MySQL学习笔记(Day015-Day016:索引/B+树/Explain)

```
MySQL学习
   MySQL学习笔记(Day015-Day016:索引/B+树/Explain)
       一. 索引
          1. 索引的定义
          2. 二分查找
       二. 二叉树(Binary Tree)
          1. 二叉树的定义
          2. 平衡二叉树(AVL-树)
       三. B树/B+树
          1. B树的定义
          2. B+树的定义
          3. B+树的作用
          3. B+树的操作
          3. B+树的扇出(fan out)
          4. B+树存储数据举例
      四. MySQL索引
          1. MySQL 创建索引
          2. MySQL 查看索引
          3. Cardinality(基数)
          4. 复合索引
```

五. information_schema(一)

六. EXPLAIN (一)

一. 索引

1. 索引的定义

索引是对记录按照一个或者多个字段进行排序的一种方式。对表中的某个字段建立索引会创建另一种数据结构,其中保存着字段的值,每个值又指向与它相关的记录。这种索引的数据结构是经过排序的,因而可以对其执行二分查找。且性能较高

2. 二分查找

摘自《MySQL技术内幕:InnoDB存储引擎(第2版)》5.2.1 小节 二<mark>分查找法(binary search</mark>) 也称为折半查找法,用来查找一组有序的记录数组中的某一记录,其基本思想是:将记录按有序化(递增或递减)排列,在查找过程中采用跳跃式方式查找,即先以有序数列的中点位置作为比较对象,如果要找的元素值小于该中点元素,则将待查序列缩小为左半部分,否则为右半部分。通过一次比较,将查找区间缩小一半。*(O(logN)* 的时间复杂度)

```
# 给出一个例子,注意该例子已经是升序排序的,且查找 数字 48 数据: 5, 10, 19, 21, 31, 37, 42, 48, 50, 52 下标: 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9

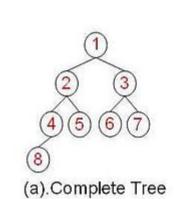
• 步骤一:设 low 为下标最小值 0 , high 为下标最大值 9; 
• 步骤二:通过 low 和 high 得到 mid , mid= (low + high) / 2,初始时 mid 为下标 4 (也可以=5,看具体算法实现); 
• 步骤三: mid=4 对应的数据值是31,31 < 48 (我们要找的数字); 
• 步骤四:通过二分查找的思路,将 low 设置为31对应的下标 4 , high 保持不变为 9 ,此时 mid 为 6; 
• 步骤五: mid=6 对应的数据值是42,42 < 48 (我们要找的数字); 
• 步骤六:通过二分查找的思路,将 low 设置为42对应的下标 6 , high 保持不变为 9 ,此时 mid 为 7 ; 
• 步骤七: mid=7 对应的数据值是48,48 == 48 (我们要找的数字),查找结束;
```

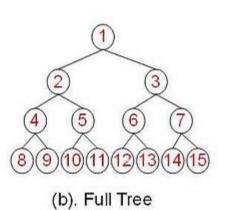
二. 二叉树(Binary Tree)

二叉树 wiki

1. 二叉树的定义

- 每个节点至多只有二棵子树;
- 二叉树的子树有左右之分,次序不能颠倒;
- 一棵深度为k,且有 $2^k 1$ 个节点,称为满二叉树(Full Tree); • 一棵深度为k,且root到k-1层的节点树都达到最大,第k层的所有节点都 连续集中 在最左边,此时为完全二叉树(Complete Tree)





2. 平衡二叉树(AVL-树)

```
平衡二叉树 wiki
```

。平衡二叉树

左子树和右子树都是平衡二叉树; 左子树和右子树的高度差绝对值不超过1;



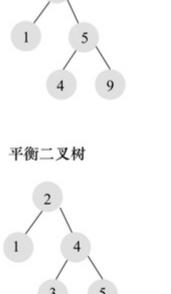
6

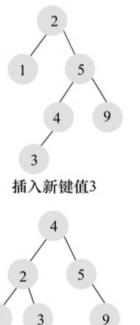
• 平衡二叉树的遍历 以上面平衡二叉树的图例为样本,进行遍历:

。 前序 : 6, 3, 2, 5, 7, 8 (ROOT节点在开头,中-左-右 顺序)。 中序 : 2, 3, 5, 6, 7, 8 (中序遍历即为升序,左-中-右顺序)。 后序 : 2, 5, 3, 8, 7, 6 (ROOT节点在结尾,左-右-中顺序)

1:可以通过前序和中序或者是后序和中序来推导出一个棵树 2:前序或者后序用来得到ROOT节点,中序可以区分左右子树

・平衡二叉树的旋转





3 5 1 3 右旋一次 再左旋一次

需要通过旋转(左旋,右旋)来维护平衡二叉树的平衡,在添加和删除的时候需要有额外的开销。

三. B树/B+树

B树 wiki介绍 B+树 wiki介绍

注意:B树和B+树开头的 B 不是Binary , 而是 Balance

1. B树的定义

阶为M (节点上关键字(Keys)的个数) 的B树的定义:

