# **SDN Experiment 4**

[TOC]

# 1前言

- 《软件定义网络》课程实验总计四次,这是第四次的实验指导书
- 实验完成情况可当场验收,可提交实验报告,鼓励当场验收
- 实验内容要求各位提前完成, 机房现场主要负责答疑和验收
- 实验需独自完成,鼓励互相学习和交流,严禁抄袭
- 关于实验部分的疑问或反馈或Anything请发送邮件至: sdnexp2019@outlook.com

标题格式: cs60-小胖-关于xxx

# 2 实验环境

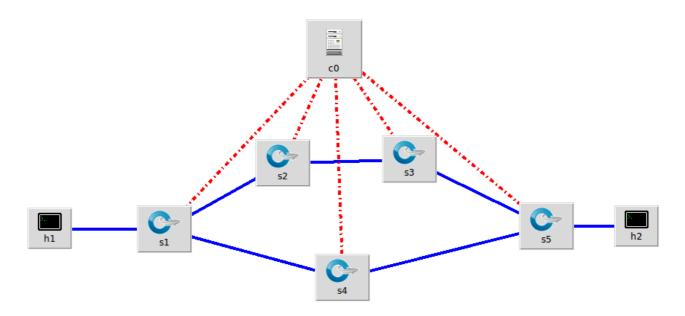
与前三次实验相同

# 3 实验内容

第四次实验主要为设计性实验,要求各位在熟悉SDN的基本原理和RYU API的基础上解决下面问题

### 题目

部署一个如下图所示的网络环境,在此拓扑基础上完成动态转发规则的改变和链路故障恢复功能



### 实验1 动态改变转发规则

在上图所示的拓扑结构中,h1到h2有两条通路,所谓动态地改变转发规则,就是要让h1到h2的包在两条路径上交替转发,具体描述如下:

假设h1 ping h2,初始的路由规则为s1-s4-s5,5秒后,路由转发规则变为s1-s2-s3-s5,再过5秒后,转发规则又回到最初的s1-s4-s5,通过这个循环调度的例子动态的改变交换机的转发规则

idle timeout ≒ hard timeout

在 /sdn/ryu/ryu/ofproto/ofproto\_v1\_3\_parser.py 中,描述了 OFPFlowMod 的定义以及使用方法的样例:

idle timeout称为空闲超时,指在指定时间之内若流表没有匹配任何报文则将此流表删除

hard\_timeout称为硬超时,指自流表下发之后开始,经过指定时间之后无条件将流表删除

两个时间的单位都是秒,当其值设为0时则表示不对流表采取超时限制,除非控制器发出 OFPFC\_DELETE 请求流表修改,否则交换机不会主动移除流表项

本实验可利用hard timeout完成转发规则的改变

• 拓扑结构的存储以及路径的选择

本次实验提供 dynamic\_rules.py 代码文件,在函数 get\_topology()中,记录了存储拓扑图所用的数据结构与记录流程:

本次实验提供 dynamic\_rules.py 代码文件,在函数 short\_path() 中,记录了遍历拓扑图与筛选路径的方法:

```
def short_path(self, src, dst, bw=0):
    if src == dst:
        return []
    result = defaultdict(lambda: defaultdict(lambda: None))
    distance = defaultdict(lambda: defaultdict(lambda: None))

# the node is checked
    seen = [src]

# the distance to src
```

```
distance[src] = 0
w = 1 # weight
while len(seen) < len(self.src links):</pre>
    node = seen[-1]
    if node == dst:
    for (temp_src, temp_dst) in self.src_links[node]:
         if temp_dst no
                         t in seen:
             temp_src_port = self.src_links[node][(temp_src, temp_dst)][0]
temp_dst_port = self.src_links[node][(temp_src, temp_dst)][1]
             if (distance[temp_dst] is None) or (distance[temp_dst] > distance[temp_src] + w):
                  distance[temp_dst] = distance[temp_src] + w
                 result[temp_dst] = (temp_src, temp_src_port, temp_dst, temp_dst_port)
    min_node =
    min_path = 999
    for temp_node in distance:
         if (temp_node not in seen) and (distance[temp_node] is not None):
             if distance[temp_node] < min_path:</pre>
                 min_node = temp_node
                  min_path = distance[temp_node]
    if min_node is None:
    seen.append(min_node)
path = []
if dst not in result:
while (dst in result) and (result[dst] is not None):
    path = [result[dst][2:4]] + path
    path = [result[dst][0:2]] + path
dst = result[dst][0]
return path
```

