# 计算机网络实验报告-12

阮星程 2015K8009929047

#### 一、 实验题目

网络路由实验二。

## 二、 实验内容

理解 OSPF 协议构建路由表的原理,完成构建的第二步——利用 Dijkstra 算法计算最短路径,基于实验—构建的完整链路数据库,得到完整的路由表。

#### 三、 实验过程

本次实验的主要代码在程序  $mospf_daemon.c$  中,主要构架了一个新的函数, $generate_rt()$ ,函数的作用是根据已有的链路数据库,构建出新的路由表,由于路由表条目在设计时没有超时的记录结构,一种做法是额外建立另一种表,与路由表同步维护,负责记录对应路由表项的存在时间;另一种是每次调用函数的时候不在意已经生成了的路由条目,直接重新生成。但第一种存在问题,不论这个新的数据结构效率怎样,在我们试图去添加路由条目的时候,为了决定这个路由条目是否在路由表中已有,这就要带来  $O(n^2)$ 的计算量,有些浪费,不如直接添加来的方便,所以选择了第二种做法。

Dijkstra 算法本身很简洁,在构建时也没有遇到什么问题,比较麻烦的反倒是构建起最初的距离条目以及邻接矩阵。由于本身数据结构的影响,在不考虑偷懒直接 memcopy 然后强行把原有的某些字段做其它用处的情况下,搬运与收集数据确实成了一个繁杂的工作,而且在链表数据结构的影响下,复杂度也是节节高升,让人总算是理解到了数据结构的重要性。

至于代码方面,这次我觉得没有太多需要展示的部分,毕竟只是按照 Dijkstra 算法逐步实现罢了,值得一提的是在 rtable 中增加了一个锁,避免了在发包时出现程序进入无限循环的情况。按道理来说这里没有死锁可以构成,找了一下之后还是没有注意到什么特殊的地方。在 rtable 中增加锁后,各程序就能正常有序地运行了。

接下来还是按照常规把写的核心代码放上来,加以简单的解释。

```
dist = (struct dist_entry * )malloc((rnum + 1)*sizeof(struct dist_entry));
struct dist entry * tmp = dist;
u32 graph[rnum][rnum];
memset(graph, 0, rnum*rnum*sizeof(u32));
//fprintf(stdout, "phase init router dist list\n");
//init router dist list
list for each entry(db, &mospf db, list){
    tmp->rid = db->rid;
    tmp->visited = 0;
    tmp->dist = MAX DIST;
    tmp->gw = BAD GW;
    if(tmp->rid == instance->router id){
        //fprintf(stdout, "phase init router dist list if\n");
        tmp->dist = 0;
        tmp->visited = 1;
        tmp->gw = 0;
    }
    else{
        //fprintf(stdout,"phase init router dist list else\n");
        for(i = 0; i < self db->nadv; i++){
            if(tmp->rid == self db->array[i].rid) {
                tmp->dist = 1;
                tmp->gw = tmp->rid;
                break;
            }
        }
    tmp++;
```

为了方便 Dijkstra 算法的实现,我新增加了一个数据结构

```
struct dist_entry{
    u32 rid;
    u32 dist;
    int visited;
    u32 gw;
};
```

在这里对这个距离条目进行初始化,gw 项负责记录到达这个节点所要通过的网关。从上图中可知,对于远处的节点,初始化 rid,visited 置 0,dist 置为最大距离,gw 先置为 BAD\_GW,对于源节点,dist 置 0,visited 置 1,gw 置 0。对于源节点的邻居节点,gw 置为他们自身,距离置 1,作为初始化条件,方便我们在之后的循环中扩散各自对应的 gw。

```
list for each entry(db, &mospf db, list){
     lsa = db->array;
     for (i = 0; i < db->nadv; i++) {
         j = 0;
         list_for_each_entry(db1, &mospf db, list){
             if(lsa[i].rid == db1->rid) {
                 break;
             3
             else
                 j++;
         graph[k][j] = 1;
     }
    k++;
初始化邻接矩阵。
 //fprintf(stdout,"phase main loop\n");
 //main loop of dijkstra algorithm
 for(i = 0; i < rnum - 1; i++){
     min dist = MAX DIST;
     min_j = 0;
     //find closest unvisited router
     for (j = 0; j < rnum; j++) {
         //if not visited
         if(dist[j].visited == 0){
             if(dist[j].dist < min dist){</pre>
                 min dist = dist[j].dist;
                 min j = j;
             }
         }
     dist[min_j].visited = 1;
     //change the distance of min j's neighbours
     for(j = 0; j < rnum; j++){
         if(graph[min j][j] && dist[j].visited == 0 && graph[min j][j] + dist[min j].dist
             dist[j].dist = graph[min j][j] + dist[min j].dist;
             dist[j].gw = (dist[min_j].gw) ? dist[min_j].gw: dist[min_j].rid;
     }
```