- 每个节点最多有M个孩子;
 除了root节点外,每个非叶子(non-leaf)节点至少含有(M/2)个孩子;
 如果root节点不为空,则root节点至少要有两个孩子节点;
 一个非叶子(non-leaf)节点如果含有K个孩子,则包含k-1个keys;
 所有叶子节点都在同一层;
- B树中的非叶子(non-leaf)节点也包含了数据部分;

2. B+树的定义

在B树的基础上,B+树做了如下改进

- 数据只存储在叶子节点上,非叶子节点只保存索引信息;
 非叶子节点(索引节点)存储的只是一个Flag,不保存实际数据记录;
 索引节点指示该节点的左子树比这个Flag小,而右子树大于等于这个Flag
- 叶子节点本身按照数据的升序排序进行链接(串联起来);叶子节点中的数据在物理存储上是无序的,仅仅是在逻辑上有序(通过指针串在一起);

3. B+树的作用

在块设备上,通过B+树可以有效的存储数据;所有记录都存储在叶子节点上,非叶子(non-leaf)存储索引(keys)信息;

• B+树含有非常高的扇出(fanout),通常超过100,在查找一个记录时,可以有效的减少IO操作;

3. B+树的操作

・B+树的插入 B+树的插入必须保证插入后叶子节点中的记录依然排序。

。插入操作步骤*(引用自姜老师的书《MySQL技术内幕:InnoDB存储引擎(第2版)》第*5.3.1/小节)

Leaf Page 满	Index Page 满	操作						
No	No	直接将记录插入到叶子节点						
		1) 拆分 Leaf Page						
V	N.	2)将中间的节点放入到 Index Page 中 3)小于中间节点的记录放左边						
Yes	No							
		4) 大于或等于中间节点的记录放右边						
		1) 拆分 Leaf Page 2) 小于中间节点的记录放左边 3) 大于或等于中间节点的记录放右边						
Yes	Yes	4) 拆分 Index Page 5) 小于中间节点的记录放左边 6) 大于中间节点的记录放右边						
		7) 中间节点放入上一层 Index Page						

B+树总是会保持平衡。但是为了保持平衡对于新插入的键值可能需要做大量的拆分页(split)操作;部分情况下可以通过B+树的旋转来替代拆分页操作,进而达到平衡效果。

・B+树的删除

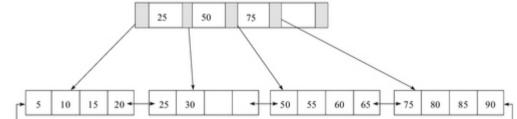
B+树使用填充因子(fill factor)来控制树的删除变化,50%是填充因子可设的最小值。B+树的删除操作同样必须保证删除后叶子节点中的记录依然排序。与插入不同的是,删除根据填充因子的变化来衡量。

。删除操作步骤*(引用自姜老师的书《MySQL技术内幕:InnoDB存储引擎(第2版)》第*5.3.2小节)

叶子节点小于填充因子	中间节点小于填充因子	操作
No	No	直接将记录从叶子节点删除,如果该节点还是 Index Page 的节点,用该节点的右节点代替
Yes	No	合并叶子节点和它的兄弟节点,同时更新 Index Page
Yes	Yes	1)合并叶子节点和它的兄弟节点 2)更新 Index Page 3)合并 Index Page 和它的兄弟节点

3. B+树的扇出(fan out)

・B+树图例



- 。该 B+ 树高度为 2
- 。每叶子页(LeafPage)4条记录
- 。 扇出数为5
- 。叶子节点(LeafPage)由小到大(有序)串联在一起

扇出 是每个索引节点(Non-LeafPage)指向每个叶子节点(LeafPage)的指针 扇出数 = 索引节点(Non-LeafPage)可存储的最大关键字个数 + 1 图例中的索引节点(Non-LeafPage)最大可以存放4个关键字,但实际使用了3个;

4. B+树存储数据举例

假设B+树中页的大小是16K,每行记录是200Byte大小,求出树的高度为1,2,3,4时,分别可以存储多少条记录。

• 查看数据表中每行记录的平均大小

```
mysql> show table status like "%employees%"\G
Name: employees
       Engine: InnoDB
      Version: 10
    Row_format: Dynamic
         Rows: 298124
 Avg_row_length: 51 -- 平均长度为51个字节
  Data_length: 15245312
Max_data_length: 0
  Index_length: 0
     Data_free: 0
 Auto_increment: NULL
   Create_time: 2015-12-02 21:32:02
   Update_time: NULL
    Check_time: NULL
    Collation: utf8mb4_general_ci
     Checksum: NULL
 Create_options:
      Comment:
1 row in set (0.00 sec)
```

・高度为1

· 16K/200B 约等于 80 个记录 (数据结构元信息如指针等忽略不计)

・高度为2

非叶子节点中存放的仅仅是一个索引信息,包含了 Key 和 Point 指针; Point 指针在MySQL中固定为 6Byte。而 Key 我们这里假设为 8Byte,则单个索引信息即为14个字节, KeySize = 14Byte