由于本次实验拓扑简单,可以修改最短路计算函数为最长路计算函数,以获取另一条路径;也可以自己编写函数,求出任意点对之间的所有路径

• PacketIn消息与install\_path

算法的基本思想应为利用hard\_timeout使交换机自动删除流表,在下一次 packet\_in 消息来临之后选择另外一条路径进行安装

本次实验提供 dynamic\_rules.py 代码文件,关于路径的选择及流表的下发请在阅读\_packet\_in\_handler() 和 install\_path() 函数后自行设计和实现

特别提示: 在 \_\_init\_\_() 函数中定义了两个全局变量path\_mod和path以方便算法设计与实现

#### 实验2链路故障恢复功能

在上图所示的拓扑结构中,h1到h2有两条通路,若其中正在进行传输的路径因为发生故障而断开连接,系统应当及时作出反应,改变转发规则到另外一条路径上,若故障修复,系统也应当即时作出反应,改变转发规则到优先级较高的路径上

假设h1 ping h2, 首选的路由规则为s1-s4-s5, 由于故障, s1-s4之间的链路被断开,系统应当将转发规则改变为备选路径s1-s2-s3-s5,若此时s1-s4之间的故障被修复,链路恢复连接,系统应该将路径重新确定为首选路径s1-s4-s5

本实验中,路径的优先级由链路上的跳数决定,跳数越少的优先级越高

#### 3.2 思路

在实验1的基础上,改变 install\_path() 使其始终获取 short\_path() 的结果,以达到始终选取当前拓扑中最短路径的效果

修改下发流表时的hard timeout值,使其为0

• OFPFC DELETE 消息

与向交换机中增加流表的 OFFFC\_ADD 命令不同, OFFFC\_DELETE 消息用于删除交换机中符合匹配项的所有流表

由于添加和删除都属于 OFPFlowMod 消息, 因此只需稍微修改 add\_flow() 函数, 即可生成 delete\_flow() 函数

```
def add_flow(self, datapath, priority, match, actions, buffer_id=None, idle_timeout=0, hard_timeout=0):
    ofproto = datapath.ofproto
    parser = datapath.ofproto_parser
```

• get OFPPortStatus msg函数与EventOFPPortStatus消息

在链路发生改变时,端口信息会有所变化,此时会抛出端口状态改变的事件,即 EventOFPPortStatus ,通过将此事件与处理函数 get\_OFPPortStatus\_msg 绑定在一起,就可以获取状态改变的信息以及编写相应的处理函数

ryu自带的 EventOFPPortStatus 事件处理函数位于 /sdn/ryu/ryu/controller/ofp\_handler.py 中, 部分代码截取如下:

```
@set_ev_handler(ofp_event.EventOFPPortStatus, MAIN_DISPATCHER)
def port_status_handler(self, ev):
    msg = ev.msg
    datapath = msg.datapath
    ofproto = datapath.ofproto

if msg.reason in [ofproto.OFPPR_ADD, ofproto.OFPPR_MODIFY]:
    datapath.ports[msg.desc.port_no] = msg.desc
elif msg.reason == ofproto.OFPPR_DELETE:
    datapath.ports.pop(msg.desc.port_no, None)
else:
    return

self.send_event_to_observers(
    ofp_event.EventOFPPortStateChange(
        datapath, msg.reason, msg.desc.port_no),
    datapath.state)
```

