

Data warehouse in Oracle

Estensioni al linguaggio SQL per l'analisi dei dati
Viste materializzate

Tania Cerquitelli

Estensioni al linguaggio SQL per l'analisi dei dati

Funzioni OLAP disponibili

- Finestre di calcolo
 - *window*
- Funzioni di ranking
 - *rank, dense rank, ...*
- Estensione della clausola group by
 - *rollup, cube, ...*

Tabella d'esempio

- Schema tabella
 - VENDITE(Città, Data, Importo)

Esempio di raggruppamento a livello fisico

- Selezionare, separatamente per ogni città, per ogni data l'importo e la media dell'importo considerando la riga corrente e le due righe che la precedono

Esempio di raggruppamento a livello fisico

```
SELECT Città, Data, Importo, AVG(Importo)
OVER (
  PARTITION BY Città
  ORDER BY Data
  ROWS 2 PRECEDING
) AS MediaMobile
FROM Vendite
ORDER BY Città, Data;
```

Esempio di raggruppamento a livello logico

- Selezionare, separatamente per ogni città, per ogni data l'importo e la media dell'importo considerando la riga corrente e le vendite avvenute nei due giorni precedenti

Esempio di raggruppamento a livello logico

```
SELECT Città, Data, Importo, AVG(Importo)
OVER (
    PARTITION BY Città
    ORDER BY Data
    RANGE BETWEEN INTERVAL '2'
    DAY PRECEDING AND CURRENT
    ROW
) AS MediaUltimi3Giorni
FROM Vendite
ORDER BY Città, Data;
```

Tabelle d'esempio

- Schema tabelle
 - FRN(COD_F, Nome, Sede_F,)
 - ART(COD_A, Tipo, Colore, Peso)
 - PRG(COD_P, Nome, Sede_P)
 - FAP(COD_F, COD_P, COD_A, Q)

Esempio di ranking

- Selezionare per ogni articolo la quantità totale venduta e il "ranking" in funzione delle quantità totali vendute per ogni articolo

Esempio di ranking

```
SELECT COD_A, SUM(Q), RANK() OVER (
    ORDER BY SUM(Q)
) AS RankVendite
FROM FAP
GROUP BY COD_A;
```

Esempio di ranking

COD_A	SUM(Q)	RankVendite
A2	300	1
A5	1100	2
A4	1300	3
A6	1300	3
A1	1900	5
A3	4500	6

Esempio di dense ranking

```
SELECT COD_A, SUM(Q), DENSE_RANK()
OVER (
ORDER BY SUM(Q)
) AS DenseRankVendite
FROM FAP
GROUP BY COD_A;
```

Esempio di dense ranking

COD_A	SUM(Q)	DenseRankVendite
A2	300	1
A5	1100	2
A4	1300	3
A6	1300	3
A1	1900	4
A3	4500	5

Esempio di doppio ranking

- Selezionare per ogni articolo il codice, il peso, la quantità totale venduta, il ranking in funzione del peso e il ranking in funzione delle quantità totali vendute per ogni articolo

Esempio doppio ranking

```
SELECT ART.COD_A, ART.Peso, SUM(Q),
RANK() OVER (ORDER BY ART.Peso
) AS R_Peso,
RANK() OVER (ORDER BY SUM(Q)
) AS R_Vend
FROM FAP,ART
WHERE FAP.COD_A=ART.COD_A
GROUP BY ART.COD_A, ART.Peso
ORDER BY R_Peso;
```

Esempio di doppio ranking

COD_A	PESO	SUM(Q)	R_Peso	R_Vend
A1	12	1900	1	5
A5	12	1100	1	2
A4	14	1300	3	3
A2	17	300	4	1
A3	17	4500	4	6
A6	19	1300	6	3

Selezione Top N nel ranking

- Se voglio solo i primi due articoli nel ranking posso usare l'interrogazione che calcola il ranking come sottointerrogazione e poi fare una selezione in base al campo di ranking
 - La sottointerrogazione è specificata tra parentesi tonde subito dopo la FROM e viene utilizzata come se fosse una tabella