。高度为2,即有一个索引节点(索引页),和N个叶子节点

。一个索引节点可以存放 16K / KeySize = 16K / 14B = 1142个索引信息,即有(1142 + 1)个扇出,以及有(1142 + 1)个叶子节点(数据页) *(可以简化为*1000 *)* 。数据记录数 = (16K / KeySize + 1)x (16K / 200B) 约等于 80W 个记录

・高度为3

高度为3的B+树,即ROOT节点有1000个扇出,每个扇出又有1000个扇出指向叶子节点。每个节点是80个记录,所以一共有 8000W个记录

・高度为4 同高度3一样,高度为4时的记录书为(8000 x 1000)W

上述的8000W等数据只是一个理论值。线上实际使用单个页的记录数字要乘以70%,即第二层需要70% x 70%,依次类推。

因此在数据库中,B+树的高度一般都在2~4层,这也就是说查找某一键值的行记录时最多只需要2到4次IO,2~4次的IO意味着查询时间只需0.02~0.04秒(假设IOPS=100,当前SSD可以达到50000IOPS)。

从5.7开始,页的预留大小可以设置了,以减少split操作的概率(空间换时间)

四. MySQL索引

1. MySQL 创建索引

ALTER TABLE 方式 CREATE INDEX 方式

```
-- ALTER TABLE
mysql> create table test_index_1(a int, b int , c int);
 Query OK, 0 rows affected (0.20 sec)
 mysql> show create table test_index_1\G
 Table: test_index_1
Create Table: CREATE TABLE `test_index_1` (
  `a` int(11) DEFAULT NULL,
  `b` int(11) DEFAULT NULL,
  `c` int(11) DEFAULT NULL
) ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=utf8mb4
1 row in set (0.00 sec)
mysql> insert into test_index_1 values
   -> (1,10,100),(2,20,200),
   -> (3,30,300),(4,40,400);
Query OK, 4 rows affected (0.03 sec)
 Records: 4 Duplicates: 0 Warnings: 0
mysql> select * from test_index_1;
 +----+
| a | b | c |
 +----+
| 1 | 10 | 100 |
2 | 20 | 200 |
| 3 | 30 | 300 |
| 4 | 40 | 400 |
+----+
4 rows in set (0.00 sec)
mysql> explain select * from test_index_1 where a=3\G -- 看执行计划,使用的是扫描整张表的方式
 id: 1
  select_type: SIMPLE
       table: test_index_1
   partitions: NULL
       type: ALL
 possible_keys: NULL
        key: NULL
     key_len: NULL
        ref: NULL
       rows: 4
    filtered: 25.00
      Extra: Using where
1 row in set, 1 warning (0.00 sec)
-- 给字段a 增加索引
mysql> alter table test_index_1 add index idx_a (a); -- 给字段a添加索引。索引名为idx_a
Query OK, 0 rows affected (0.15 sec)
 Records: 0 Duplicates: 0 Warnings: 0
mysql> explain select * from test_index_1 where a=3\G -- 看执行计划,使用的key为idx_a,走了索引
 id: 1
  select_type: SIMPLE
       table: test_index_1
   partitions: NULL
       type: ref
 possible_keys: idx_a
        key: idx_a
     key_len: 5
        ref: const
       rows: 1
    filtered: 100.00
      Extra: NULL
1 row in set, 1 warning (0.00 sec)
-- 使用create index
 mysql> explain select * from test_index_1 where b=30\G -- 同样b字段也没有索引
 id: 1
  select_type: SIMPLE
       table: test_index_1
   partitions: NULL
       type: ALL
 possible_keys: NULL
        key: NULL
     key_len: NULL
        ref: NULL
       rows: 4
    filtered: 25.00
      Extra: Using where
1 row in set, 1 warning (0.00 sec)
-- 给b字段增加索引
mysql> create index idx_b on test_index_1 (b);
Query OK, 0 rows affected (0.14 sec)
 Records: 0 Duplicates: 0 Warnings: 0
 mysql> explain select * from test_index_1 where b=30\G -- 查看执行计划,使用的key为idx_b,走了索引
 id: 1
  select_type: SIMPLE
       table: test_index_1
   partitions: NULL
       type: ref
 possible_keys: idx_b
        key: idx_b
     key_len: 5
        ref: const
```

