Software Define Network Lab4

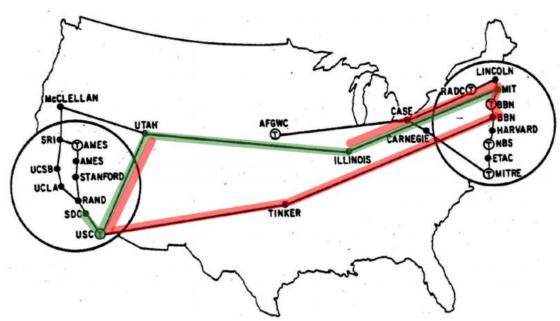
实验目的:

理解网络故障的普遍性 熟悉网络验证工具 VeriFlow 的原理 掌握 VeriFlow 的故障检测方法

实验环境:

Windows 10, VMware Workstation Pro, Ubuntu

问题背景:

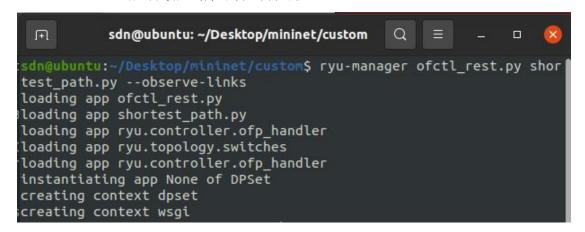


TINKER 处建立了一个流量分析中心,为了保证 UTAH 和 ILLINOIS 之间的流量可以在 TINKER 进行分析,你下发了图中的红色路径。你的同事 Bob 接到了另外一个需求,要求建立从 SDC 到 MIT 跳数最少的路径,即图中的绿色路径。不同的路径需求来自不同的用户,没有经过协调,产生了一个转发环路。请你运行 VeriFlow 工具,对上述两条转发路径进行检查。

实验过程:

1. 示例:如何生成转发环路? 在命令行终端内输入 sudo python Arpanet19723.py,启动网络拓扑。

在命令行终端内输入 ryu-manager ofctl_rest.py shortest_path.py --observe-links,启动最短路径的控制程序。



在 mininet 命令行内输入 SDC ping MIT -c5,建立 SDC 与 MIT 之间的链接。

```
*** Starting CLI:
mininet> SDC ping MIT -c5
PING 10.0.0.12 (10.0.0.12) 56(84) bytes of data.
64 bytes from 10.0.0.12: icmp_seq=2 ttl=64 time=184 ms
64 bytes from 10.0.0.12: icmp_seq=3 ttl=64 time=234 ms
64 bytes from 10.0.0.12: icmp_seq=4 ttl=64 time=232 ms
64 bytes from 10.0.0.12: icmp_seq=5 ttl=64 time=234 ms
--- 10.0.0.12 ping statistics ---
5 packets transmitted, 4 received, 20% packet loss, time 4034ms
rtt min/avg/max/mdev = 183.597/220.828/234.317/21.512 ms
mininet> SDC ping MIT -c5
```

可以看到,此时 SDC ping MIT 能 ping 通,两主机之间的连通性没有问题。

```
(237799) wsgi starting up on http://0.0.0.0:8080
path: 10.0.0.18 -> 10.0.0.12
10.0.0.18 -> 1:s15:3 -> 3:s22:2 -> 2:s9:3 -> 3:s16:2 -> 3:s7:2 -> 3
:s25:1 -> 10.0.0.12

(237799) accepted ('127.0.0.1', 53554)
127.0.0.1 - - [04/May/2023 09:09:25] "POST /stats/flowentry/add HTT P/1.1" 200 139 0.006510
<Response [200]>
```

Ryu 控制器内也可以看到打印的路径信息与网络信息。

在命令行终端内输入 sudo python waypoint_path.py,下发从 UTAH 途经 TINKER 到达 ILLINOIS 的路径。

```
sdn@ubuntu:~/Desktop/mininet/custom$ sudo python waypoint_path.py
[sudo] password for sdn:
<Response [200]>
<Response [2
```

随后在 mininet 终端内输入 SDC ping MIT-c5,测试此时两主机之间的连通性。

```
mininet> SDC ping MIT -c5
PING 10.0.0.12 (10.0.0.12) 56(84) bytes of data.
--- 10.0.0.12 ping statistics ---
5 packets transmitted, 0 received, 100% packet loss, time 4073ms
mininet>
```

