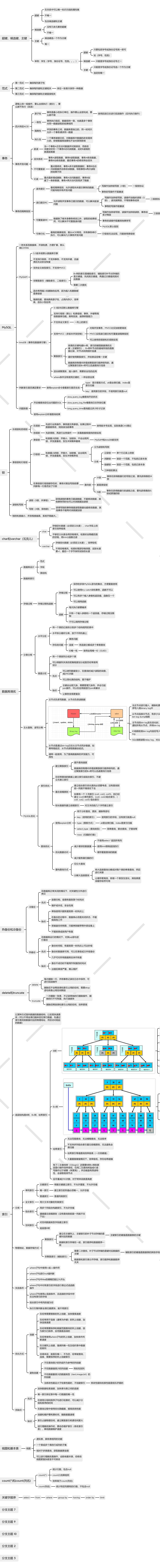


数据库



- 子 (继承节点), $l[i+1][2][m]$ 4分8树, 孩子数2(4), 元素数3(3)
- 子节点位于同一层。子节点距离为null
- 搜索策略等价于在所有关键字中做一次二次查找
- 无法进行数据行, 无法进行范围查询, 所以提出B+树
- B+树非叶子节点没有指向某个关键字信息的指针, 一次遍历内存的查找更多步, 减少IO操作
- 叶子节点中包含了所有的关键字信息, 子节点根据关键字从小到大排序
- 父节点中仅含有其孩子节点中最小 (最大) 关键字
- B+树读写磁盘代价更低, 磁盘访问效率更高, 查询效率更高 (从根节点到叶子节点)