2. MySQL 查看索引

rows: 1
filtered: 100.00
Extra: NULL

1 row in set, 1 warning (0.00 sec)

```
MySQL DBA学习笔记------美河学习在线 www.eimhe.com 仅学习参考
       --
       -- 方式一
       mysql> desc orders;
       +----+
                              | Null | Key | Default | Extra |
                    | Type
       +----+
       o_orderkey
                   o_custkey
       o_orderstatus | char(1) | YES | NULL | |
      o_totalprice | double | YES | NULL |
       o_orderDATE date
                              | YES | MUL | NULL | -- 索引
      o_orderpriority | char(15) | YES | NULL |
      | o_clerk
                 | char(15) | YES | NULL |
      o_shippriority | int(11) | YES | NULL | |
      o_comment | varchar(79) | YES | NULL |
       +----+
      9 rows in set (0.00 sec)
       -- 方式二
       mysql> show create table orders\G
       Table: orders
       Create Table: CREATE TABLE `orders` (
         `o_orderkey` int(11) NOT NULL,
         `o_custkey` int(11) DEFAULT NULL,
         `o_orderstatus` char(1) DEFAULT NULL,
         `o_totalprice` double DEFAULT NULL,
         `o_orderDATE` date DEFAULT NULL,
         `o_orderpriority` char(15) DEFAULT NULL,
         `o_clerk` char(15) DEFAULT NULL,
         `o_shippriority` int(11) DEFAULT NULL,
         `o_comment` varchar(79) DEFAULT NULL,
        PRIMARY KEY (`o_orderkey`), -- 索引
        KEY `i_o_orderdate` (`o_orderDATE`), -- 索引
        KEY `i_o_custkey` (`o_custkey`), -- 索引
        CONSTRAINT `orders_ibfk_1` FOREIGN KEY (`o_custkey`) REFERENCES `customer` (`c_custkey`)
       ) ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=latin1
       1 row in set (0.00 sec)
       -- 方式三
       mysql> show index from orders\G
       Table: orders
         Non_unique: 0 -- 表示唯一的
          Key_name: PRIMARY -- key的name是primary
       Seq_in_index: 1
        Column_name: o_orderkey
         Collation: A
        Cardinality: 1306748 -- 基数,这个列上不同值的记录数
          Sub_part: NULL
            Packed: NULL
             Null:
         Index_type: BTREE -- 索引类型是BTree
           Comment:
       Index_comment:
       Non_unique: 1 -- Non_unique为True,表示不唯一
          Key_name: i_o_orderdate
       Seq_in_index: 1
        Column_name: o_orderDATE
         Collation: A
        Cardinality: 2405
          Sub_part: NULL
            Packed: NULL
             Null: YES
         Index_type: BTREE
           Comment:
       Index_comment:
       Table: orders
         Non_unique: 1
          Key_name: i_o_custkey
       Seq_in_index: 1
        Column_name: o_custkey
         Collation: A
        Cardinality: 95217
          Sub_part: NULL
            Packed: NULL
             Null: YES
         Index_type: BTREE
           Comment:
       Index_comment:
      3 rows in set (0.00 sec)
       mysql> select count(*) from orders;
       +----+
       count(*)
       | 1500000 | -- orders中有150W条记录,和Cardinality 是不一致的
       +----+
      1 row in set (0.25 sec)
    3. Cardinality (基数)
    Cardinality 表示该索引列上有多少 不同的记录 ,这个是一个 预估的值 ,是采样得到的(由InnoDB触发,采样20个页,进行预估),该值 越大越好 ,即当 Cardinality / RowNumber 越接近1越好 。表示该列是 高选择性的 。
      • 高选择性:身份证、手机号码、姓名、订单号等
      • 低选择性:性别、年龄等
    即该列是否适合创建索引,就看该字段是否具有高选择性
      mysql> show create table lineitem\G
       Table: lineitem
       Create Table: CREATE TABLE `lineitem` (
        `l_orderkey` int(11) NOT NULL,
         `l_partkey` int(11) DEFAULT NULL,
         `l_suppkey` int(11) DEFAULT NULL,
         `l_linenumber` int(11) NOT NULL,
         `l_quantity` double DEFAULT NULL,
         `l_extendedprice` double DEFAULT NULL,
         `l_discount` double DEFAULT NULL,
         `l_tax` double DEFAULT NULL,
         `l_returnflag` char(1) DEFAULT NULL,
         `l_linestatus` char(1) DEFAULT NULL,
         `l_shipDATE` date DEFAULT NULL,
         `l_commitDATE` date DEFAULT NULL,
         `l_receiptDATE` date DEFAULT NULL,
         `l_shipinstruct` char(25) DEFAULT NULL,
         `l_shipmode` char(10) DEFAULT NULL,
         `l_comment` varchar(44) DEFAULT NULL,
        PRIMARY KEY (`l_orderkey`,`l_linenumber`), -- 两个列作为primary
        KEY `i_l_shipdate` (`l_shipDATE`),
        KEY `i_l_suppkey_partkey` (`l_partkey`,`l_suppkey`),
        KEY `i_l_partkey` (`l_partkey`),
        KEY `i_l_suppkey` (`l_suppkey`),
        KEY `i_l_receiptdate` (`l_receiptDATE`),
        KEY `i_l_orderkey` (`l_orderkey`),
        KEY `i_l_orderkey_quantity` (`l_orderkey`,`l_quantity`),
        KEY `i_l_commitdate` (`l_commitDATE`),
        CONSTRAINT `lineitem_ibfk_1` FOREIGN KEY (`l_orderkey`) REFERENCES `orders` (`o_orderkey`),
        CONSTRAINT `lineitem_ibfk_2` FOREIGN KEY (`l_partkey`, `l_suppkey`) REFERENCES `partsupp` (`ps_partkey`, `ps_suppkey`)
       ) ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=latin1
       1 row in set (0.00 sec)
       mysql> show index from lineitem\G -- 省略其他输出,只看PRIMARY
       Table: lineitem
         Non_unique: 0
          Key_name: PRIMARY
        Seq_in_index: 1 -- 索引中的顺序,该列的顺序为1
        Column_name: l_orderkey
         Collation: A
        Cardinality: 1416486 -- 约140W
          Sub_part: NULL
            Packed: NULL
             Null:
         Index_type: BTREE
```

