




DOAG 2011 Konferenz

Praxisbericht DWH mit 5 Milliarden Fakten

ORACLE[®]
Certified Professional
Oracle Database 10g
Administrator

ORACLE[®]
Certified Expert
Oracle Real Application
Clusters 10g Administrator

Marco Mischke, 15.11.2011

- 
- Anforderungen
 - Mengengerüst
 - Datenmodell

- 
- Evolution des Datenmodells
 - „exotische“ Oracle Features

- 
- Betrieb
 - ETL Prozesse
 - Ausblick



Problem DWH 5.000.000.000

robotron[®]

- ▶ Analyse von Fertigungs-Prozessdaten
- ▶ Hunderte Schritte vom Rohmaterial bis zum Fertigprodukt
- ▶ Ca. 200 Maschinen
 - pro Maschine werden Daten generiert, pro Los (25 Wafer), pro Wafer, und pro Arbeitsschritt
 - Prozessdaten (z.B. Tool Parameter, Einstellungen, etc.)
 - Logistik Daten (Produkt, Material, etc.)
 - Messdaten (z.B. Schichtdicke an 49 Messpunkten pro Wafer)
- ▶ Keine sinnvolle Aggregation (a la OLAP Cube) möglich



0A641372



Mengengerüst

robotron[®]

- ▶ 200 Tools x 2.000 Losbewegungen x 25 Wafer x 50 Werte x 45 Tage
 - 4.500.000.000 Einzelwerte
- ▶ Zeitnahe Auswertung
 - 5-15 Minuten nach Entstehen der Daten
 - Rückwirkend über mehrere Wochen
- ▶ Data Lifecycle
 - Löschen von alten Daten
 - Kosten (Storage), Performance, Verfügbarkeit (Backup/Restore)

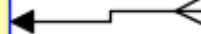
Datenmodell (logisch)

500 M

4.5 Mrd

EVT_HIST	
P * ID	NUMBER
P * timestamp	DATE
* tool	VARCHAR2 (20)
lot	VARCHAR2 (20)
route	VARCHAR2 (20)
operation	VARCHAR2 (4)
product	VARCHAR2 (20)

EVT_PARAMETERS	
PF * SET_ID	NUMBER
PF * timestamp	DATE
P * parameter_name	VARCHAR2 (50)
P * parameter_seq	NUMBER
value_num	NUMBER
value_text	VARCHAR2 (100)



Agenda

- Anforderungen
- Mengengerüst
- Datenmodell

- Evolution des Datenmodells
- „exotische“ Oracle Features

- Betrieb
- ETL Prozesse
- Ausblick



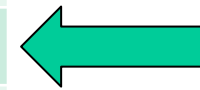
Partitionierung EVT_HIST

- Alle Abfragen haben eine Einschränkung nach Zeit + Tool (ggf. mehrere)
- Timestamp, subpartition by hash(tool), 8 Sub-Partitionen
- Oracle Partition Pruning selektiert nur noch relevante Partitionen
- Datenkompression (seit Oracle 8)
 - Daten der Vorwoche werden jeweils komprimiert
 - `create table ... pctfree 0 compress`
`as select ... from EVT_HIST`
`order by tool, timestamp`
 - `alter table exchange partition`
`including indexes without validation`
 - 60% Storage Einsparung
 - Aktuelle Woche: ca. 3GB
 - Ältere Wochen ca. 1GB pro Woche

Partitionierung EVT_HIST



	Tool1 Tool9 Tool17	Tool2 Tool10 Tool18	Tool3	Tool200
KW18	Part1	Part2	Part3
KW19				
KW20				
...				
KW53				Part N



```
select ... from EVT HIST
where timestamp between '01-Jun-2010'
and '04-Jun-2010'
and tool = 'Tool2'
```