Selezione Top N nel ranking

```
SELECT * FROM
  (SELECT COD_A, SUM(Q),
    RANK() OVER (ORDER BY SUM(Q))
      AS RankVendite
  FROM FAP
  GROUP BY COD_A)
WHERE RankVendite<=2;
```

Selezione Top N nel ranking

```
SELECT * FROM
  (SELECT COD_A, SUM(Q),
    RANK() OVER (ORDER BY SUM(Q))
      AS RankVendite
  FROM FAP
  GROUP BY COD_A)
WHERE RankVendite<=2;
```

↑
Viene gestita come una tabella temporanea creata a runtime ed eliminata alla conclusione dell'esecuzione della query principale

Selezione Top N nel ranking

COD_A	SUM(Q)	RankVendite
A2	300	1
A5	1100	2

ROW_NUMBER

- ROW_NUMBER
 - all'interno di ogni partizione assegna un numero progressivo ad ogni riga

Esempio ROW_NUMBER

- Partizionare gli articoli in base alla tipologia ed enumerare in modo progressivo i dati all'interno di ogni partizione. All'interno di ogni partizione i dati sono ordinati in base al peso.

Esempio ROW_NUMBER

```
SELECT Tipo, Peso, ROW_NUMBER OVER (
  PARTITION BY Tipo
  ORDER BY Peso
) AS RowNumberPeso
FROM ART;
```

Esempio ROW_NUMBER

Tipo	Peso	RowNumberPeso	
Barra	12	1	Partizione 1
Ingranaggio	19	1	Partizione 2
Vite	12	1	Partizione 3
Vite	14	2	
Vite	16	3	
Vite	16	4	
Vite	16	5	
Vite	16	6	
Vite	17	7	
Vite	17	8	
Vite	18	9	
Vite	20	10	

CUME_DIST

- CUME_DIST
 - all'interno di ogni partizione (gruppo) viene assegnato un peso tra 0 e 1 ad ogni riga in funzione del numero di valori che precedono il valore assunto dal campo usato per effettuare l'ordinamento all'interno delle partizioni

CUME_DIST

- Data una partizione contenente N dati, per ogni riga x calcolo CUME_DIST come
 - $CUME_DIST(x) = \frac{\text{numero valori che precedono } x \text{ o hanno lo stesso valore}}{N}$

Esempio CUME_DIST

- Partizionare gli articoli in base alla tipologia degli articoli ed effettuare un ordinamento nei gruppi in base al peso degli articoli. Associare ad ogni riga il rispettivo valore di CUME_DIST

Esempio CUME_DIST

```
SELECT Tipo, Peso, CUME_DIST() OVER (
    PARTITION BY Tipo
    ORDER BY Peso
) AS CumePeso
FROM ART;
```

Esempio CUME_DIST

Tipo	Peso	CumePeso	
Barra	12	1	(= 1/1) Partizione 1
Ingranaggio	19	1	(= 1/1) Partizione 2
Vite	12	.1	(= 1/10) Partizione 3
Vite	14	.2	(= 2/10)
Vite	16	.6	(= 6/10)
Vite	16	.6	(= 6/10)
Vite	16	.6	(= 6/10)
Vite	16	.6	(= 6/10)
Vite	17	.8	(= 8/10)
Vite	17	.8	(= 8/10)
Vite	18	.9	(= 9/10)
Vite	20	1	(= 10/10)

NTILE

- NTILE(*n*)
 - permette di dividere ogni partizione in *n* sottogruppi (se possibile) ognuno con lo stesso numero di dati/record. Ad ogni sottogruppo viene associato un numero identificativo

Esempio NTILE

- Partizionare gli articoli in base alla tipologia ed effettuare un'ulteriore suddivisione in 3 sottogruppi ognuno contenente lo stesso numero di dati. All'interno di ogni partizione i dati sono ordinati in base al peso degli articoli

Esempio NTILE

```
SELECT Tipo, Peso, NTILE(3) OVER (  
    PARTITION BY Tipo  
    ORDER BY Peso  
    ) AS Ntile3Peso  
FROM ART;
```