Comment:

Non_unique: 0

Collation: A

Index_comment:

对应当前例子

Sub_part: NULL
Packed: NULL
Null:
Index_type: BTREE
Comment:

Table: lineitem

Seq_in_index: 2 -- 索引中的顺序,该列的顺序为2

Key_name: PRIMARY

Column_name: l_linenumber

Cardinality: 5882116 -- 约580W

第一个索引(Seq_in_index = 1)的 Cardinality 的值表示 当前列(l_orderkey) 的不重复的值 ,

第二个索引 (Seq_in_index = 2) 的 Cardinality 的值表示 前两列(l_orderkey)和(l_linenumber)不重复的值

Index_comment:

```
MySQL DBA学习笔记-----美河学习在线 www.eimhe.com 仅学习参考
```

```
-- SQL-1
```

mysql> select * from lineitem limit 10;

													l_shipinstruct		l_comment +
1	155190	7706	1	17	21168.23	·	0.02			1996-03-13		1996-03-22	DELIVER IN PERSON		blithely regular ideas caj
1	67310	7311	2	36	45983.16	0.09	0.06	N	0	1996-04-12	1996-02-28	1996-04-20	TAKE BACK RETURN	MAIL	slyly bold pinto beans detect s
1	63700	3701	3	8	13309.6	0.1	0.02	N	0	1996-01-29	1996-03-05	1996-01-31	TAKE BACK RETURN	REG AIR	deposits wake furiously dogged,
1	2132	4633	4	28	28955.64	0.09	0.06	N	0	1996-04-21	1996-03-30	1996-05-16	NONE	AIR	even ideas haggle. even, bold reque
1	24027	1534	5	24	22824.48	0.1	0.04	N	0	1996-03-30	1996-03-14	1996-04-01	NONE	FOB	carefully final gr
1	15635	638	6	32	49620.16	0.07	0.02	N	0	1996-01-30	1996-02-07	1996-02-03	DELIVER IN PERSON	MAIL	furiously regular accounts haggle bl
2	106170	1191	1	38	44694.46	0	0.05	N	0	1997-01-28	1997-01-14	1997-02-02	TAKE BACK RETURN	RAIL	carefully ironic platelets against t
3	4297	1798	1	45	54058.05	0.06	0	R	F	1994-02-02	1994-01-04	1994-02-23	NONE	AIR	blithely s
3	19036	6540	2	49	46796.47	0.1	0	R	F	1993-11-09	1993-12-20	1993-11-24	TAKE BACK RETURN	RAIL	final, regular pinto
3	128449	3474	3	27	39890.88	0.06	0.07	A	F	1994-01-16	1993-11-22	1994-01-23	DELIVER IN PERSON	SHIP	carefully silent pinto beans boost fur

10 rows in **set** (0.00 sec)

```
-- SQL-2
mysql> select l_orderkey, l_linenumber from lineitem limit 10;
+----+
| l_orderkey | l_linenumber |
    721220 |
                   2 |
    842980
                   4 |
    904677 |
                   1 |
                   1 |
    990147 |
   1054181
                   1 |
   1111877 |
                   3 |
                   1 |
   1332613 |
                   2 |
1552449
                   3 |
2167527 |
                   5 |
2184032
```

10 rows in set (0.00 sec)

```
--- SQL-1和SQL-2其实都是在没有排序的情况下,取出前10条数据。但是结果不一样
```

-- SQL-3

mysql> select l_orderkey, l_linenumber from lineitem order by l_orderkey limit 10; -- 和上面的sql相比,多了一个order by的操作

```
+----+
| l_orderkey | l_linenumber |
                   1 | -----
                  2 | -- 看orderkey为1,对应的linenumber有6条
                   3 | -- 这就是orderkey的Cardinality仅为140W
                   4 | -- 而(orderkey + linenumber)就有580W
        1 |
        1 |
                   5 |
        1 |
                   6 | ----
        2 |
                   1 |
        3 |
                   1 |
                   2 |
        3 |
```

3 |

+----+

3 |

```
10 rows in set (0.01 sec)
--- SQL-3 和SQL-2 不同的原因是 他们走了不同的索引
mysql> explain select l_orderkey, l_linenumber from lineitem limit 10\G
id: 1
 select_type: SIMPLE
      table: lineitem
  partitions: NULL
      type: index
possible_keys: NULL
       key: i_l_shipdate -- 使用了shipdate进行了索引
    key_len: 4
       ref: NULL
      rows: 5882306
   filtered: 100.00
     Extra: Using index
1 row in set, 1 warning (0.00 sec)
```

mysql> explain select l_orderkey, l_linenumber from lineitem order by l_orderkey limit 10\G

```
id: 1
 select_type: SIMPLE
      table: lineitem
  partitions: NULL
      type: index
possible_keys: NULL
       key: i_l_orderkey -- 使用了orderkey进行了查询
    key_len: 4
       ref: NULL
      rows: 10
    filtered: 100.00
     Extra: Using index
1 row in set, 1 warning (0.00 sec)
mysql> explain select * from lineitem limit 10\G
 id: 1
 select_type: SIMPLE
      table: lineitem
  partitions: NULL
       type: ALL -- SQL-1进行了全表扫描
 possible_keys: NULL
       key: NULL
    key_len: NULL
      rows: 5882306
    filtered: 100.00
      Extra: NULL
1 row in set, 1 warning (0.00 sec)
```