Indizes EVT_HIST

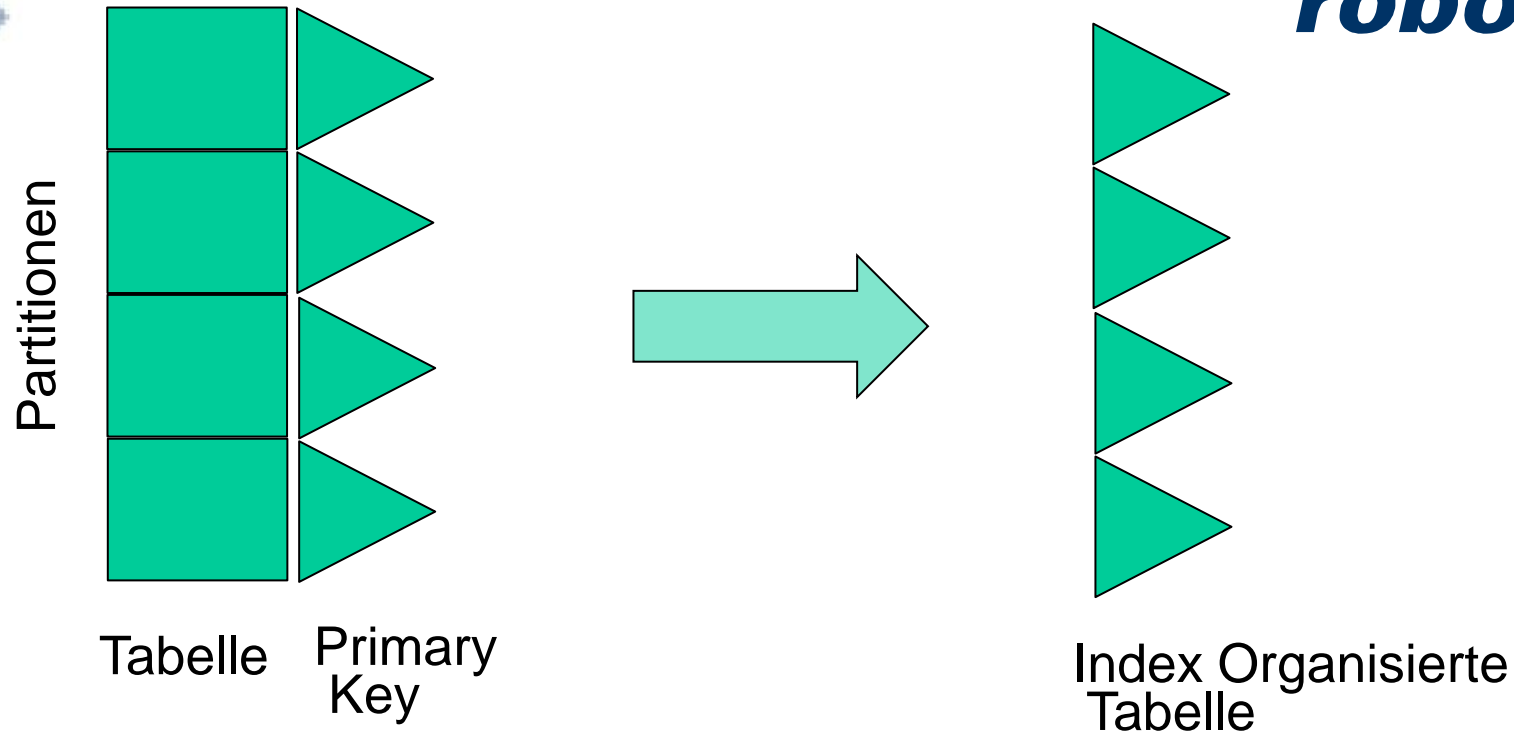
- ▶ Keine globalen Indizes
 - `Create index ... local`
 - Effiziente Partition Maintenance (drop, exchange)
- ▶ Bitmap Index auf allen Spalten
 - Inclusive Timestamp (!)
 - Abfragemuster
 - *Immer*: Einschränkung nach Zeit
 - *Meistens*: Tool, bzw. Toolgruppen
 - *Oft*: logistische Daten
(Los, Produkt, Operation etc. in beliebigen Kombinationen)
 - `Alter table minimize_records_per_block`
 - Optimierung der Bitmap Indizes (-20% Storage pro Index)
 - ORA-14643: Hakan factor mismatch for tables in ALTER TABLE EXCHANGE PARTITION