可以看到,此时两主机之间无法 ping 通。

在命令行终端内输入 sudo ovs-ofctl dump-flows s22, 查看 s22 交换机的流表。

```
sdn@ubuntu:~/Desktop/mininet/custom$ sudo ovs-ofctl dump-flows s22
cookie=0x0, duration=430.370s, table=0, n_packets=318, n_bytes=19080, priority=655
35,dl_dst=01:80:c2:00:00:0e,dl_type=0x88cc actions=CONTROLLER:60
cookie=0x0, duration=425.373s, table=0, n_packets=19, n_bytes=1862, priority=1,ip,in_port="s22-eth2",nw_src=10.0.0.0/24,nw_dst=10.0.0.0/24 actions=output:"s22-eth3"
cookie=0x0, duration=199.447s, table=0, n_packets=596, n_bytes=58408, priority=10,ip,in_port="s22-eth4",nw_src=10.0.0.0/24,nw_dst=10.0.0.0/24 actions=output:"s22-eth2"
cookie=0x0, duration=199.441s, table=0, n_packets=2328, n_bytes=228144, priority=10,ip,in_port="s22-eth2",nw_src=10.0.0.0/24,nw_dst=10.0.0.0/24 actions=output:"s22-eth4"
```

可以看到,匹配某一条流表项的数据包数目异常大,此时拓扑中存在环路。

2. 使用 VeriFlow

在命令行终端内输入 git clone https://github.com/samueljero/BEADS.git

```
98324@MSIGS66 MINGW64 ~/Desktop/Text/Software Define Network/Lab4
$ git clone https://github.com/samueljero/BEADS.git
Cloning into 'BEADS'...
remote: Enumerating objects: 1884, done.
remote: Total 1884 (delta 0), reused 0 (delta 0), pack-reused 1884
Receiving objects: 100% (1884/1884), 4.15 MiB | 364.00 KiB/s, done.
Resolving deltas: 100% (1027/1027), done.
```

在命令行终端内输入 cd BEADS, 切换到/BEADS 目录下, 然后将补丁文件保

存到当前目录下,输入 git am 0001-for-xjtu-sdn-exp-2020.patch,打上补丁文件。

```
98324@MSIGS66 MINGW64 ~/Desktop/Text/Software Define Network/Lab4/BEADS (master)
$ git am 0001-for-xjtu-sdn-exp-2020.patch
.git/rebase-apply/patch:158: trailing whitespace.
.git/rebase-apply/patch:217: trailing whitespace.
warning: 2 lines add whitespace errors.
Applying: for xjtu-sdn-exp-2020
```

在 BEADS/veriflow/VeriFlow 目录下,打开命令行终端,输入 make clean all,编译 VeriFlow。

```
sdn@ubuntu:~/Desktop/BEADS/veriflow/Veriflow$ make clean all
rm -f Veriflow.o OpenFlowProtocolMessage.o Network.o EquivalenceClass.o Forwardi
ngGraph.o ForwardingLink.o TrieNode.o Rule.o Trie.o EquivalenceRange.o Test.o ne
t.o thread.o StringTokenizer.o Veriflow *.o
g++ -02 -g -Wall -fmessage-length=0 -D_REENTRANT -std=c++11 -c -o Veriflow.o V
eriflow.cpp
Veriflow.cpp: In member function 'bool Veriflow::verifyRule(const Rule&, int, do
uble&, double&, double&, long unsigned int&, FILE*)':
```

在命令行终端内输入 ryu-manager ofctl_rest.py shortest_path.py --ofp-tcp-listen-port 1024 --observe-links,在自定义端口开启远程控制器,运行最短路径程序。

```
sdn@ubuntu:~/Desktop/mininet/custom$ ryu-manager ofctl_rest.py shor
test_path.py --ofp-tcp-listen-port 1024 --observe-links
loading app ofctl_rest.py
loading app shortest_path.py
loading app ryu.controller.ofp_handler
loading app ryu.topology.switches
loading app ryu.controller.ofp_handler
instantiating app None of DPSet
```

在命令行终端内输入./VeriFlow 6633 127.0.0.1 1024 Arpanet19723.txt log file.txt,启动 VeriFlow 的 Proxy 模式。

```
sdn@ubuntu:~/Desktop/BEADS/veriflow/Veriflow$ ./Veriflow 6633 127.0.0.1 1024
Arpanet19723.txt log_file.txt
id 125 ipAddress 10.0.0.25 endDevice 1 port 0 nextHopIpAddress 20.0.0.23
id 123 ipAddress 10.0.0.23 endDevice 1 port 0 nextHopIpAddress 20.0.0.19
id 124 ipAddress 10.0.0.24 endDevice 1 port 0 nextHopIpAddress 20.0.0.22
id 117 ipAddress 10.0.0.17 endDevice 1 port 0 nextHopIpAddress 20.0.0.13
```