-- 所以,不使用order by取出的结果,可以理解为不是根据主键排序的结果。

innodb_on_state = off

在MySQL5.5之前,执行 show create table 操作会触发采样,而5.5之后将该参数off后,需要主动执行 analyze table 才会去采样。采样不会锁表或者锁记录。

4. 复合索引

```
MySQL DBA学习笔记-----美河学习在线 www.eimhe.com 仅学习参考
       mysql> show create table lineitem\G
       Table: lineitem
       Create Table: CREATE TABLE `lineitem` (
         `l_orderkey` int(11) NOT NULL,
         `l_partkey` int(11) DEFAULT NULL,
         `l_suppkey` int(11) DEFAULT NULL,
         `l_linenumber` int(11) NOT NULL,
         `l_quantity` double DEFAULT NULL,
         `l_extendedprice` double DEFAULT NULL,
         `l_discount` double DEFAULT NULL,
         `l_tax` double DEFAULT NULL,
         `l_returnflag` char(1) DEFAULT NULL,
         `l_linestatus` char(1) DEFAULT NULL,
         `l_shipDATE` date DEFAULT NULL,
         `l_commitDATE` date DEFAULT NULL,
         `l_receiptDATE` date DEFAULT NULL,
         `l_shipinstruct` char(25) DEFAULT NULL,
         `l_shipmode` char(10) DEFAULT NULL,
         `l_comment` varchar(44) DEFAULT NULL,
        PRIMARY KEY (`l_orderkey`,`l_linenumber`), -- 两个列作为primary,这个就是复合索引
        KEY `i_l_shipdate` (`l_shipDATE`),
        KEY `i_l_suppkey_partkey` (`l_partkey`,`l_suppkey`),
        KEY `i_l_partkey` (`l_partkey`),
        KEY `i_l_suppkey` (`l_suppkey`),
        KEY `i_l_receiptdate` (`l_receiptDATE`),
        KEY `i_l_orderkey` (`l_orderkey`),
        KEY `i_l_orderkey_quantity` (`l_orderkey`,`l_quantity`),
        KEY `i_l_commitdate` (`l_commitDATE`),
        CONSTRAINT `lineitem_ibfk_1` FOREIGN KEY (`l_orderkey`) REFERENCES `orders` (`o_orderkey`),
        CONSTRAINT `lineitem_ibfk_2` FOREIGN KEY (`l_partkey`, `l_suppkey`) REFERENCES `partsupp` (`ps_partkey`, `ps_suppkey`)
       ) ENGINE=InnoDB DEFAULT CHARSET=latin1
       1 row in set (0.00 sec)
       --
       -- 复合索引举例
       mysql> create table test_index_2(a int, b int , c int);
       Query OK, 0 rows affected (0.15 sec)
       mysql> alter table test_index_2 add index idx_mul_ab (a, b);
       Query OK, 0 rows affected (0.11 sec)
       Records: 0 Duplicates: 0 Warnings: 0
       mysql> insert into test_index_2 values
          -> (1,1,10),
          -> (1,2,9),
          \rightarrow (2,1,8),
          \rightarrow (2,4,15),
          -> (3,1,6),
          -> (3,2,17);
       Query OK, 6 rows affected (0.04 sec)
       Records: 6 Duplicates: 0 Warnings: 0
       mysql> select * from test_index_2 where a = 1;
       +----+
       | a | b | c |
       +----+
       | 1 | 1 | 10 |
       | 1 | 2 | 9 |
       +----+
       2 rows in set (0.00 sec)
       mysql> explain select * from test_index_2 where a = 1\G
       id: 1
         select_type: SIMPLE
              table: test_index_2
         partitions: NULL
              type: ref
       possible_keys: idx_mul_ab
               key: idx_mul_ab -- 走了索引
            key_len: 5
               ref: const
              rows: 2
           filtered: 100.00
             Extra: NULL
       1 row in set, 1 warning (0.00 sec)
       mysql> select * from test_index_2 where a = 1 and b = 2;
       +----+
       | a | b | c |
       +----+
       | 1 | 2 | 9 |
       +----+
       1 row in set (0.00 sec)
       mysql> explain select \star from test_index_2 where a = 1 and b = 2\G
       id: 1
         select_type: SIMPLE
              table: test_index_2
         partitions: NULL
              type: ref -- 此时也是走了索引
       possible_keys: idx_mul_ab
               key: idx_mul_ab
            key_len: 10
               ref: const,const
              rows: 1
           filtered: 100.00
             Extra: NULL
       1 row in set, 1 warning (0.00 sec)
       mysql> explain select * from test_index_2 where b = 2\G -- 只查询b
       select_type: SIMPLE
              table: test_index_2
         partitions: NULL
              type: ALL -- 没有使用索引
       possible_keys: NULL
               key: NULL
            key_len: NULL
               ref: NULL
              rows: 6
           filtered: 16.67
             Extra: Using where
       1 row in set, 1 warning (0.00 sec)
       mysql> explain select * from test_index_2 where a=1 or b = 2\G -- 使用or,要求结果集是并集
       select_type: SIMPLE
              table: test_index_2
         partitions: NULL
              type: ALL -- 没有使用索引,因为b没有索引,所以b是走全表扫描的,既然走扫描,a的值也可以一起过滤
                       -- 就没有必要在去查一次 a 的索引了
       possible_keys: idx_mul_ab
               key: NULL
            key_len: NULL
               ref: NULL
              rows: 6
           filtered: 30.56
             Extra: Using where
       1 row in set, 1 warning (0.00 sec)
       -- 特别的例子
       --- 还是只使用b列去做范围查询,发现是走索引了
       ---- 注意查询的是 count(*)
       mysql> explain select count(*) from test_index_2 where b >1 and b < 3\G</pre>
       id: 1
         select_type: SIMPLE
              table: test_index_2
         partitions: NULL
              type: index -- 走了索引
       possible_keys: NULL
               key: idx_mul_ab
            key_len: 10
               ref: NULL
              rows: 6
           filtered: 16.67
             Extra: Using where; Using index -- 覆盖索引
       1 row in set, 1 warning (0.00 sec)
       -- 因为要求的是count(*), 要求所有的记录的和,