EVT_PARAMETERS

Optimierung: Schritt 1

- ▶ Primary Key besteht aus 4 Spalten (Tabelle hat 6 Spalten)
- ▶ Nur ein sinnvoller Zugriffspfad, nur 1 Index
 - Join mit EVT_HIST Faktentabelle
 - **Index Organized Table (IOT)**
 - Partitioniert nach Zeitstempel (Tagespartitionen)
 - Index Rebuild **pctfree=0** nach Tagesabschluss



-50% Storage

- Daten sind vorsortiert,
gemeinsam abgefragte
Daten liegen physikalisch nebeneinander
- 70% weniger I/O für typische Reports



EVT_PARAMETERS

Optimierung: Schritt 2

robotron[®]

- ▶ Pro Event (Timestamp, ID) gibt es hunderte Parameter
 - In der Parameter Tabelle gibt es viele Duplikate von (Timestamp, SET_ID)
- ▶ **Index Prefix Compression**

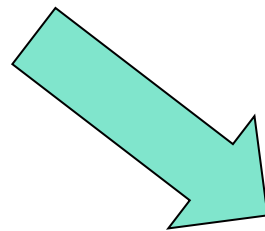
Timestamp, ID, Parameter_Name, Parameter_SEQ, Value

2010-03-27 10:00:00, 10, Schichtdicke , 1, 300

2010-03-27 10:00:00, 10, Schichtdicke , 2, 310

2010-03-27 10:00:00, 10, Temp, 1, 78.5

... etc



-30% Storage

(zusammen mit
Schritt 1: 85%)

PREFIX- Tabelle pro Block

1 = 2010-03-27 10:00:00, 10

Prefix, Parameter_Name , Parameter_SEQ, Value

1, Schichtdicke, 1, 300

1, Schichtdicke, 2, 310

1, Temp, 1, 78.5

... etc



EVT_PARAMETERS

Optimierung: Schritt 3



- ▶ Parameter Namen sind Texte (durchschnittl. 20 Zeichen)
- ▶ Nur ca. 20.000 verschiedene Parameternamen
- ▶ → Auslagern in Lookup Tabelle
 - Ersetzen durch numerisches Feld
- ▶ Alle Reports brauchen Parameter Namen
(Join mit Lookup Tabelle, Tausende Lookups pro Report)
 - Index Zugriff ist zu teuer (ca. 3 logische I/O pro Lookup)
 - Oracle Single Table Hash Cluster (nur 1 I/O pro Lookup)



Single Table Hash Cluster

```
CREATE CLUSTER name_cluster  
(id number)  
  SIZE 30 SINGLE TABLE HASHKEYS 40000;
```

```
CREATE TABLE parameter_names  
(id number,  
  parameter_name varchar2(50))  
  cluster name_cluster(id);
```



