自从有了IP数据库这种东西，QQ外挂的显示IP功能也随之而生，本人见识颇窄，是否还有其他应用不得而知，不过，IP数据库确实是个不错的东西。如今网络上最流行的IP数据库我想应该是纯真版的（说错了也不要扁我），迄今为止其IP记录条数已经接近30000，对于有些IP甚至能精确到楼层，不亦快哉。2004年4、5月间，正逢LumaQQ破土动工，为了加上这个人人都喜欢，但是好像人人都不知道为什么喜欢的显IP功能，我也采用了纯真版IP数据库，它的优点是记录多，查询速度快，它只用一个文件QQWry.dat就包含了所有记录，方便嵌入到其他程序中，也方便升级。

**基本结构**

QQWry.dat文件在结构上分为3块：文件头，记录区，索引区。一般我们要查找IP时，先在索引区查找记录偏移，然后再到记录区读出信息。由于记录区的记录是不定长的，所以直接在记录区中搜索是不可能的。由于记录数比较多，如果我们遍历索引区也会是有点慢的，一般来说，我们可以用二分查找法搜索索引区，其速度比遍历索引区快若干数量级。图1是QQWry.dat的文件结构图。

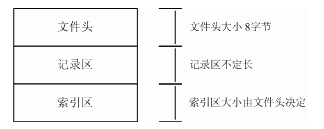


图1. QQWry.dat文件结构

要注意的是，QQWry.dat里面全部采用了little-endian字节序

**一. 了解文件头**

QQWry.dat的文件头只有8个字节，其结构非常简单，首四个字节是第一条索引的绝对偏移，后四个字节是最后一条索引的绝对偏移。

**二. 了解记录区**

每条IP记录都由国家和地区名组成，国家地区在这里并不是太确切，因为可能会查出来“清华大学计算机系”之类的，这里清华大学就成了国家名了，所以这个国家地区名和IP数据库制作的时候有关系。所以记录的格式有点像QName，有一个全局部分和局部部分组成，我们这里还是沿用国家名和地区名的说法。

于是我们想象着一条记录的格式应该是: [IP地址][国家名][地区名]，当然，这个没有什么问题，但是这只是最简单的情况。很显然，国家名和地区名可能会有很多的重复，如果每条记录都保存一个完整的名称拷贝是非常不理想的，所以我们就需要重定向以节省空间。所以为了得到一个国家名或者地区名，我们就有了两个可能：第一就是直接的字符串表示的国家名，第二就是一个4字节的结构，第一个字节表明了重定向的模式，后面3个字节是国家名或者地区名的实际偏移位置。对于国家名来说，情况还可能更复杂些，因为这样的重定向最多可能有两次。

那么什么是重定向模式？根据上面所说，一条记录的格式是[IP地址][国家记录][地区记录]，如果国家记录是重定向的话，那么地区记录是有可能没有的，于是就有了两种情况，我管他叫做模式1和模式2。我们对这些格式的情况举图说明：

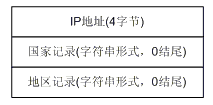


图2. IP记录的最简单形式

图2表示了最简单的IP记录格式，我想没有什么可以解释的

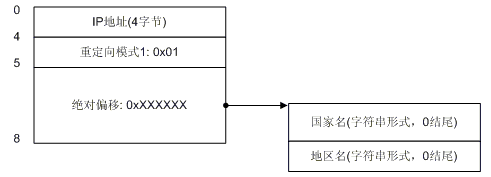


图3. 重定向模式1

图3演示了重定向模式1的情况。我们看到在模式1的情况下，地区记录也跟着国家记录走了，在IP地址之后只剩下了国家记录的4字节，后面3个字节构成了一个指针，指向了实际的国家名，然后又跟着地址名。模式1的标识字节是0x01。

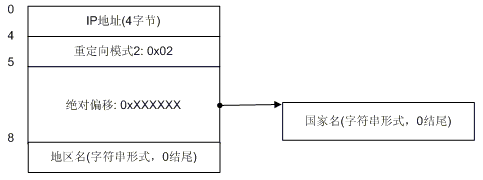


图4. 重定向模式2

图4演示了重定向模式2的情况。我们看到了在模式2的情况下（其标识字节是0x02），地区记录没有跟着国家记录走，因此在国家记录之后4个字节之后还是有地区记录。我想你已经明白了模式1和模式2的区别，即：模式1的国家记录后面不会再有地区记录，模式2的国家记录后会有地区记录。下面我们来看一下更复杂的情况。

