

计算机网络研讨课实验报告

冯吕 2015K8009929049

2018 年 6 月 1 日

实验题目

网络路由实验二

实验内容

在本次实验中，需要基于上一次实验生成一致性链路数据库基础上，计算路由器表项。计算路由器表项时，使用 *Dijkstra* 算法。

实验流程

在计算路由器表项时，分如下三步进行：

- 将上一实验得到的一致状态链路数据库抽象成拓扑图；
- 利用生成的拓扑图通过 *Dijkstra* 算法计算最短路径；
- 根据最短路径生成路由表项；

构建拓扑图

构建网络拓扑图时，使用一个二维数组存储边，使用一个一维数组存储节点。

构建网络拓扑图的函数为：*caculate_graph*

```
1 static int caculate_graph() {
2     int node_num = 0;
3     int x, y;
4     mospf_db_entry_t *db_pos, *db_q;
5     init_Graph();
6     Node[node_num++] = instance->router_id;
7     if (list_empty(&mospf_db)) {
8         printf("Emmty Database.\n");
9         return node_num;
10    }
11    list_for_each_entry_safe(db_pos, db_q, &mospf_db, list) {
12        Node[node_num++] = db_pos->rid;
13    }
14    list_for_each_entry_safe(db_pos, db_q, &mospf_db, list) {
```

```

15         for(int i = 0; i != db_pos->nadv; ++i){
16             x = get_Node(db_pos->array[i].rid , node_num);
17             y = get_Node(db_pos->rid , node_num);
18             Graph[x][y] = Graph[y][x] = 1;
19         }
20     }
21     return node_num;
22 }

```

在构建拓扑图时，首先遍历数据库获取所有节点，然后遍历数据库的每一个 *entry* 中的每一个 *array*，查找节点，构建边。

计算最短路径

构建好拓扑图之后，即可利用 *Dijkstra* 算法计算最短路径。

计算最短路径的函数为 *Dijkstra*:

```

1 static void Dijkstra(int Node_num){
2     for (int i = 0; i < Node_num; ++i){
3         Visited[i] = 0;
4         Dist[i] = Graph[0][i];
5         if (Dist[i] == MAX_INT || !Dist[i])
6             Prev[i] = -1;
7         else
8             Prev[i] = 0;
9     }
10
11     Dist[0] = 0;
12     Visited[0] = 1;
13     int u = 0;
14
15     for (int i = 0; i != Node_num - 1; ++i){
16         u = Min_dist(Node_num);
17         Visited[u] = 1;
18         for(int v = 0; v != Node_num; ++v){
19             if (Visited[v] == 0 &&
20                 Graph[u][v] > 0 &&
21                 Dist[u] != MAX_INT &&
22                 Dist[u] + Graph[u][v] < Dist[v]){
23                 Dist[v] = Dist[u] + Graph[u][v];
24                 Prev[v] = u;
25             }
26         }
27     }
28 }

```

生成路由器表项

之后，利用计算好的最短路径来生成路由器表项目。

生成路由器表项的线程为 *caculate_rtable_thread*，其为整个生成路由器表项的线程，其中调用了上面的两个函数。

```

1 void *caculate_rtable_thread(void *param){
2     while(1){
3         sleep(10);
4         pthread_mutex_lock(&mospf_lock);
5         int Node_num = caculate_graph();
6         Dijkstra(Node_num);
7         u32 Dist_rank[Node_num];
8         for(int i = 0; i != Node_num; ++i)
9             Dist_rank[i] = i;
10        for (int i = 0; i != Node_num - 1; ++i)
11            for (int j = 0; i != Node_num - i - 1; ++j){
12                if (Dist[j] > Dist[j+1]){
13                    swap(&Dist_rank[j], &Dist_rank[j+1]);
14                    swap(&Dist[j], &Dist[j+1]);
15                }
16            }
17        mospf_db_entry_t *db_pos, *db_q;
18        u32 gw, dest;
19        int hop = -1;
20        iface_info_t **iface_addr = NULL;
21        for (int i = 0; i != Node_num; ++i){
22            if(Prev[Dist_rank[i]] != -1 && !list_empty(&mospf_db)){
23                list_for_each_entry_safe(db_pos, db_q, &mospf_db, list){
24                    for (int j = 0; j != db_pos->nadv; ++j){
25                        if (!is_in_rtable(db_pos->array[j].subnet)){
26                            dest = db_pos->array[j].subnet;
27                            hop = get_Node(db_pos->rid, Node_num);
28                            while (Prev[hop])
29                                hop = Prev[hop];
30                            get_iface_and_gw(Node[hop], iface_addr, &gw);
31                            add_rt_entry(new_rt_entry(dest,
32                                (*iface_addr)->mask, gw, *iface_addr));
33                        }
34                    }
35                }
36            }
37        }
38        printf("====RTable====\n");
39        print_rtable();
40        pthread_mutex_unlock(&mospf_lock);

```

```

41     }
42 }

```

根据最短路径生成路由器表项时，按照路径长度从小到大依次遍历每个节点，对于节点端口对应的每个网络，如果该网络对应的路由未被计算过，查找从源节点到该节点的下一跳节点，确定下一跳网关地址、源节点的转发端口。

数据库老化

此外，还有一个线程进行数据库的老化，在 *mospf_db_entry_t* 结构中增加一项 *add_time* 记录表项的添加时间，如果添加时间超过 35，则将其从数据库中清除：

```

1 void *checking_database_thread(void *param){
2     time_t now;
3     rt_entry_t *rt_pos, *rt_q;
4     mospf_db_entry_t *db_pos, *db_q;
5     while(1){
6         sleep(1);
7         pthread_mutex_lock(&mospf_lock);
8         if (!list_empty(&mospf_db)){
9             now = time(NULL);
10            list_for_each_entry_safe(db_pos, db_q,
11                                    &mospf_db, list){
12                if (now - db_pos->add_time >= 35){
13                    list_for_each_entry_safe(rt_pos,
14                                            rt_q, &rtable, list){
15                        if (rt_pos->gw != 0)
16                            remove_rt_entry(rt_pos);
17                    }
18                    list_delete_entry(&db_pos->list);
19                    free(db_pos);
20                }
21            }
22        }
23        pthread_mutex_unlock(&mospf_lock);
24    }
25    return NULL;
26 }

```

实验结果

运行实验，在路由器节点运行 *mospfd*，一段时间后，能够生成路由器表项，在 *h1* 上进行 *traceroute* 能够到达 *h2*：

```
21:33 root@segmentfault:12-mospf-2 $ traceroute 10.0.6.22
traceroute to 10.0.6.22 (10.0.6.22), 30 hops max, 60 byte packets
 1  _gateway (10.0.1.1)  22.488 ms  22.324 ms  22.257 ms
 2  10.0.2.2 (10.0.2.2)  22.213 ms  22.149 ms  24.452 ms
 3  10.0.4.4 (10.0.4.4)  34.977 ms  55.602 ms  81.895 ms
 4  10.0.6.22 (10.0.6.22)  101.651 ms * *
21:34 root@segmentfault:12-mospf-2 $
```

图 1: 运行截图

结果分析

实验结果正确。