Dijkstra 算法的核心循环,构建起了到各路由器的最短路径。

//fprintf(stdout,"phase init graph\n");

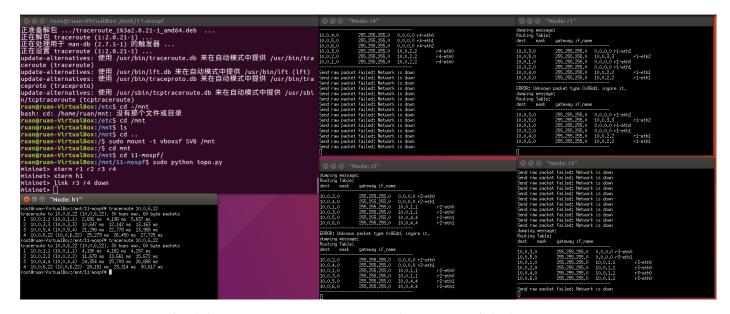
k = 0;

//init graph(containing edges and distances between neighbours)

```
//fprintf(stdout,"phase transfer\n");
rt_entry_t * rt;
j = 0;
int found = 0;
list for each entry(db, &mospf db, list){
    for (i = 0; i < db->nadv; i++) {
        found = 0;
        list_for_each_entry(rt, &rtable, list){
            if(db->array[i].subnet == rt->dest ){
                found = 1;
                if(rt->dist > dist[j].dist){
                    rt->dist = dist[j].dist;
                    rt->gw = dist[j].gw;
                    rt->iface = (dist[j].gw) ? gw_to_iface(dist[j].gw) : subnet_to_iface(db->
                    if(!rt->iface) {
                        log(WARNING, "gw to iface miss, within transfer found loop");
                    rt->mask = rt->iface->mask;
                    break;
                //log(DEBUG, "found and not exchange, ip "IP FMT" gw "IP FMT" %d", HOST IP FMT S
                break;
        if(!found){
            //log(DEBUG, "not found, ip "IP_FMT" gw "IP_FMT" %d", HOST_IP_FMT_STR(db->array[i].s
            if(!gw to iface(dist[j].gw)){
                if(dist[j].gw != 0) {
                    log(WARNING, "gw to iface miss, within transfer not fdound loop, gw:"IP FM
                    continue;
                rt = new_rt_entry(db->array[i].subnet, db->array[i].mask, 0, subnet_to_iface(
                add rt entry(rt);
                continue;
            rt = new rt entry(db->array[i].subnet, ((dist[j].gw) ? gw to iface(dist[j].gw) :
            add_rt_entry(rt);
            rt->dist = dist[j].dist;
    }
```

最后再将路径转化为对应的路由表条目。

## 四、 实验结果



可见上图,traceroute 在删除路径前后得到了对应的正确路径,右边各个路由器的路由表项也正确,达成实验目的。

#### 五、 实验总结

本次实验的核心 Dijkstra 算法很简单,但当你真正想要把它运用到对应的情境时,需要考虑的东西确实不少,要怎么把原有的东西转换成适合的数据结构,得到最短路径后要怎样得到我们想要的路由表,这些都不比核心的已有算法要麻烦不少,实验的时长也算是十分出人意料,居然用了一整天。其中三分之一的时间在考虑如何构建和协调数据结构,三分之一的时间在书写代码,三分之一的时间在调试,调试的话虽然只是一个很简单的问题,当第二次再看代码的时候,仔细读了三分钟,便发现了问题所在,可以说 DEBUG 这事,确实急不得,得静下心来弄,不过令人庆幸的是bug 越来越少了,初次完成的代码便已经有了相应的质量,希望在之后这点能继续发扬光大。