

Uso degli indici nell'ottimizzazione delle query SQL

Gianni Ciolli,
2ndQuadrant Italia

7° PGDay italiano, Prato, 25 ottobre 2013



Outline

- 1 **Indici**
 - Indici
 - Operatori

- 2 **Esercizi svolti**
 - Esempio 1
 - Esempio 2
 - Esempio 3



Cosa è un indice?

- Una struttura *persistente*
 - i.e. su disco
- Usata nelle query SQL per ottimizzare l'accesso
 - a una certa tabella
 - per certi tipi di domande
- Dipende:
 - dal tipo di dato
 - dall'operatore utilizzato



Esempio 0

Qui potrebbe convenire un indice

- La query SQL:

```
SELECT *  
FROM t  
WHERE n > 20;
```

- La tabella: `t`
- La domanda: “le righe dove n è maggiore di 20”
 - Il tipo di dato:
`integer`
 - L'operatore:
`> (integer)`
ossia “più grande di un altro numero intero”



Tabelle, Blocchi, Selettività

Semplificato ma non troppo

- Tabelle
 - Ogni riga è memorizzata in un blocco di 8K
 - Una tabella si compone di (tanti) blocchi
- Selettività
 - L'inverso di *densità*
 - Bassa selettività = alta densità
 - Sono selezionate molte righe
 - High selectivity = low density
 - Sono selezionate poche righe



Con e senza

Differenze

- Senza un indice
 - Tutte le righe nella tabella sono caricate in memoria
 - La condizione viene calcolata su tutte le righe
 - Vengono restituite solo le righe che soddisfano la condizione
- Con un indice
 - L'indice viene caricato in memoria
 - L'indice fornisce un elenco di righe
 - Le righe dell'elenco sono caricate in memoria
 - La condizione viene calcolata solo su queste righe
 - Ci possono essere dei “falsi positivi” (e.g. indici “lossy”, visibilità)
 - Vengono restituite solo le righe che soddisfano la condizione



Con e senza

Differenze, in tabella

	Senza	Con
Caricato indice	No	Sì
Caricata tabella	Tutta	Parte = (*)
Condizione calcolata su	Tutte le righe	(*)



Costo di un indice

Ahimè

- Gli indici hanno un *costo* aggiuntivo
- Si applica a ogni scrittura
- Come un'assicurazione:
 - Un piccolo costo regolare
 - Un grosso beneficio
- Forse



Quali indici?

Tipi di indice supportati da PostgreSQL

- B-tree
 - Tipi di dato totalmente ordinati
- Hash
 - Per ogni tipo di dato
- GIN
 - Per valori composti
- GiST
 - Algoritmi basati su alberi
 - L'albero è bilanciato
- SP-GiST
 - Alberi di ricerca partizionati
 - L'albero non deve necessariamente essere bilanciato



Operatori scalari

Numeri, testo, giorni, orari

- Ordinamento

< <= = >= >

- Esempi:

- `val >= 15`
- `orario < timestamp '2013-10-25 14:20'`
- `database = 'PostgreSQL'`



Operatori su array

A e B array dello stesso tipo

- inclusione (tra insiemi)
i.e. ogni elemento di A sta anche in B

$A \subset B$

$B \supset A$

- incidenza
i.e. A e B hanno degli elementi in comune

$A \& B$

- uguaglianza (tra liste)

$A = B$



Operatori `hstore`

Per ogni `h hstore`, `k` testo ed `a` array di testo

- `h` contiene la chiave `k`?

`h ? k`

- `H` contiene tutte le chiavi in `a`?

`h ?& a`

- `H` contiene almeno una delle chiavi in `a`?

`h ?| a`



Operatori spaziali

Operatori booleani tra poligoni

- sinistra, destra, sotto, sopra “di tipo forte”

\ll \gg $\ll |$ $| \gg$

- sinistra, destra, sotto, sopra “di tipo debole”

$\&\lt$ $\&\gt$ $\&\lt |$ $| \ast\gt$

- uguaglianza estensionale e di area

$\sim =$ $=$

- sovrapposizione, sottoinsieme, soprainsieme

$\&\&$ $\<@$ $@\gt$



Esempio 1

- Dati
 - una collezione di (parecchie) forme 2D
 - un punto
- Trovare tutte le forme che contengano un punto dato



Soluzione

```
WITH p AS (  
    SELECT *  
    FROM point  
    WHERE id = :id  
)  
SELECT *  
FROM shape s, p  
WHERE ST_Intersects(p.geom, s.geom);
```



Profilazione, senza GiST

Nested Loop

```
(actual time=0.854..1072.591 rows=2788 loops=1)
```

```
Join Filter: ((p.geom && s.geom) AND _st_intersects(p.
```

```
Rows Removed by Join Filter: 997212
```

```
CTE p
```

```
-> Index Scan using id2 on point
```

```
(actual time=0.029..0.032 rows=1 loops=1)
```

```
Index Cond: (id = 12345)
```

```
-> CTE Scan on p
```

```
(actual time=0.032..0.036 rows=1 loops=1)
```

```
-> Seq Scan on shape s
```

```
(actual time=0.009..276.710 rows=1000000 loops=1)
```

```
Total runtime: 1073.214 ms
```


