# 生成树机制实验

学号: 2016K8009908007

姓名: 薛峰

## 一、实验内容

- 1、自己构造一个不少于 7 个节点,冗余链路不少于 2 条的拓扑,节点和端口的命名规则可参考 four node ring.py,使用 stp 程序计算输出最小生成树拓扑
- ①将接收的和本端口的 config 进行优先级比较:两者认为的根节点 ID、两者到根节点的开销、两者到根节点的上一跳节点 ID、两者到根节点的上一跳端口 ID;
- ②如果收到的 Config 优先级高,则将本端口的 Config 替换为收到的 Config 消息,本端口确定为非指定端口; 更新节点状态,更新剩余端口的 Config; 如果节点由根节点变为非根节点,停止 hello 定时器;将更新后的 Config 从每个指定端口转发出去;
  - ③如果收到的 Config 优先级低,则继续向外发送本端口的 config。
- 2、自己构造一个不少于 7 个节点,冗余链路不少于 2 条的拓扑,节点和端口的命名规则可参考 four\_node\_ring.py, 使用 stp 程序计算输出最小生成树拓扑

#### 二、实验流程

1、static void stp\_handle\_config\_packet(stp\_t \*stp, stp\_port\_t \*p, struct stp\_config \*config)函数 该函数根据实验内容中的生成树算法得到。首先将接收的和本端口的 config 进行优先级比较,若收到的 config 优先级高,则将该端口的 config 替换为接受的 config,之后更新结点状态,停止 hello 定时器,发送更新后的 config;若本端口优先级高,则继续发送本端口的 config。

```
static void stp_handle_config_packet(stp_t *stp, stp_port_t *p, struct stp_config *config)
{
    // TODO: handle config packet here
    //fprintf(stdout, "TODO: handle config packet here.\n");

    if(config_cmp_port_conf(p, config) == -1 ) { // config's priority is higher than p's
        bool is_root = stp_is_root_switch(stp);

    undesigne_port(p, config);

    stp_update(stp, config);

    if(is_root)
        stp_stop_timer(&stp >hello_timer);

    stp_send_config(stp);
}
else // this port is designated port
    stp_port_send_config(p);
}
```

2、int config\_cmp\_port\_conf(stp\_port\_t \*p, struct stp\_config \*config)函数

该函数的作用为比较对应接收到的 config 和本端口的 config 的优先级关系。依次比较两者认为的根节点 ID、两者到根节点的开销、两者到根节点的上一跳节点 ID、两者到根节点的上一跳端口 ID。若接收到的 config 优先级高则返回-1,相等则返回 0,本端口的 config 优先级高则返回 1。

```
// compare the priority
// *p > *config, return 1; *p = *config, return 0; *p < *config, return -1;
int config_cmp_port_conf(stp_port_t *p, struct stp_config *config) {
    if( p->designated_root != ntohll(config->root_id) )
        return ( p->designated_root > ntohll(config->root_id) )? -1:1;
    else if( p->designated_cost != ntohl(config->root_path_cost) )
        return ( p->designated_cost > ntohl(config->root_path_cost) )? -1:1;
    else if( get_switch_id(p->designated_switch) != get_switch_id(ntohll(config->switch_id)) )
        return ( get_switch_id(p->designated_switch) > get_switch_id(ntohll(config->switch_id)) )? -1:1;
    else if( get_port_id(p->designated_port) != get_port_id(ntohs(config->port_id)) )
        return ( get_port_id(p->designated_port) > get_port_id(ntohs(config->port_id)) )? -1:1;
    else
        return 0;
}
```

3、void undesigne\_port(stp\_port\_t \*p, struct stp\_config \*config)函数 进行 config 的替换。

```
void undesigne_port(stp_port_t *p, struct stp_config *config) {
   p->designated_root = ntohll(config->root_id);
   p->designated_cost = ntohl(config->root_path_cost);
   p->designated_switch = ntohll(config->switch_id);
   p->designated_port = ntohs(config->port_id);
}
```