Esempio NTILE

Tipo	Peso	Ntile3Peso	
Barra	12	1	Partizione 1
Ingranaggio	19	1	Partizione 2
Vite	12	1	Partizione 3
Vite	14	1	
Vite	16	1	Sottogruppo 1
Vite	16	1	
Vite	16	2	
Vite	16	2	Sottogruppo 2
Vite	17	2	
Vite	17	3	
Vite	18	3	Sottogruppo 3
Vite	20	3	

Viste materializzate

Viste materializzate

- Viste materializzate
 - sono viste il cui risultato viene precalcolato e memorizzato su disco
 - permettono di velocizzare i tempi di risposta
 - precalcolo degli aggregati, join, ...
 - solitamente sono associate a interrogazioni che operano aggregazioni
 - possono essere usate anche per interrogazioni che non operano aggregazioni

Viste materializzate

- La vista materializzata può essere usata in qualunque interrogazione di selezione come se fosse una tabella

Viste materializzate e riscrittura delle interrogazioni

- “Queries rewriting”
 - il DBMS può trasformare le interrogazioni al fine di ottimizzarne l’esecuzione
 - le viste materializzate possono essere usate *automaticamente* in fase di riscrittura delle interrogazioni in modo *trasparente all’utente*
 - usate per risolvere interrogazioni simili a quella alla quale sono associate

Creazione viste materializzate

```
CREATE MATERIALIZED VIEW Name
[BUILD {IMMEDIATE|DEFERRED}]
[REFRESH {COMPLETE|FAST|FORCE|NEVER}
         {ON COMMIT|ON DEMAND}]
[ENABLE QUERY REWRITE]
AS
  Query
```

Creazione viste materializzate

- *Name*: nome della vista materializzata
- *Query*: interrogazione associata alla vista materializzata

Creazione viste materializzate

- BUILD
 - IMMEDIATE
 - crea la vista materializzata e carica immediatamente i risultati dell’interrogazione al suo interno
 - DEFERRED
 - crea la vista materializzata ma non carica i dati associati all’interrogazione al suo interno

Creazione viste materializzate

- REFRESH
 - COMPLETE
 - ricalcola il risultato dell’interrogazione eseguendo l’interrogazione su tutti i dati
 - FAST
 - aggiorna il contenuto della vista materializzata basandosi sulle variazioni avvenute dall’ultima operazione di refresh ad ora

Creazione viste materializzate

- REFRESH
 - FORCE
 - se possibile viene eseguito il refresh in modalità FAST
 - altrimenti viene usata la modalità COMPLETE
 - NEVER
 - il contenuto della vista non viene aggiornata con le procedure standard di Oracle

Creazione viste materializzate

- Opzioni
 - ON COMMIT
 - refresh effettuato automaticamente quando le operazioni sql eseguite comportano una variazione del contenuto della vista materializzata
 - ON DEMAND
 - refresh effettuato solo su richiesta esplicita dell'utente usando la procedura DBMS_MVIEW.REFRESH

Creazione viste materializzate

- ENABLE QUERY REWRITE
 - abilita il DBMS ad utilizzare la vista materializzata come blocco base per eseguire *“più velocemente”* altre interrogazioni

Esempio di vista materializzata

- Schema tabelle
 - FRN(Cod F, Nome, Sede_F)
 - ART(Cod A, Tipo, Colore)
 - PRG(Cod P, Nome, Sede_P)
 - FAP(Cod F, Cod P, Cod A, Q)

Esempio di vista materializzata

- Voglio “materializzare” l’interrogazione
 - SELECT Cod_F, Cod_A, SUM(Q)
FROM FAP
GROUP BY Cod_F, Cod_A;
- Opzioni
 - Caricamento dei dati immediato, refresh completo operato solo su richiesta dell’utente e abilitazione alla riscrittura delle interrogazioni

Esempio di vista materializzata

```
CREATE MATERIALIZED VIEW Frn_Art_sumQ
BUILD IMMEDIATE
REFRESH COMPLETE ON DEMAND
ENABLE QUERY REWRITE
AS
SELECT Cod_F, Cod_A, SUM(Q)
FROM FAP
GROUP BY Cod_F, Cod_A;
```

