童话版OF协议介绍.PDF转换可能丢失图片或格式,建议阅读原文

https://www.100test.com/kao_ti2020/267/2021_2022__E7_AB_A5_ E8 AF 9D E7 89 88O c101 267012.htm 可以把整个网络(一 个自治系统AS)看成一个王国,这个王国可以分成几个 区(area),现在我们来看看区域内的某一个人(你所在的机 器root)是怎样得到一张世界地图(routing table)的。首先,你 得跟你周围的人(同一网段如129.102)建立基本联系。你大 叫一声"我在这!"(发HELLO报文),于是,周围的人知道你 的存在,他们也会大叫,这样你知道周围大概有哪些人,你 与他们之间建立了邻居(neighbor)关系,当然,他们之间也有 邻居关系。 在你们这一群人中,最有威望(Priority优先级)的 人会被推荐为首领(Designated Router) 首领与你之间是上下 级关系(adjacency邻接),它会与你建立单线联系,而不许你 与其它邻居有过多交往,他会说:"那样做的话,街上太挤 了"。你只好通过首领来知道更多的消息了,首先,你们互 通消息,他告诉你他知道的所有地图的地名,你也会告诉他 你现知道的地名,当然上也许只有你一个点。(Database Deion数据库描述报文) 你发现地名表中有你缺少的或比你新 的东西,你会问他要一份更详细的资料,他发现你的地名表 中有他需要的东西,他也会向你索求新资料。(Link State Request连接状态请求报文) 当然,你们毫不犹豫地将一份详 细资料发送给对方。(Link State Update连 接状态升级报文) 收 到地图后,互相致谢表示收到了。(Link State Ack连接状态响 应报文) 现在, 你已经尽你所能得到一份地图(Link State DataBase连接状态数据库) , 你去查找地图把到所有地方的

路挑一条最近(shortest path最短路)的,记为一张表格 (routing table路由表),当然以后查这份表格就知道到目的 地的一条最近的路了。地图也要收好,万一表格上的某条路 不通了可以通过图去找一条新的路。 其实跟你有联系的,只 是周围一群人,外面的消息要通过首领来知道。因为你的地 图是跟首领的一致,我们假设你是首领,你要去画一份世界 地图. 你命令所有手下向你通报消息, 你可以知道你这一群人 的任何一点点小动静(event事件)。你手下还会有同时属于 两群人的家伙(同一区内两网段),他会告诉你另一群人的 地图,当然也会把你们这一群人的地图泄露,(不过,无所谓 啦)。这样,整个区的地图你知道了(对于不知道的那也没办 法,我们尽力了)。通过不停地交换地图,现在,整个区的 人都有同样的地图了,住在区边境上 的人义不容辞地把这个 区的地图(精确到每一群人)发送到别的区,把别的区信息 发送进来。国王会把这些边境的人命名为骨干(backbone area)。通过骨干人士 的不懈努力,现在,整个国家的地图你都 了解得一清二楚了。 有些人"里通外国"(AS Boundary Router自治系统边界路由器),他们知道一些"出国"(AS External route自治系统外部路由)的路, 当然他们会把这些秘 密公之与众(import 引入),通过信息的传递,现在,你已 经有一张完整的"世界地图"了。 OSPF是这样标记最短的 路的:对于某个目的地,首先,考虑是否有同一区内部到目 的地的路(intra area区域内),如果有,则在其中取一条离你 最近的(花费最小),写进你的表格中,这个目的地可能是到 本群体某个人也可能是到其他群体的,对于经过其他区域的 路由,你会不予考虑,跟自己人(同区域)打交道总比与外

人(其他区域)打交道好;如果没有本区的路,你只好通过别的区域了(区域间),你只要在地图上找最近的就是了;如果你发现目的地在国外,你也只能先把它标记到你的表格上,期待什么时候王国扩张到那,你就可以把它标记到国内地图上了。OSPF就是这样,给你一份"世界地图",并且在上面标记了最短的路,如此而已罢了。100Test下载频道开通,各类考试题目直接下载。详细请访问www.100test.com