4、static void stp\_update(stp\_t \*stp, struct stp\_config \*config)函数

该函数的作用为更新结点状态。一、首先便利该节点的所有端口找到根端口,其满足的条件为:该端口是非指定端口且该端口的优先级要高于所有剩余非指定端口。因此我们首先找到第一个非指定端口,随后便利端口,找到优先级更高的非指定端口后便替换之。其中比较端口间优先级的函数同 config\_cmp\_port\_conf 函数类似。二、随后更新结点状态,如果没找到跟端口,则该结点是根节点,否则选择通过 root\_port 连接到根节点。三、最后更新各个端口的 config,如果一个端口为非指定端口,且其网段通过本节点到根节点的开销比通过对端节点的开销小,那么该端口成为指定端口,并且对于所有指定端口,更新其认为的根节点和路径开销。

```
// update the node's state and each port's config
static void stp_update(stp_t *stp, struct stp_config *config) {
 int i
 stp_port_t *root_port = NULL;
 // to find the first undesignated node
 for (i = 0; i < stp > nports; i++){
   if ( !stp_port_is_designated(&stp->ports[i]) ) {
     root_port = &stp->ports[i];
 // to find the root node
 for (i++ ; i < stp->nports ; i++) {
   if( root_port!=NULL && !stp_port_is_designated(&stp->ports[i])
        && config_cmp_port_port(root_port, &stp->ports[i]) == -1 )
     root_port = &stp->ports[i];
 // update node's state
 if (root_port == NULL) { // this node is root node
   stp->root_port = NULL;
   stp->designated root = stp->switch id;
   stp > root_path_cost = 0;
   stp->root_port = root_port;
   stp >designated_root = root_port > designated_root;
   stp->root_path_cost = root_port->designated_cost + root_port->path_cost;
```

```
// update port's config
for (i = 0; i != stp > nports; i++ ) {
    if(!stp_port_is_designated(&stp > ports[i])
    && stp > root_path_cost < stp > ports[i].designated_cost) {
        stp > ports[i].designated_switch = stp > switch_id;
        stp > ports[i].designated_port = stp > ports[i].port_id;
        stp > ports[i].designated_root = stp > designated_root;
        stp > ports[i].designated_cost = stp > root_path_cost;
    }
    else if( stp_port_is_designated(&stp > ports[i]) ) {
        stp > ports[i].designated_root = stp > designated_root;
        stp > ports[i].designated_cost = stp > root_path_cost;
    }
}
```

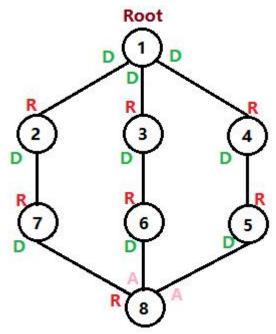
#### 三、实验结果及分析

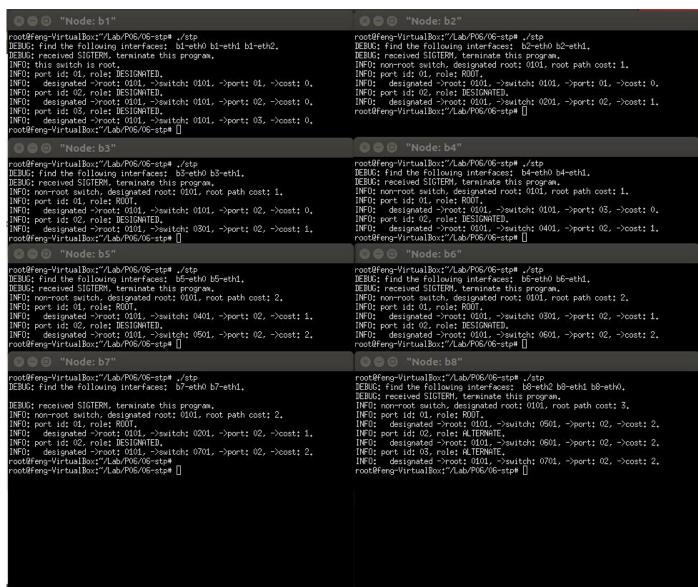
#### 1、实验结果

four\_node\_ring

```
**Node: b1"
root@fing=\interfaces: b1=chi b1=chi
EEUS: find the following interfaces: b2=chi b2-chi
EEUS: find the following interfaces: b2-chi b2-chi.
EEUS: find the follow
```

#### 8个结点的拓扑





### 2、结果分析

**现象:** 对于两个两个拓扑结构,stp 生成的结果都正确,与 stp-reference 生成的完全一致。

**结论:** stp 程序正确,并且生成树算法确实可以通过禁用相关端口,在有环路的网络中构建一个开销最小的树状拓扑,从而避免广播风暴。