Procedura per il refresh delle viste materializzate

- L'utente, o un job di sistema, può richiedere il refresh del contenuto di una vista materializzata usando la procedura
 - DBMS_MVIEW.REFRESH('vista', {'C'|'F'})
 - *vista*: nome vista da aggiornare
 - 'C': refresh di tipo COMPLETE
 - 'F': refresh di tipo FAST

Procedura per il refresh delle viste materializzate

- Esempio
 - refresh in modalità COMPLETE della vista materializzata Frn_Art_sumQ
- ```
EXECUTE
DBMS_MVIEW.REFRESH('Frn_Art_sumQ', 'C');
```

### Vincoli sulla creazione delle viste materializzate

- Data un'interrogazione è possibile creare una vista materializzata associata a tale interrogazione solo se sono soddisfatti alcuni vincoli
  - vincoli sugli attributi rispetto ai quali si opera il raggruppamento
  - vincoli sulle tabelle usate e sul tipo di join
  - ecc.

### Vincoli sulla creazione delle viste materializzate: Fast refresh

- Richiede l'uso di apposite strutture di appoggio per il "log" delle variazioni relative alle tabelle usate nell'interrogazione associata alla vista materializzata
  - MATERIALIZED VIEW LOG
    - memorizza le variazioni che avvengono sulla tabella a cui è associato
    - ogni materialized view log è associato ad una sola tabella e ad alcuni dei suoi attributi

### Fast refresh

- L'opzione FAST REFRESH può essere usata solo se l'interrogazione associata alla vista soddisfa un insieme di vincoli
  - devono esistere le materialized view log per le tabelle e gli attributi utilizzati nell'interrogazione
    - abilitare le opzioni SEQUENCE e ROWID
  - quando si usa la group by deve sempre essere presente COUNT(\*), SUM(..), o una funzione di aggregazione nella clausola SELECT

### Esempio di materialized view log

- Creare un materialized view log associato alla tabella FAP e in particolare agli attributi Cod\_F, Cod\_A, Q
  - abilitare le opzioni SEQUENCE e ROWID
  - abilitare la gestione di nuovi valori

### Esempio di materialized view log

```
CREATE MATERIALIZED VIEW LOG ON
FAP
WITH SEQUENCE, ROWID
(Cod_F, Cod_A, Q)
INCLUDING NEW VALUES;
```

### Esempio di vista materializzata con opzione fast refresh

- Voglio materializzare l'interrogazione
  - SELECT Cod\_F, Cod\_A, SUM(Q)  
FROM FAP  
GROUP BY Cod\_F, Cod\_A;
- Opzioni
  - Caricamento dei dati immediato, fast refresh eseguita automaticamente dopo ogni commit e abilitazione alla riscrittura delle interrogazioni

### Esempio di vista materializzata con opzione fast refresh

```
CREATE MATERIALIZED VIEW LOG ON FAP
WITH SEQUENCE, ROWID
(Cod_F, Cod_A, Q)
INCLUDING NEW VALUES;
```

### Esempio di vista materializzata con opzione fast refresh

```
CREATE MATERIALIZED VIEW Frn_Art_sumQ
BUILD IMMEDIATE
REFRESH FAST ON COMMIT
ENABLE QUERY REWRITE
AS
SELECT Cod_F, Cod_A, SUM(Q)
FROM FAP
GROUP BY Cod_f, Cod_a;
```

### Eliminazione e modifica delle viste materializzate

- Eliminazione
  - DROP MATERIALIZED VIEW *Nome*;
- Modifica
  - ALTER MATERIALIZED VIEW *Nome*  
*opzioni*;

### Analisi delle viste materializzate

- La procedura DBMS\_MVIEW.EXPLAIN\_MVIEW permette di analizzare le caratteristiche delle viste materializzate
  - tipo di refresh
  - operazioni su cui il fast refresh è abilitato
  - query rewrite abilitato, possibile, vietato
  - errori

### Piano d'esecuzione

- Analizzando il piano d'esecuzione delle interrogazioni frequenti è possibile verificare se le viste materializzate sono utilizzate oppure no
- Si può vedere il piano d'esecuzione delle interrogazioni abilitando l'opzione **autotrace** di SQLPLUS

```
SQLPLUS> set autotrace on;
```