       -- 那索引a是包含了全部的记录的,即扫描(a,b)的索引也是可以得到count(*)的
       mysql> explain select * from test_index_2 where b >1 and b < 3\G
       id: 1
         select_type: SIMPLE
              table: test_index_2
         partitions: NULL
              type: ALL -- 查询 * 就没法使用 (a, b) 索引了,需要全表扫描b的值。
       possible_keys: NULL
               key: NULL
            key_len: NULL
              ref: NULL
              rows: 6
           filtered: 16.67
             Extra: Using where
       1 row in set, 1 warning (0.00 sec)
       mysql> explain select * from test_index_2 where a = 1 and c = 10\G
       id: 1
        select_type: SIMPLE
              table: test_index_2
         partitions: NULL
              type: ref -- 也是走索引的,先用走a索引得到结果集,再用c=10去过滤
       possible_keys: idx_mul_ab
               key: idx_mul_ab
            key_len: 5
               ref: const
              rows: 2
           filtered: 16.67
             Extra: Using where
       1 row in set, 1 warning (0.00 sec)
       mysql> explain select * from test_index_2 where b = 2 and c = 10\G
       id: 1
         select_type: SIMPLE
              table: test_index_2
```

```
key_len: NULL
          ref: NULL
          rows: 6
       filtered: 16.67
         Extra: Using where
  1 row in set, 1 warning (0.00 sec)
五. information_schema (一)
   mysql> use information_schema;
   Reading table information for completion of table and column names
   You can turn off this feature to get a quicker startup with -A
   Database changed
   mysql> show tables;
   | Tables_in_information_schema
   CHARACTER_SETS
   COLLATIONS
   | COLLATION_CHARACTER_SET_APPLICABILITY |
   COLUMNS
   | COLUMN_PRIVILEGES
   ENGINES
   | EVENTS
   | FILES
   | GLOBAL_STATUS
   | GLOBAL_VARIABLES
   | KEY_COLUMN_USAGE
   OPTIMIZER_TRACE
   PARAMETERS
   | PARTITIONS
   PLUGINS
   | PROCESSLIST
   | PROFILING
   | REFERENTIAL_CONSTRAINTS
   ROUTINES
   SCHEMATA
   | SCHEMA_PRIVILEGES
   | SESSION_STATUS
   | SESSION_VARIABLES
   STATISTICS
   TABLES
   | TABLESPACES
   | TABLE_CONSTRAINTS
   | TABLE_PRIVILEGES
   TRIGGERS
   USER_PRIVILEGES
   | VIEWS
   | INNODB_LOCKS
   | INNODB_TRX
   | INNODB_SYS_DATAFILES
   | INNODB_FT_CONFIG
   | INNODB_SYS_VIRTUAL
   | INNODB_CMP
   | INNODB_FT_BEING_DELETED
   | INNODB_CMP_RESET
   | INNODB_CMP_PER_INDEX
   | INNODB_CMPMEM_RESET
   | INNODB_FT_DELETED
   | INNODB_BUFFER_PAGE_LRU
   | INNODB_LOCK_WAITS
   | INNODB_TEMP_TABLE_INFO
   | INNODB_SYS_INDEXES
   | INNODB_SYS_TABLES
   | INNODB_SYS_FIELDS
   | INNODB_CMP_PER_INDEX_RESET
   | INNODB_BUFFER_PAGE
   | INNODB_FT_DEFAULT_STOPWORD
   | INNODB_FT_INDEX_TABLE
   | INNODB_FT_INDEX_CACHE
   | INNODB_SYS_TABLESPACES
   | INNODB_METRICS
   | INNODB_SYS_FOREIGN_COLS
   INNODB_CMPMEM
   | INNODB_BUFFER_POOL_STATS
   | INNODB_SYS_COLUMNS
   | INNODB_SYS_FOREIGN
   | INNODB_SYS_TABLESTATS
   +-----
   61 rows in set (0.00 sec)
   -- information_schema 数据库相当于一个数据字典。保存了表的元信息。
   mysql> select * from key_column_usage limit 3\G -- 显示了哪个索引使用了哪个列
   CONSTRAINT_CATALOG: def
             CONSTRAINT_SCHEMA: burn_test
              CONSTRAINT_NAME: PRIMARY
                TABLE_CATALOG: def
                TABLE_SCHEMA: burn_test
                  TABLE_NAME: Orders -- 表名
                 COLUMN_NAME: order_id -- 索引的名称
             ORDINAL_POSITION: 1
   POSITION_IN_UNIQUE_CONSTRAINT: NULL
        REFERENCED_TABLE_SCHEMA: NULL
         REFERENCED_TABLE_NAME: NULL
        REFERENCED_COLUMN_NAME: NULL
   CONSTRAINT_CATALOG: def
             CONSTRAINT_SCHEMA: burn_test
              CONSTRAINT_NAME: product_name
                TABLE_CATALOG: def
                TABLE_SCHEMA: burn_test
                  TABLE_NAME: Orders_MV
                 COLUMN_NAME: product_name
              ORDINAL_POSITION: 1
   POSITION_IN_UNIQUE_CONSTRAINT: NULL
        REFERENCED_TABLE_SCHEMA: NULL
         REFERENCED_TABLE_NAME: NULL
        REFERENCED_COLUMN_NAME: NULL
   CONSTRAINT_CATALOG: def
             CONSTRAINT_SCHEMA: burn_test
              CONSTRAINT_NAME: child_ibfk_1
                TABLE_CATALOG: def
                TABLE_SCHEMA: burn_test
                  TABLE_NAME: child
                 COLUMN_NAME: parent_id
             ORDINAL_POSITION: 1
   POSITION_IN_UNIQUE_CONSTRAINT: 1
       REFERENCED_TABLE_SCHEMA: burn_test
         REFERENCED_TABLE_NAME: parent
        REFERENCED_COLUMN_NAME: id
  3 rows in set (0.04 sec)
   -- 作业:
  -- 1:Cardinality 在那张表里面
  -- 2:线上的索引是否可以优化
六. EXPLAIN (一)
   EXPLAIN 官方文档
  • explain是解释SQL语句的执行计划,即显示该SQL语句怎么执行的
      。使用 explain 的时候 , 也可以使用 desc
  • 5.6 版本支持DML语句进行explain解释
  • 5.6 版本开始支持 JSON格式 的输出
    注意:EXPLAIN查看的是执行计划,做SQL解析,不会去真的执行;且到5.7以后子查询也不会去执行。
   ・参数extended
   mysql> explain extended select * from test_index_2 where b >1 and b < 3\G
   id: 1
    select_type: SIMPLE
         table: test_index_2
     partitions: NULL
          type: ALL
   possible_keys: NULL
          key: NULL
       key_len: NULL
          ref: NULL
          rows: 6
       filtered: 16.67
         Extra: Using where
  1 row in set, 2 warnings (0.00 sec) 有 warnings,这里相当于提供一个信息返回
   mysql> show warnings\G
   Level: Warning
     Code: 1681
```