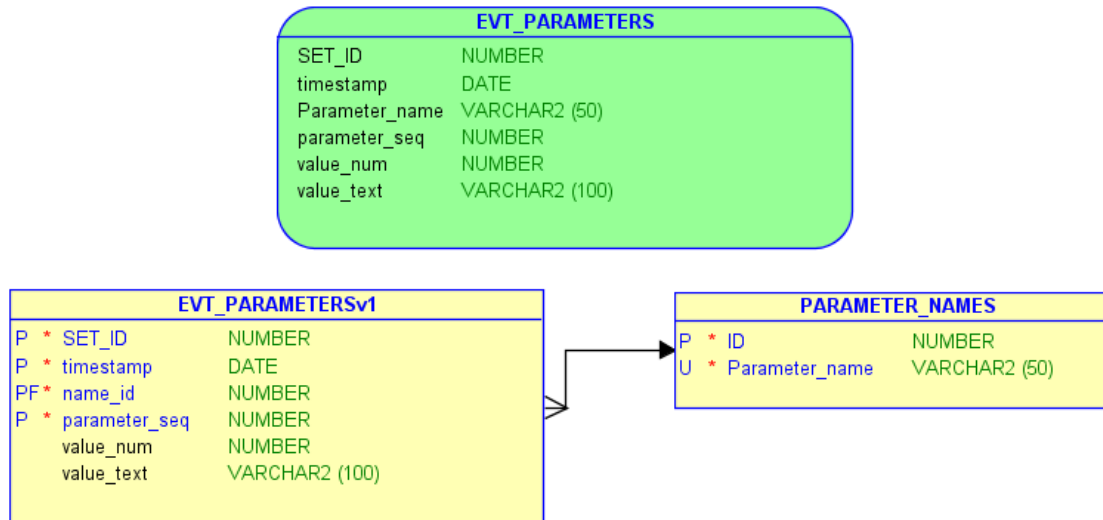
Dateninhalte = „Index“
schnellst-möglicher Zugriffspfad (neben ROWID)



Nutzen Hash Cluster

- ▶ Storage: -40% (ca. 15 Bytes weniger pro Zeile = 62GB)
 - Insgesamt (Schritt 1-3) -94% gegenüber trivialem Design
- ▶ Komplexeres Reporting SQL durch View vermieden
 - Keine Anpassung der Reports notwendig
- ▶ Keine merkbaren Performance Einbußen
 - Single Table Hash Access
 - Aufwand für Join wird durch weniger I/O kompensiert
- ▶ Einbindung in ETL Prozess
 - Pflege der Lookup Tabelle

Neues Datenmodell EVT_PARAMETERS



Join wird in View „versteckt“

A large, light blue arrow pointing to the right, positioned to the left of the section header.

Zwischenfazit

- ▶ Massive Einsparungen Storage
 - Initiale Schätzung: >> 1 TB
 - Nach Optimierung: ca. 300GB
 - Gute I/O Performance durch Caching (SAN, Oracle)
- ▶ Report Performance zufriedenstellend
 - Durchschnitt < 10 Sekunden
 - Parameter Report für 1 Event: < 0.5 Sekunden
 - Hohe Akzeptanz (durch gute Performance)
 - Interaktives Arbeiten ist gängige Praxis
 - Reports mit Laufzeiten > 5 Minuten werden kaum genutzt
- ▶ Vorberechnung von Reports nicht sinnvoll
 - < 1% der Datenmenge wird überhaupt ausgewertet
 - Daten werden 15 Minuten nach Entstehen ausgewertet