• PacketIn消息的合理利用

本实验算法的基本思路应当是在链路发生改变时,删除受影响的链路上所有交换机上的相关流表的信息,以便下一次交换机向控制器发送 packet\_in 消息,从而获取全新的路径

在实验1的基础上,应当完成 get\_0FPPortStatus\_msg() 与 delete\_flow() 函数的编写,实现在链路改变时的流表删除,以便接受 packet\_in 消息

特别提示: 在 \_\_init\_\_() 函数中定义了全局变量path以方便算法设计与实现

#### 关于细节

- 本实验提供了两个文件 dynamic\_rules.py 和 network\_monitor.py ,后者是前者在运行时所需要用到的文件,两者须放在同一文件夹下,建议放于 /sdn/ryu/ryu/app/ 目录下
- dynamic\_rules.py 用于实现本次两个小实验,初始代码只实现了最短路的计算,需要修改和补充以完成实验要求,具体实现细节请根据本实验参考书前文思路部分自行设计
- 在实验1时可以将 get\_0FPPortStatus\_msg() 与 delete\_flow() 两个函数的定义部分注释掉,否则运行时会出错(注释快捷键为 Ctrl+/ )
- 在实验2时务必在添加流表时将hard timeout修改为0,否则达不到链路恢复的效果
- mininet中链路的控制可以采用命令link down和link up来控制

```
mininet>link s1 s4 down
mininet>link s1 s4 up
```

• 实验时,利用python启动加载自定义拓扑文件的mininet

```
$ sudo python Mytopo.py
```

启动mininet:

```
test@sdnexp:~/sdn/mininet/custom$ sudo python Othertopo.py
Unable to contact the remote controller at 127.0.0.1:6633
*** Creating network
*** Adding controller
*** Adding hosts:
h1 h2
*** Adding switches:
s1 s2 s3 s4 s5
*** Adding links:
(h1, s1) (h2, s5) (s1, s2) (s1, s4) (s2, s3) (s3, s5) (s4, s5)
*** Configuring hosts
h1 h2
*** Starting controller
c1
*** Starting 5 switches
s1 s2 s3 s4 s5 ...
*** Starting CLI:
mininet>
```

• 实验时,利用如下命令启动 dynamic\_rules.py

```
$ ryu-manager dynamic_rules.py --ofp-tcp-listen-port 6633 --observe-links
```

启动ryu:

```
Terminal - test@sdnexp:~/sdn/ryu/ryu/app$ ryu-manager dynamic_rules.py --ofp-tcp-listen-port 6633 --observe-links loading app dynamic_rules.py loading app ryu.topology.switches loading app ryu.controller.ofp_handler creating context wsgi instantiating app None of Network_Monitor creating context Network_Monitor instantiating app dynamic_rules.py of dynamic_rules instantiating app ryu.topology.switches of Switches instantiating app ryu.controller.ofp_handler of OFPHandler (3897) wsgi starting up on http://0.0.0.0:8080
```

