreren Operatoren sollte man immer beachten, dass bei verschachtelten Aufrufen mehrere Kontextswitche notwendig sind, wenn man eine Funktion kompakt schreibt aber nicht.

Fazit

Mit Nested Tables gibt es zusätzlich zu der pivot Funktionalität eine weitere Methode spaltenorientiert Daten zu verarbeiten.

Insbesondere wenn sich die Anzahl der Spalten dynamisch ist oder viele Operationen auf den schon aggregierten Zahlen vorgenommen werden müssen bietet es sich an über Nested Tables nachzudenken.

Für die Datenverarbeitung rein in der Datenbank macht aber ein normalisiertes Datenmodell oftmals mehr Sinn.

Für die Nutzung im Frontend gibt es keine Einschränkungen. Über jdbc lassen sich ohne größere Probleme cursor mit Nested Tables Types auslesen.

Kontaktadresse:

Thomas Strub
Logica Deutschland GmbH & Co. KG | Now part of CGI
Am Limespark 2
D-65843 Sulzbach(Taunus)

Telefon: +49 151 40234650
E-Mail: thomas.strub@logica.com | thomas.strub@cgi.com
Internet: www.logica.de | www.cgi.com