在命令行终端内输入 sudo python Arpanet19723.py,启动拓扑。

```
sdn@ubuntu:~/Desktop/mininet/custom$ sudo python Arpanet19723.py

*** Creating network

*** Adding controller

*** Adding hosts:

AFGWC AMES AMES13 BBN BBN15 CARNEGIE CASE ETAC HARVARD ILLINOIS L

incoln MIT MITRE McClellan NBS RADC RAND SDC SRI Stanford Tinker

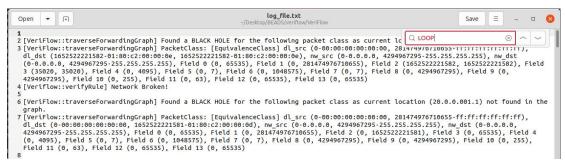
UCLA UCSB USC UTAH

*** Adding switches:
```

在 mininet 命令行内输入 SDC ping MIT-c5,建立 SDC 与 MIT 之间的链接。

```
mininet> SDC ping MIT -c5
PING 10.0.0.12 (10.0.0.12) 56(84) bytes of data.
64 bytes from 10.0.0.12: icmp_seq=1 ttl=64 time=231 ms
64 bytes from 10.0.0.12: icmp_seq=2 ttl=64 time=231 ms
64 bytes from 10.0.0.12: icmp_seq=3 ttl=64 time=231 ms
64 bytes from 10.0.0.12: icmp_seq=4 ttl=64 time=231 ms
64 bytes from 10.0.0.12: icmp_seq=4 ttl=64 time=232 ms
64 bytes from 10.0.0.12: icmp_seq=5 ttl=64 time=232 ms
--- 10.0.0.12 ping statistics ---
5 packets transmitted, 5 received, 0% packet loss, time 4005ms
rtt min/avg/max/mdev = 230.800/231.255/231.597/0.285 ms
```

可以看到,此时 SDC ping MIT 能 ping 通,两主机之间的连通性没有问题。



查看 log_file.txt 可以看到,此时 VeriFlow 只检测到了黑洞(Black Hole),没有检测到环路(Loop)。

在命令行终端内输入 sudo python waypoint_path.py,下发从 UTAH 途经 TINKER 到达 ILLINOIS 的路径。

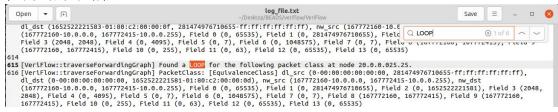
```
sdn@ubuntu:~/Desktop/mininet/custom$ sudo python waypoint_path.py
[sudo] password for sdn:
<Response [200]>
install waypoint path: 23 -> 1
23 -> 4:s22:2 -> 2:s9:3 -> 3:s16:2 -> 3:s7:2 -> 3:s25:2 -> 1
```

再次在 mininet 命令行内输入 SDC ping MIT,测试两主机连通性。

```
mininet> SDC ping MIT
PING 10.0.0.12 (10.0.0.12) 56(84) bytes of data.
^C
--- 10.0.0.12 ping statistics ---
634 packets transmitted, 0 received, 100% packet loss, time 648193ms
mininet>
```

可以看到,此时两主机之间无法 ping 通,并且在 log 文件中观察 VeriFlow 检测到的环路信息。

打开 BEADS/veriflow/VeriFlow 目录下的 log_file.txt 文件,可以看到 VeriFlow 检测到的环路信息。



3. 基础实验: EC 数目的打印

对每条验证的规则,实验要求输出这条规则所影响的 EC 数目。

查看源码可以知道, 打印 EC 数目的函数在 VeriFlow.cpp 中, 为 VeriFlow::verifyRule()函数。模仿 ecCount == 0 的代码格式, 修改此部分代码如下。

修改完成后重新进行 VeriFlow 的编译、启动 Ryu 控制器、启动 VeriFlow 的 Proxy 模式、启动拓扑、建立 SDC 与 MIT 之间的链接、下发路径、再次测试两主机连通性、查看 log file.txt。

```
[VeriFlow::verifyRule] ecCount: 5
faults size: 5

[VeriFlow::verifyRule] ecCount: 1
faults size: 5

[VeriFlow::verifyRule] ecCount: 3
faults size: 8

[VeriFlow::verifyRule] ecCount: 3
Removing fault!
Removing fault!
Removing fault!
faults size: 5
```

