Basi di Dati A.A. 2020-2021 – Lorenzo Billi (3930391)

Progetto "Online Challenge Activity"

Piani di esecuzione

Piano di esecuzione per carico di lavoro 1 – senza indici

Il carico di lavoro 1 prevede un JOIN, che viene eseguito dal sistema come HASH JOIN. La selezione avviene tramite scansione sequenziale di default. Il tempo di esecuzione totale è di circa 3 millisecondi.

Piano di esecuzione per carico di lavoro 1 – con indici

```
Sort (cost=253.47..253.72 rows=100 width=4) (actual time=2.529..2.534 rows=33 loops=1)
     Sort Key: sfida.id_gioco
    Sort Method: quicksort Memory: 26kB
     \rightarrow HashAggregate (cost=249.14..250.14 rows=100 width=4) (actual time=2.508..2.515 rows=33 loops=1)
           Output: sfida.id_gioco
           Group Key: sfida.id_gioco
11
12
13
14
15
16
17
18
19
20
21
22
23
24
25
26
27
                 Output: sfida.id_gioco
                 Hash Cond: (sfida.id_gioco = g.id)
                  → Bitmap Heap Scan on online_challenge_activity.sfida (cost=65.69..220.66 rows=3278 width=4) (actual time=0.294..1.207 rows=3278 loops=1)
                       Recheck Cond: (sfida.max_squadre ≤ 4)
                        Heap Blocks: exact=114
                       → Bitmap Index Scan on ordina_max_squadre (cost=0.00..64.87 rows=3278 width=0) (actual time=0.284..0.284 rows=3278 loops=1)
                             Index Cond: (sfida.max_squadre ≤ 4)
                       Buckets: 1024 Batches: 1 Memory Usage: 10kB
                        → Seq Scan on online_challenge_activity.gioco g (cost=0.00..2.25 rows=33 width=4) (actual time=0.005..0.023 rows=33 loops=1)
                             Output: g.id
                              Filter: (g.num_dadi = 2)
                              Buffers: shared hit=1
31 Planning time: 0.138 ms
```

Con l'introduzione degli indici, il JOIN viene sempre eseguito come HASH JOIN, con un costo medio leggermente superiore a prima, in quanto il file è stato clusterizzato. La scansione sequenziale tuttavia è ora più efficiente rispetto a prima, proprio grazie alla clusterizzazione. Questo accorcia il tempo di esecuzione di questo carico di lavoro a poco più di 2,5 millisecondi.

Piano di esecuzione per carico di lavoro 2 – senza indici

Anche in questo caso il sistema esegue una scansione sequenziale, in quanto nel secondo carico di lavoro si sta operando molto sui range di valori. Tempo di esecuzione di poco inferiore al millisecondo.

Piano di esecuzione per carico di lavoro 2 – con indici

```
Sort (cost=164.70..164.71 rows=3 width=4) (actual time=0.636..0.637 rows=4 loops=1)
    Sort Key: sfida.id
     Sort Method: quicksort Memory: 25kB
     → Bitmap Heap Scan on online_challenge_activity.sfida (cost=37.67..164.68 rows=3 width=4) (actual time=0.415..0.622 rows=4 loops=1)
6
7
8
9
10
11
12
13
14
15
16
17
18
19
20
21
22
23
           Output: id
           Recheck Cond: (((sfida.data_sfida > '2021-01-01'::date) AND (sfida.data_sfida < '2021-02-01'::date)) OR ((sfida.durata_max = '00:30:00'::interval minute) AND (sfida.
           Filter: ((sfida.id_gioco = 17) AND (((sfida.data_sfida > '2021-01-01'::date) AND (sfida.data_sfida < '2021-02-01'::date) AND (sfida.durata_max > '02:00:00':interva.
           Rows Removed by Filter: 435
           Heap Blocks: exact=107
                 Buffers: shared hit=3 read=7
                 → Bitmap Index Scan on ordina_date (cost=0.00..12.82 rows=453 width=0) (actual time=0.124..0.124 rows=416 loops=1)
                       Buffers: shared hit=2 read=1
                 → BitmapAnd (cost=24.60..24.60 rows=20 width=0) (actual time=0.150..0.150 rows=0 loops=1)
                      Buffers: shared hit=1 read=6
                             Buffers: shared read=4
                        → Bitmap Index Scan on ordina_date (cost=0.00..12.50 rows=422 width=0) (actual time=0.075..0.076 rows=409 loops=1)
                             Index Cond: ((sfida.data_sfida > '2021-03-01'::date) AND (sfida.data_sfida < '2021-04-01'::date))</pre>
                              Buffers: shared hit=1 read=2
26 Planning time: 0.316 ms
```

L'introduzione di un indice ordinato sulle date delle sfide riduce drasticamente il costo delle due scansioni sequenziali, e porta il tempo di esecuzione al di sotto del millisecondo (0,6).

Piano di esecuzione per carico di lavoro 3 – senza indici

Come nel caso del primo carico di lavoro, anche nel terzo carico di lavoro si ha a che fare con un JOIN, che viene implementato sempre tramite HASH JOIN. Tempo di esecuzione: 6,3 millisecondi.

Piano di esecuzione per carico di lavoro 3 – con indici

L'introduzione degli indici non ha in questo caso apportato significativi benefici in termini di costi di accesso al disco. E' però interessante notare come il tempo di esecuzione sia comunque diminuito (5,6 millisecondi), tuttavia tale miglioramento è più da attribuire al buffer (che probabilmente ha ancora in memoria le tuple della precedente interrogazione senza indici) che agli indici in sé.