



链滴

# mysql explain 执行计划

作者: [xiaokedamowang](#)

原文链接: <https://ld246.com/article/1628788667974>

来源网站: 链滴

许可协议: [署名-相同方式共享 4.0 国际 \(CC BY-SA 4.0\)](#)

## mysql explain 执行计划

### 一. 什么是执行计划

<blockquote>

<p>执行计划可以模拟优化器执行 sql, 分析查询语句的性能瓶颈</p>

```
<pre><code class="language-sql highlight-chroma"><span class="highlight-line"><span class="highlight-cl"><span class="highlight-o">#</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-err">在</span><span class="highlight-k">select</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-err">前面加上</span><span class="highlight-err">explain</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-line"><span class="highlight-cl"><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-k">explain</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-k">SELECT</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-line"><span class="highlight-cl"><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-n">u</span><span class="highlight-p"></span><span class="highlight-o">*</span><span class="highlight-p">,</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-line"><span class="highlight-cl"><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-n">r</span><span class="highlight-p"></span><span class="highlight-o">`</span><span class="highlight-n">name</span><span class="highlight-o">`</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-line"><span class="highlight-cl"><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-k">FROM</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-line"><span class="highlight-cl"><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-n">sys_user</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-n">u</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-line"><span class="highlight-cl"><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-k">JOIN</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-n">user_role</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-n">us</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-k">ON</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-n">us</span><span class="highlight-p">.</span><span class="highlight-n">user_id</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-o">=</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-n">u</span><span class="highlight-p">.</span><span class="highlight-n">id</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-line"><span class="highlight-cl"><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-k">JOIN</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-k">role</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-n">r</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-k">ON</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-n">r</span><span class="highlight-p">.</span><span class="highlight-n">id</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-o">=</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-n">us</span><span class="highlight-p">.</span><span class="highlight-n">role_id</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-line"><span class="highlight-cl"><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-k">where</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-n">u</span><span class="highlight-p">.</span><span class="highlight-n">id</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-o">&lt;</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-p">(</span><span class="highlight-k">select</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-k">avg</span><span class="highlight-p">(</span><span class="highlight-n">id</span><span class="highlight-p">)</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-k">from</span><span class="highlight-w"> </span><span class="highlight-n">sys_u</span><span class="highlight-p">)</span><span class="highlight-w"> </span></code></pre>
```

```
</span></span></span></code></pre>
<p></p>
</blockquote>
<h3 id="二--id-不重要-">二. id(不重要)</h3>
<blockquote>
<p>id 是执行 sql 的顺序, 越大越早执行, id 相同, 从上往下执行, id 为 Null 最后执行</p>
</blockquote>
<h3 id="三--select-type-不重要-">三. select type(不重要)</h3>
<blockquote>
<p>select type 表示是简单还是复杂的查询。 </p>
<ol>
<li>simple: 简单查询。 查询不包含子查询和 union</li>
<li>primary: 复杂查询中最外层的 select</li>
<li>subquery: 包含在 select 中的子查询 (不在 from 子句中) </li>
<li>derived: 包含在 from 子句中的子查询。 MySQL 会将结果存放在一个临时表中, 也称为派生表</li>
<li>union: 在 union 关键字随后的 select。 </li>
</ol>
</blockquote>
<h3 id="四--table">四. table</h3>
<blockquote>
<p>使用了哪个表, 有时不是真实的表名, 可能是临时表</p>
</blockquote>
<h3 id="五--type-重要-">五. type(重要)</h3>
<blockquote>
<p>常用的类型有: <strong>ALL、 index、 range、 index_merge 、 ref、 eq_ref、 const、 system、 NULL (从左到右, 性能从差到好) </strong> </p>
<p>一般要达到 range 及以上</p>
<ol>
<li>ALL 全表扫描</li>
<li>index 覆盖索引,扫描了全部的索引 并且 select 查询的字段, 在索引里面就可以找到</li>
<li>range 范围查找 &gt;, &lt;, in, between</li>
<li>index_merge 使用了索引合并优化 就是 where 条件 or 的字段都是索引</li>
<li>ref 非唯一索引扫描</li>
<li>eq_ref 唯一索引扫描</li>
<li>const 常量 where 条件指定了写死的值, 并且走了唯一索引或主键</li>
<li>system 表里只有一条记录, 并且是 const 级别, 是 const 的特例</li>
<li>NULL 执行阶段不用再访问表</li>
</ol>
</blockquote>
<h3 id="六--possible-keys-不重要-">六. possible_keys(不重要)</h3>
<blockquote>
<p>查询可能用到的列, 但并不一定用到</p>
</blockquote>
<h3 id="七--key-重要-">七. key(重要)</h3>
<blockquote>
<p>实际真正用到的索引, 如果为 NULL, 表示没有用到索引</p>
</blockquote>
<h3 id="八--key-len-或许重要-">八. key_len(或许重要)</h3>
<blockquote>
<p>使用的索引长度, 可以根据长度算出组合索引用了哪些列</p>
<p>规则如下:</p>