可以看到,VeriFlow 命令行终端打印了受影响的 EC 数目,一开始在 1 和 5 之间变化,稳定后保持为 3。

在 log file.txt 中也可以看到相同记录。

4. 基础实验:环路路径的打印

要求打印出环路的信息,包括出现环路的提示信息,EC 的基本信息和环路路径上的 IP 地址。提示: traverseForwardingGraph 函数中的 visited 为 unordered set,

可改成有序的数据结构。

按照实验指导书的提示,traverseForwardingGraph 函数的作用是遍历某个特定 EC 的转发图,验证是否存在环路或黑洞。为了记录环路路径,我们建立一个字符向量 vector <string> path 用来保存每次的 currentLocation。

traverseForwardingGraph 函数的第一次调用是在 VeriFlow::verifyRule 函数中,我们建立一个字符向量并修改 traverseForwardingGraph 函数,将字符向量 path 作为参数传入函数中。

因为我们修改了 traverseForwardingGraph 函数的定义,所以在 VeriFlow.h 文件中,也要修改函数对应的声明。

bool traverseForwardingGraph(const EquivalenceClass& packetClass, ForwardingGraph* graph, const string& currentLocation, const string&
 lastHop, unordered_set < string > visited, vector<string>& path, FILE* fp);

traverseForwardingGraph 函数定义在 VeriFlow.cpp 文件中,我们要修改其函数的定义。

```
1113 // modify the arguments
1114 bool VeriFlow::traverseForwardingGraph(const EquivalenceClass& packetClass, ForwardingGraph* graph, const string& currentLocation, const string& lastHop, unordered_set< string > visited, vector<string>& path, FILE* fp)
1115 {
```

为了打印环路路径,我们定义了一个 printLoop 函数,用于打印环路路径 path 上结点的信息与当前结点 current 的信息。

在 traverseForwardingGraph 函数中,如果存在环路,我们就调用定义的 printLoop 函数。

```
if(visited.find(currentLocation) != visited.end())
1139
1140
1141
             // Found a loop.
             fprintf(fp, "\n");
fprintf(fp, "[VeriFlow::traverseForwardingGraph] Found a LOOP for the
1142
1143
     following packet class at node %s.\n", currentLocation.c_str());
1144
             fprintf(fp, "[VeriFlow::traverseForwardingGraph] PacketClass: %s\n",
    packetClass.toString().c_str());
1145
             //printloop
1146
             fprintf(fp, "curr:%s\n", currentLocation.c_str());
             printLoop(fp, path, currentLocation);
1147
```

为了判断当前结点 currentLocation 是否在环路路径 path 中,我们定义了一个 isInPath 函数,用于遍历环路路径 path,确定当前结点是否在环路路径中。

```
1094 // check if currentLocation is in path
1095 static bool isInPath(const vector<string>& path, const string& location)
1096 {
         int n = path.size(); //// get the number of nodes on loop
1097
1098
         for(int i =0 ;i < n;i++) // go through the path</pre>
1099
         {
             if(path[i] == location)
1100
1101
1102
                 return true;
1103
             }
1104
1105
         return false;
1106 }
```

在 traverseForwardingGraph 函数中,如果存在环路且当前结点 currentLocation 不在环路路径 path 中,就将其添加到 path 中。

```
visited.insert(currentLocation);
1160     if(!isInPath(path, currentLocation))
1161     {
          path.push_back(currentLocation); // If not, add currentLocation to path
1163     }
```

修改完成后重新进行 VeriFlow 的编译、启动 Ryu 控制器、启动 VeriFlow 的 Proxy 模式、启动拓扑、建立 SDC 与 MIT 之间的链接、下发路径、再次测试两主机连通性、查看 log file.txt。

```
694 [VeriFlow::traverseForwardingGraph] Found a LOOP for the following packet class at node 20.0.0.025.25.
695 [VeriFlow::traverseForwardingGraph] PacketClass: [EquivalenceClass] dl_src (0.00:00:00:00:00:00, 281474976710655-ff:ff:ff:ff:ff), dl_dst (1052522221583-01:80:20:00:00:00; 281474976710655-ff:ff:ff:ff:ff:ff), m_src (107772160-10.0.0.0, 1077772415-10.0.0.255), nw_dst (1057772160-10.0.0, 1057772415-10.0.0.255), Field 0 (0, 05535), Field 1 (0, 281474976710655), Field 2 (1052522221583, 281474976710655), Field 3 (2048, 2048), Field 4 (0, 4095), Field 5 (0, 7), Field 6 (0, 1048575), Field 7 (0, 7), Field 8 (107772160, 107772415), Field 9 (107772160, 107772415), Field 10 (0, 255), Field 11 (0, 63), Field 12 (0, 65535), Field 13 (0, 65535)
696 [VeriFlow::reverseForwardingGraph] [oop path is: 697 20.0.0.025.25 -> 20.0.0.001.1 -> 20.0.0.023.23 -> 20.0.0.022.22 -> 20.0.0.009.9 -> 20.0.0.016.16 -> 20.0.0.007.7 -> 20.0.0.025.25 698 [VeriFlow::verifyRule] ecCount: 3
```