Profilazione, con GiST

Nested Loop

```
(actual time=11.786..53.273 rows=2788 loops=1)
```

CTE p

```
-> Index Scan using id2 on point
```

```
Index Cond: (id = 12345)
```

```
-> CTE Scan on p
```

```
-> Bitmap Heap Scan on shape s
```

```
(actual time=11.770..51.844 rows=2788 loops=1)
```

```
Recheck Cond: (p.geom && geom)
```

```
Filter: _st_intersects(p.geom, geom)
```

```
Rows Removed by Filter: 3081
```

```
-> Bitmap Index Scan on il
```

```
(actual time=10.667..10.667 rows=5869 loops=1)
```

```
Index Cond: (p.geom && geom)
```

```
Total runtime: 53.823 ms
```

Esempio 2

- Dati
 - una collezione di (parecchi) punti
 - una forma 2D
- Trovare tutti i punti contenuti nella forma data



Soluzione

```
WITH s AS (  
    SELECT *  
    FROM shape  
    WHERE id = :id  
)  
SELECT *  
FROM point p, s  
WHERE ST_Intersects(p.geom, s.geom);
```



Profiling, without GiST

Nested Loop

```
(actual time=1.384..1072.624 rows=90 loops=1)
```

```
Join Filter: ((p.geom && s.geom) AND _st_intersects(p.
```

```
Rows Removed by Join Filter: 999910
```

```
CTE s
```

```
-> Index Scan using id1 on shape
```

```
Index Cond: (id = 12345)
```

```
-> CTE Scan on s
```

```
-> Seq Scan on point p
```

```
(actual time=0.007..233.351 rows=1000000 loops=1)
```

```
Total runtime: 1072.684 ms
```



Profilatura, con GiST

Nested Loop

```
(actual time=0.915..6.790 rows=90 loops=1)
```

CTE s

```
-> Index Scan using id1 on shape
```

```
Index Cond: (id = 12345)
```

```
-> CTE Scan on s
```

```
-> Bitmap Heap Scan on point p
```

```
(actual time=0.898..6.705 rows=90 loops=1)
```

```
Recheck Cond: (geom && s.geom)
```

```
Filter: _st_intersects(geom, s.geom)
```

```
Rows Removed by Filter: 788
```

```
-> Bitmap Index Scan on i2
```

```
(actual time=0.667..0.667 rows=878 loops=1)
```

```
Index Cond: (geom && s.geom)
```

```
Total runtime: 6.858 ms
```

Esempio 3

- Dati
 - una collezione di (parecchi) punti
 - una forma 2D
- Trovare tutti i punti contenuti nella forma data
- Come l'esempio 2, ma la forma è "sfortunata"
 - l'area è solo il 5% dell'area della *bounding box*



Profilatura, con GiST

Nested Loop

```
(actual time=0.253..16.209 rows=57 loops=1)
```

```
-> Seq Scan on thin t
```

```
-> Index Scan using i2 on point p
```

```
(actual time=0.246..16.170 rows=57 loops=1)
```

```
Index Cond: (geom && t.geom)
```

```
Filter: _st_intersects(geom, t.geom)
```

```
Rows Removed by Filter: 5384
```

```
Total runtime: 16.261 ms
```



Profilatura, con GiST, usando la *bounding box*

Nested Loop

```
(actual time=0.075..7.582 rows=5441 loops=1)
```

```
-> Seq Scan on native_thin t
```

```
-> Index Scan using i4 on native_point p
```

```
(actual time=0.055..5.411 rows=5441 loops=1)
```

```
Index Cond: (p <@ box(t.p))
```

```
Total runtime: 8.534 ms
```



Profilatura, con SP-GiST, usando la *bounding box*

Nested Loop

```
(actual time=0.031..7.990 rows=5441 loops=1)
```

```
-> Seq Scan on native_thin t
```

```
-> Index Scan using i5 on native_point p
```

```
(actual time=0.024..5.814 rows=5441 loops=1)
```

```
Index Cond: (p <@ box(t.p))
```

```
Total runtime: 8.914 ms
```



E adesso...

Domande?



E infine...

Grazie!



Licenza d'uso

- Questo documento è distribuito secondo la licenza **Creative Commons Attribution-Non commercial-ShareAlike 3.0 Unported**



- Una copia della licenza d'uso è disponibile alla URL <http://creativecommons.org/licenses/by-nc-sa/3.0/> in alternativa è possibile scrivere a *Creative Commons, 171 Second Street, Suite 300, San Francisco, California, 94105, USA*

