第四次实验

22375080

杨佳宇轩

Q1

• 范围查询

通过实验结果可以发现对于等值查询,B+树索引的查询速度非常快,但范围查询时和普通查询效果相当,因为即使找到了区域,也需要进行遍历

○ B+树查询



	id	select_type	table	partitions	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	filtered	Extra
•	1	SIMPLE	bdcopy1	(Null)	ALL	index_v	(Null)	(Null)	(Null)	3192192	50.00	Using where

。 普通查询

select * from bdcopy2 where v>10000;



select * from bdcopy1 where v>10000

> OK

> 查询时间: 0.006s

select * from bdcopy2 where v>10000

> OK

> 查询时间: 0.001s

explain select * from bdcopy1 where v>10000

> OK

> 查询时间: 0s

explain select * from bdcopy2 where v>10000

> OK

> 查询时间: 0s

- 等值查询
 - B+树查询





。 普通查询

Select * from bdcopy3 where v=3535353;



Select * from bdcopy1 where v=3535353

> OK

> 查询时间: 0s

Select * from bdcopy3 where v=3535353

> OK

> 查询时间: 6.059s

EXPLAIN Select * from bdcopy1 where v=3535353

> OK

> 查询时间: 0s

EXPLAIN Select * from bdcopy3 where v=3535353

> OK

> 查询时间: 0s

Q2

• 哈希查询速度

Select * from bdcopy1 where v=19997 > OK > 查询时间: 0.012s

Select * from bdcopy3 where v=19997
> OK

> 查询时间: 0.004s

EXPLAIN Select * from bdcopy1 where v=19997

> OK

> 查询时间: 0s

EXPLAIN Select * from bdcopy3 where v=19997

> OK

> 查询时间: 0s

可以发现, 两张表的查询时间基本相同

重新打开 [bdcopy3] 可以看到实际建立的是 B+ 树索引



• 建立memory引擎

CREATE TABLE bdcopy4 (bid int, v bigint, s smallint, INDEX USING
HASH (v)) engine = memory;
insert into bdcopy4 select * from bdtable;
create table bdcopy5 like bdtable;
insert into bdcopy5 select * from bdcopy4;

insert into bdcopy4 select * from bdtable 1114 - The table 'bdcopy4' is full 3.87s

创建时报错,可知由于 Memory 存储引擎将表数据存储在计算机的内存中,而不是存储在磁盘上,由于内存的成本相对较高,通常只有有限的内存可供使用

对比 bdcopy4 和 bdcopy5 的查询速度

```
Select * from bdcopy4 where v=19997
> OK
> 查询时间: 0s

Select * from bdcopy5 where v=19997
> OK
> 查询时间: 0.505s
```

可以发现,没有使用 Hash 索引的 bdcopy5 的查询速度明显低于 bdcopy4 由此可得,哈希查询速度之快

Q3

• 等值查询

范围查询

110001 成功

由此可见,等值查找时,聚簇索引和B+树索引时间差距不大,而在进行范围查找时,由于聚簇索引数据按照物理顺序排放,在聚簇索引的列上进行范围查找时只需要查找少数几个页,使得聚簇索引速度显著大于B+树索引

SQL / User | select * from bdcopy2¶where bid between 10000 and 12000... | 911

```
select * from bdcopy2 where v=54167 and s=3;
select * from bdcopy2 where v=54167;
select * from bdcopy2 where s=3;
EXPLAIN select * from bdcopy2 where v=54167 and s=3;
EXPLAIN select * from bdcopy2 where v=54167;
EXPLAIN select * from bdcopy2 where s=3;
```

名	字段	索引类型	索引方法	注释
▶ index_vs	`v` ASC, `s` ASC	NORMAL	BTREE	

运行结果:

第一个查询:

	id	select_type	table	partitions	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	filtered	Extra
Þ	1	SIMPLE	bdcopy2	(Null)	ref	index_vs	index_vs	12	const,const	1	100.00	(Null)

第二个查询:

	id	select_type	table	partitions	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	filtered	Extra
)	•	1 SIMPLE	bdcopy2	(Null)	ref	index_vs	index_vs	9	const	26	100.00	(Null)

第三个查询:

	id	select_type	table	partitions	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	filtered	Extra
Þ	1	SIMPLE	bdcopy2	(Null)	ALL	(Null)	(Null)	(Null)	(Null)	3192192	10.00	Using where

查询时间:

```
select * from bdcopy2 where v=54167 and s=3
  > OK
  > 查询时间: 0.006s
  select * from bdcopy2 where v=54167
  > OK
  > 查询时间: 0.003s
  select * from bdcopy2 where s=3
  > 查询时间: 0.006s
  EXPLAIN select * from bdcopy2 where v=54167 and s=3
  > OK
  > 查询时间: 0.001s
  EXPLAIN select * from bdcopy2 where v=54167
  > OK
  > 查询时间: 0s
  EXPLAIN select * from bdcopy2 where s=3
  > OK
  > 查询时间: 0s
可以发现,三者运行时间基本相同
```

但只有在两个键都存在或者使用第一个键的时候会使用联合索引

Q5

```
Explain select * from bdcopy1 where bid/2=30000;
Explain select * from bdcopy1 where bid=30000*2;
```

对于第一种查询

id	select_type	table	partitions	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	filtered	Extra
•	1 SIMPLE	bdcopy1	(Null)	ALL	(Null)	(Null)	(Null)	(Null)	3192192	100.00	Using where

对于第二种查询

	id	select_type	table	partitions	type	possible_keys	key	key_len	ref	rows	filtered	Extra
Þ	1	SIMPLE	bdcopy1	(Null)	ref	index_bid	index_bid	5	const	1	100.00	(Null)

可以发现,对于当查询键单独属于一侧的时候可以调用该字段的查询方式,否则为普通索引查询