type: ALL -- 而b和c是不行的,(b, c)不是有序的

Message: 'EXTENDED' is deprecated and will be removed in a future release. -- 即将被弃用

。且当5.6版本后,使用 MySQL Workbench ,可以使用 visual Explain 方式显示详细的图示信息。

Message: /* select#1 */ select `burn_test`.`test_index_2`.`a` AS `a`, `burn_test`.`test_index_2`.`b` AS `b`, `burn_test`.`test_index_2`.`b` < 3))

********* -- 显示真正的执行语句

· 使用 FORMART=JSON 不仅仅是为了格式化输出效果,还有其他有用的显示信息。

Level: Note
Code: 1003

・参数FORMAT

2 rows in set (0.00 sec)

partitions: NULL

key: NULL

possible_keys: NULL

```
mysql> explain format=json select * from test_index_2 where b >1 and b < 3\G</pre>
 EXPLAIN: {
  "query_block": {
   "select_id": 1,
    "cost_info": {
     "query_cost": "2.20" -- 总成本
   },
    "table": {
     "table_name": "test_index_2",
     "access_type": "ALL",
     "rows_examined_per_scan": 6,
     "rows_produced_per_join": 1,
     "filtered": "16.67",
     "cost_info": {
      "read_cost": "2.00",
       "eval_cost": "0.20",
       "prefix_cost": "2.20",
       "data_read_per_join": "16"
     "used_columns": [
      "a",
       "b",
       "c"
     "attached_condition": "((`burn_test`.`test_index_2`.`b` > 1) and (`burn_test`.`test_index_2`.`b` < 3))"
1 row in set, 1 warning (0.00 sec)
```