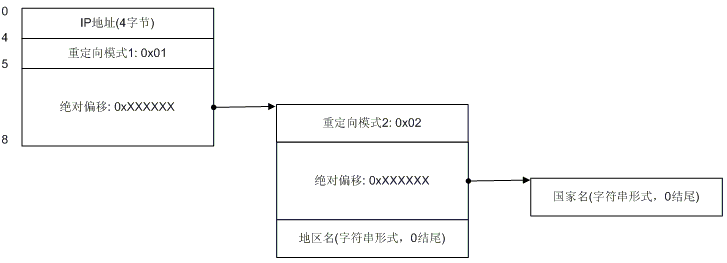


图5. 混和情况1

图5演示了当国家记录为模式1的时候可能出现的更复杂情况，在这种情况下，重定向指向的位置仍然是个重定向，不过第二次重定向为模式2。大家不用担心，没有模式3了，这个重定向也最多只有两次，并且如果发生了第二次重定向，则其一定为模式2，而且这种情况只会发生在国家记录上，对于地区记录，模式1和模式2是一样的，地区记录也不会发生2次重定向。不过，这个图还可以更复杂，如图7：

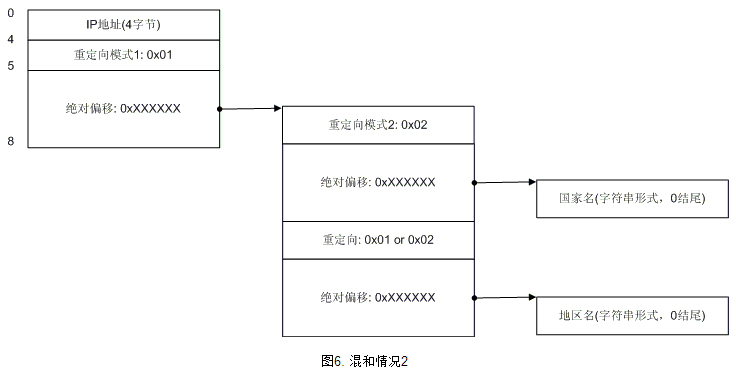


图6. 混和情况2

图6是模式1下最复杂的混和情况，不过我想应该也很好理解，只不过地区记录也来重定向而已，有一点我要提醒你，如果重定向的地址是0，则表示未知的地区名。

所以我们总结如下：一条IP记录由[IP地址][国家记录][地区记录]组成，对于国家记录，可以有三种表示方式：字符串形式，重定向模式1和重定向模式2。对于地区记录，可以有两种表示方式：字符串形式和重定向，另外有一条规则：重定向模式1的国家记录后不能跟地区记录。按照这个总结，在这些方式中合理组合，就构成了IP记录的所有可能情况。

**设计的理由**

在我们继续去了解索引区的结构之前，我们先来了解一下为何记录区的结构要如此设计。我想你可能想到了答案：字符串重用。没错，在这种结构下，对于一个国家名和地区名，我只需要保存其一次就可以了。我们举例说明，为了表示方便，我们用小写字母代表IP记录，C表示国家名，A表示地区名：

1. 有两条记录a(C1, A1), b(C2, A2)，如果C1 = C2, A1 = A2，那么我们就可以使用图3显示的结构来实现重用
2. 有三条记录a(C1, A1), b(C2, A2), c(C3, A3)，如果C1 = C2, A2 = A3，现在我们想存储记录b，那么我们可以用图6的结构来实现重用
3. 有两条记录a(C1, A1), b(C2, A2)，如果C1 = C2，现在我们想存储记录b，那么我们可以采用模式2表示C2，用字符串表示A2

你可以举出更多的情况，你也会发现在这种结构下，不同的字符串只需要存储一次。

### 了解索引区

在"了解文件头"部分，我们说明了文件头实际上是两个指针，分别指向了第一条索引和最后一条索引的绝对偏移。如图8所示：

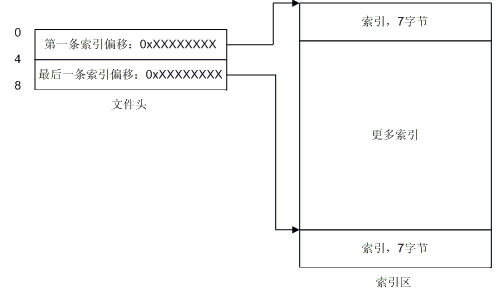


图8. 文件头指向索引区图示