• 运行实验时,用 xterm h1 打开h1终端,使其不停地ping h2,在实验1中,应当能看到路径随时间有规律地变化:

```
^Ctest@sdnexp:-/sdn/ryu/ryu/app$ ryu-manager dynamic_rules.py --ofp-tcp-listen-port 6633 --observe-links loading app dynamic_rules.py
loading app ryu.topplogy.switches
loading app ryu.controller.ofp_handler
creating context wsgi
instantiating app None of Network_Monitor
creating context Network_Monitor
instantiating app dynamic_rules.py of dynamic_rules
instantiating app ryu.topology.switches of Switches
instantiating app ryu.controller.ofp handler of OFPHandler
(3931) wsgi starting up on http://00.00.80800
path: [(1, 1), (1, 3), (4, 1), (4, 2), (5, 3), (5, 1)]
path: [(5, 1), (5, 3), (4, 2), (4, 1), (1, 3), (1, 1)]
path: [(5, 1), (5, 2), (3, 2), (3, 1), (2, 2), (2, 1), (1, 2), (1, 1)]
path: [(5, 1), (5, 2), (3, 2), (3, 1), (2, 2), (2, 1), (1, 2), (1, 1)]
path: [(1, 1), (1, 2), (2, 1), (2, 2), (3, 1), (3, 2), (5, 2), (5, 1)]
path: [(5, 1), (5, 3), (4, 2), (4, 1), (1, 3), (1, 1)]
path: [(5, 1), (5, 2), (3, 2), (3, 1), (2, 2), (2, 1), (1, 2), (1, 1)]
path: [(5, 1), (5, 2), (3, 2), (3, 1), (2, 2), (2, 1), (1, 2), (1, 1)]
path: [(5, 1), (5, 3), (4, 2), (4, 1), (1, 3), (1, 1)]
path: [(5, 1), (5, 3), (4, 2), (4, 1), (1, 3), (1, 1)]
```

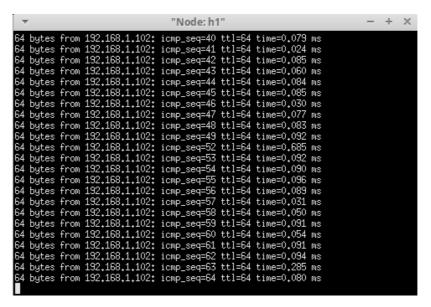
• 运行实验时,用 xterm h1 打开h1终端,使其不停地ping h2,在实验2中,link down 之前应当能看到路径是稳定的:

• 运行实验时,用 xterm h1 打开h1终端,使其不停地ping h2,在实验2中, link down 之后应当能看到路径迅速发生变化:

```
test@sdnexp:~/sdn/ryu/ryu/app$ ryu-manager dynamic_rules.py --ofp-tcp-listen-port 6633 --observe-links
loading app dynamic_rules.py
loading app ryu.topology.switches
loading app ryu.controller.ofp_handler
creating context wsgi
instantiating app None of Network_Monitor
creating context Network_Monitor
instantiating app ryu.topology.switches of Switches
instantiating app ryu.controller.ofp_handler of OFPHandler
(4408) wsgi starting up on http://o.o.o.0:8080
path: [(1, 1), (1, 3), (4, 1), (4, 2), (5, 3), (5, 1)]
path: [(5, 1), (5, 3), (4, 2), (4, 1), (1, 3), (1, 1)]
port 1 changed for reason 2
port 3 changed for reason 2
port 3 changed for reason 2
port 3 changed for reason 2
path: [(1, 1), (1, 2), (2, 1), (2, 2), (3, 1), (3, 2), (5, 2), (5, 1)]
path: [(5, 1), (5, 2), (3, 2), (3, 1), (2, 2), (2, 1), (1, 2), (1, 1)]
```

• 运行实验时,用 xterm h1 打开h1终端,使其不停地ping h2,在实验2中,link up 之后应当能看到路径迅速恢复成初始状态:

• 运行实验时,用 xterm h1 打开h1终端,使其不停地ping h2,在实验2中,无论执行link down或者是link up之后,ping的界面应当是不停顿地执行(但会有延迟,为什么?):



• 实验过程中如需查看流表,可另起一个终端,执行下面的命令即可查看

#### \$ sudo ovs-ofctl -O OpenFlow13 dump-flows s1

#### 说明

- 代码书写注意Python的编码规范 , pip install autopep8 后VS Code或PyCharm等会有相应提示
- 验收(二选一, 当场验收分数略高)
- 当场验收:请指导老师查看运行结果和代码,讲解具体思路;仅提交源码以供查重
- 提交报告:报告中需包括个人信息、思路分析、路径输出及总结(.pdf),同时附上源码 压缩包命名格式 cs60-小胖-exp2 ,提交至sdnexp2019@outlook.com