Agenda

- Anforderungen
- Mengengerüst
- Datenmodell

- Evolution des Datenmodells
- „exotische“ Oracle Features

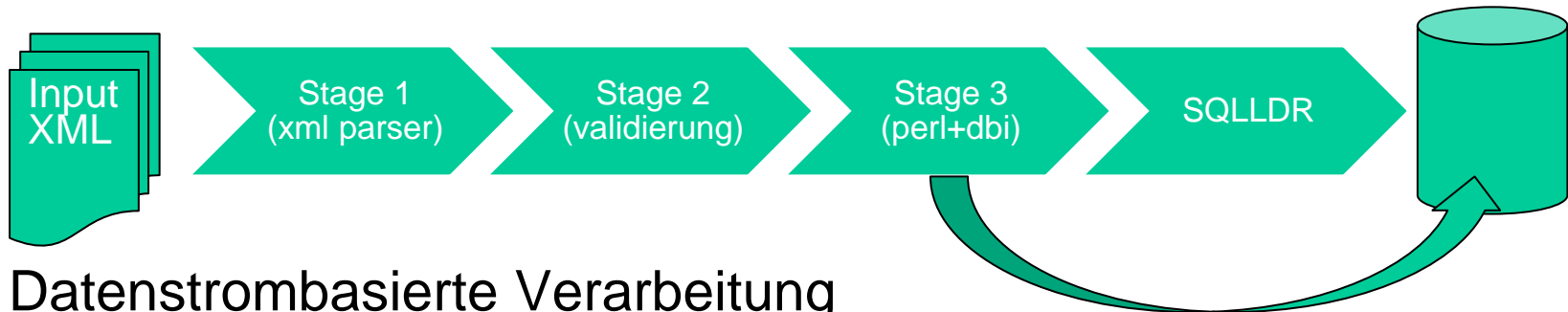
- Betrieb
- ETL Prozesse
- Ausblick



- ▶ Produktiv seit 2002
- ▶ Iterative Entwicklung „agile Entwicklungsprozesse“
 - Kein dauerhafter Nutzen ohne ständige Weiterentwicklung
- ▶ Oracle Fehler
 - Im Einzelnen sehr zuverlässig, Ora-600 etc. bei Kombination z.B. List/Hash Partition+ Parallel Query
 - Upgrade Bugs: 8→9→10
- ▶ Oracle Fremdschlüssel disabled
 - „drop Partition“ – Probleme
 - Lösung: ggf. Oracle 11 Reference Partitioning
- ▶ ETL Durchsatz mindestens 2x größer als Datenaufkommen

ETL – Übersicht

- ▶ Input: XML- ähnliche Text Files
- ▶ Mehrere Stages



- ▶ Datenstrombasierte Verarbeitung
 - Niemals gesamten Input in RAM laden (XML Parser!)
 - Kopplung der Stages über Unix STDIN/STDOUT
 - Parallele Bearbeitung (Multi Core/Multi CPU)
 - Stage N+1 kann schon arbeiten, während Stage N noch läuft
 - Für ETL: jeden logischen Record genau 1x Lesen / Schreiben
 - Zwischenergebnisse **nicht** als Datei/Tabelle materialisieren

- ▶ Verwendung des SAX Parser API
 - Geringe Anforderungen an RAM
 - DOM Parser baut gesamten XML Baum im RAM auf
 - Callback Funktionen für Elemente
 - Dateigröße nicht limitiert
 - Daten können schon vor Erreichen des Dateiendes an nächste Stufe weitergegeben werden



- ▶ Stage 2 – Validierung
 - Optionale datensatzbezogene Prüfungen (Datentypen, Plausibilität)
- ▶ Stage 3 – Ladeprozess
 - Pflege von Stammdatentabellen mittels Perl DBI Modul
 - Umsetzen der Texte in IDs (aus Lookup Tabelle)
 - Prüfen auf Duplikate
 - Entscheidung, INSERT (Load) oder UPDATE
 - Laden der Daten mittels SQLLDR über STDIN
 - Perl: `open(,| sqlldr ... infile=-');`



- ▶ Alle Tabellen mit Bewegungsdaten sind nach Zeitstempel partitioniert
- ▶ Löschen alter Daten abgebildet über Partitionierung
 - `alter table ... drop partition`
 - Keine Belastung durch DELETE Operationen
 - Praktisch kein Redo/Undo
 - Segmente/Extents werden wieder freigegeben → keine „Lücken“ in den Tabellen
 - Löschen bleibt zeitlich konstant, da ausschließlich lokale Indizes verwendet werden



- ▶ Oracle 11g New Features
 - Advanced Compression (vermutlich nicht relevant, €€€)
 - Partitioning New Features
 - Interval Partitioning
Ablösung von selbst geschriebenen PL/SQL jobs
 - Reference Partitioning sehr vielversprechend
- ▶ Standard Reporting/BI Tools
 - Ggf. Ablösung von handgeschriebenem SQL
- ▶ Linux

> Fragen

robotron[®]





DANKE

marco.mischke@robotron.de
www.robotron.de