节点保存的信息表：

本地链路信息：本地链路信息表存储了该节点和邻居节点的链路信息

L\_local\_iface\_addr L\_neighbor\_iface\_addr L\_SYM\_time L\_ASYM\_time L\_time

L local iface addr：本地节点的接口地址。

L neighbor iface addr：邻节点的接口地址。

L SYM TIME ：直到此时刻前，链路被认为是对称的。

L ASYM TIME：直到此时刻前，链路被认为是单向的。

L time：链路维护时刻，链路在该时刻失效，必须被删除，当L SYM TIME 和 L ASYM TIME都过期，链路被声明为丢失。（大概就是节点AB之间没有互发hello消息进行验证，链路就会被认定为不存在吧，因为hello是发给所有邻居节点的）

两跳邻居表：描述邻居节点与对称两跳邻节点间的对称链路。

N\_neighbor\_main\_addr N\_2\_hop\_addr N\_time

N neighbor main addr ：表示邻节点的地址。

N 2hop addr ：表示与 N neighbor main addr有对称链路的两跳邻节 点的地址。

N time：表示表项到期必须被移除的时间。

MPR Selector 表:只有在MPR节点中才会存在ms表，因为ms节点是选择其成为mpr节点的节点吖

节点为判断转发哪些控制消息，需要维护关于其MPR Selector的信息。

根据 接收到的HELLO分组，节点就可以构造自己的MPR Selector表。

1.MPR节点是如何确定自己成为MPR节点的

MS main addr ：MPR Selector节点的地址。

MS time：该MPR Selector集表项的保持时间，当MPR Selector 集过期时 要及时删除。

TC 分组重复记录表

MPR节点广播和转发TC 分组，在这个过程中，一个节点可能会多次收到同 一个TC 分组，为了避免重新处理已经收到并处理过的TC 分组，每个节点维护 一个TC 分组重复记录表，

D\_addr D\_seq\_num D\_retransmitted D\_iface\_list D\_time

D addr：最初发送该分组的节点的地址.

D seq num：TC 分组的序列号，用于区分新旧TC 分组。

D retransmitted ：为一个布尔值，用来表示此消息是否被重传过。

D iface list：这个消息被接收的接口地址列表。

D time：该表项的保持时间，表项到期时必须被删除。

节点接收到TC 分组后，首先检测其分组重复记录表，判断此前是否已收到 过相同分组。如果发现了相关条目，就丢弃该分组。

拓扑表

网络中每一个节点都维护一张拓扑表，表中记录了从TC 分组获得的网络拓 扑信息。节点根据这一信息计算路由表。节点将网络中其他节点的多点中继的信息作为拓扑表项 记录在拓扑表中

T\_dest\_addr T\_last\_addr T\_seq T\_time

T dest：MPR选择节点的地址，表示该节点已经选择节点T last作为其 MPR。

T last：被 \_T dest选为MPR的节点的地址。

T seq：表示 \_T last已经发布了它保存的序列号为 \_T seq的MPR Selector 集合的控制信息。

T time：表项的保持时间，过期后就失效，必须被删除。

路由表

网络中每个节点维护一个路由表，表中保存了节点到网路中所有可达目的节 点的路由，对于路由已知的网络中的每一个目的地，表项被存储在路由表中，所 有路由未到达或部分已知的表项不被记录在表中

R\_dest\_addr R\_next\_addr R\_dist R\_iface\_addr

R dest addr ：路由目的节点地址。

R next addr：路由的下一跳节点地址。

R dist：本节点到目的节点的距离。

R iface addr ：表示下一跳节点通过本地接口 R iface addr 到达