

<http://www.cnblogs.com/rollenholt/p/3776923.html>

MySQL的语句一共分为11步，如下图所标注的那样，最先执行的总是FROM操作，最后执行的是LIMIT操作。其中每一个操作都会产生一张虚拟的表，这个虚拟的表作为一个处理的输入，只是这些虚拟的表对用户来说是透明的，但是只有最后一个虚拟的表才会被作为结果返回。如果没有在语句中指定某一个子句，那么将会跳过相应的步骤。

```
(8) SELECT (9) DISTINCT<select_list>
(1) FROM <left_table>
(3) <join_type>JOIN<right_table>
(2)      ON<join_condition>
(4) WHERE<where_condition>
(5) GROUP BY<group_by_list>
(6) WITH {CUBE|ROLLUP}
(7) HAVING<having_condition>
(10) ORDER BY<order_by_list>
(11) LIMIT <limit_number>
```

## 下面我们来具体分析一下查询处理的每一个阶段

1. **FORM**: 对FROM的左边的表和右边的表计算笛卡尔积。产生虚表VT1
2. **ON**: 对虚表VT1进行ON筛选，只有那些符合<join-condition>的行才会被记录在虚表VT2中。
3. **JOIN**: 如果指定了OUTER JOIN（比如left join、right join），那么保留表中未匹配的行就会作为外部行添加到虚拟表VT2中，产生虚拟表VT3, 如果from子句中包含两个以上的表的话，那么就会对上一个join连接产生的结果VT3和下一个表重复执行步骤1~3这三个步骤，一直处理完所有的表为止。
4. **WHERE**: 对虚拟表VT3进行WHERE条件过滤。只有符合<where-condition>的记录才会被插入到虚拟表VT4中。
5. **GROUP BY**: 根据group by子句中的列，对VT4中的记录进行分组操作，产生VT5。
6. **CUBE | ROLLUP**: 对表VT5进行cube或者rollup操作，产生表VT6。
7. **HAVING**: 对虚拟表VT6应用having过滤，只有符合<having-condition>的记录才会被插入到虚拟表VT7中。
8. **SELECT**: 执行select操作，选择指定的列，插入到虚拟表VT8中。
9. **DISTINCT**: 对VT8中的记录进行去重。产生虚拟表VT9。

**10. ORDER BY:** 将虚拟表VT9中的记录按照<order\_by\_list>进行排序操作，产生虚拟表VT10.

**11. LIMIT:** 取出指定行的记录，产生虚拟表VT11, 并将结果返回。