```

<ol>

- <li>

<p>允许为空 长度 1</p>

- </li>
- <li>

<p>字符串 UTF8 每个字符长度为 3 UTF8MB4 每个字符 4 字节</p>

- <ul>
- <li>

<p>char</p>

<blockquote>

<p>UTF8MB4 编码的 char(20) 允许为 NULL 长度位:  $20 * 4 + 1 = 81$ </p>

</blockquote>

- </li>
- <li>

<p>varchar</p>

<blockquote>

<p>字符串保存长度再加 2</p>

<p>UTF8MB4 编码的 varchar(20), 允许为 NULL 长度位:  $20 * 4 + 2 + 1 = 83$ </p>

</blockquote>

- </li>

- </ul>
- </li>
- <li>

<p>数字</p>

- <ul>
- <li>tinyint: 1 字节</li>
- <li>smallint: 2 字节</li>
- <li>int: 4 字节</li>
- <li>bigint: 8 字节</li>

- </ul>
- </li>
- <li>

<p>时间</p>

- <ul>
- <li>date: 3 字节</li>
- <li>timestamp: 4 字节</li>
- <li>datetime: 8 字节</li>

- </ul>
- </li>

</ol>

</blockquote>

<h5 id="索引最大长度是768字节-当字符串过长时--会截取前半段">索引最大长度是 768 字节, 当字符串过长时, 会截取前半段</h5>

<h3 id="九--ref-不重要-">九. ref(不重要)</h3>

<p>一般为表关联的列</p>

<h3 id="十--rows-不重要-">十. rows(不重要)</h3>

<p>估算的结果集行数</p>

<h3 id="十一--Extra-比较重要-">十一. Extra(比较重要)</h3>

- <ul>
- <li>Using index: 使用覆盖索引</li>
- <li>Using index condition: 查询的列不完全被索引覆盖 <strong>(索引下推)</strong></li>
- <li>Using where: 在查找使用索引的情况下, 需要回表去查询所需的数据</li>
- <li>using index & using where: 查找使用了索引, 并且需要的数据都在索引列中能找到, 所以需要回表查询数据</li>

- <li>Using temporary: mysql 需要创建一张临时表来处理查询 出现这种情况一般要进行优化, 常见排序或分组查询</li>
  - <li>Using filesort: 无法使用索引排序, 将使用外部排序, 数据较小时从内存排序, 否则需要在磁盘完排序。 </li>
  - <li>select tables optimized away: 使用聚合函数来处理索引的某个字段</li>
  - <li>Using index for group-by: 使用 group by 或 distinct 时, 分组的字段在索引中</li>
  - <li>Using join buffer: 表连接没有使用索引, 使用连接缓冲区来存储中间结果</li>
  - <li>Distinct: 优化了 distinct</li>
- </ul>