可以看到,log_file.txt 中打印了环路的信息,包括出现环路的提示信息,EC的基本信息和环路路径上的 IP 地址。

5. 基础实验: 相关数据包信息的打印

EC 的基本信息显示为 14 个域的区间形式,为方便 Bob 查错,现简化 EC 信息的表示形式,仅从 14 个域中提取 TCP/IP 五元组作为主要信息显示。提示:在环路路径打印的基础上,修改 EC 的显示格式。

查看源码可以发现,打印 EC 信息的代码在 VeriFlow.cpp 文件的 traverseForwardingGraph 函数中,将传入的参数 packetClass 使用 toString 方法转换为字符串进行输出。

```
bool traverseForwardingGraph(const EquivalenceClass& packetClass, ForwardingGraph* graph, const string& currentLocation, const string& lastHop, unordered_set < string > visited, vector<string>& path, FILE* fp);
112
```

查看 traverseForwardingGraph 函数的定义我们可以知道,packetClass 参数是 EquivalenceClass 类型,我们需要修改 EquivalenceClass 类内定义的 toString 方法。

EquivalenceClass 类定义在 EquivalenceClass.cpp 文件中,按照实验指导书内的样例格式,我们修改类中的 toString 方法,修改后代码如下。

修改完成后重新进行 VeriFlow 的编译、启动 Ryu 控制器、启动 VeriFlow 的 Proxy 模式、启动拓扑、建立 SDC 与 MIT 之间的链接、下发路径、再次测试两主机连通性、查看 log file.txt。

```
694 [VeriFlow::traverseForwardingGraph] Found a LOOP for the following packet class at node 20.0.0.025.25.
695 [VeriFlow::traverseForwardingGraph] PacketClass: nw_src(10.0.0.0-10.0.0.255), nw_dst(10.0.0.0-10.0.0.255), nw_proto(0-65535), tp_src(0-65535), tp_dst(140300928295696-0)
696 [VeriFlow::traverseForwardingGraph] Loop path is:
697 20.0.005.25 -> 20.0.0.001.1 -> 20.0.0.023.23 -> 20.0.0.022.22 -> 20.0.0.009.9 -> 20.0.0.016.16 -> 20.0.0.007.7 -> 20.0.0.025.25
698 [VeriFlow::verifyRule] ecCount: 3
```

可以看到,log file.txt 内打印了简化后的 EC 信息。

6. 分析原始代码与补丁代码的区别,思考为何需要添加补丁 在/BEADS 目录下打开命令行,输入 git diff HEADS origin/HEADS,查看补丁修 改的文件内容。

```
Windows PowerShell
                                                                                                 П
                                                                                                        X
PS C:\Users\98324\Desktop\Text\Software Define Network\Lab4\test\BEADS> git diff HEAD orig
in/HEAD
diff --git a/veriflow/VeriFlow/Network.cpp b/veriflow/VeriFlow/Network.cpp
index befaade..e3d8d15 100644
--- a/veriflow/VeriFlow/Network.cpp
+++ b/veriflow/VeriFlow/Network.cpp
 #include <cstdio>
 #include <string>
 #include (unordered map)
#include "Network.h"
#include "ForwardingDevice.h"
diff --git a/veriflow/VeriFlow/OpenFlowProtocolMessage.cpp b/veriflow/VeriFlow/OpenFlowPro
tocolMessage.cpp
index ac5084d.a081d3b 100644
--- a/veriflow/VeriFlow/OpenFlowProtocolMessage.cpp
+++ b/veriflow/VeriFlow/OpenFlowProtocolMessage.cpp
              292,8 @@ void OpenFlowProtocolMessage::processFlowRemoved(const char* data, Pr
oxyConnecti
         rule.type = FORWARDING;
         rule. wildcards = ntohl(ofr->match. wildcards);
```

红色的内容是打上补丁后增加的内容,即原始文件相比于打上补丁的文件后减少的内容。其中,比较重要的修改内容如下。

在 OpenFlowProtocolMessage.cpp 中增加了对 rule 对象中 in port 成员的处理。

```
Windows PowerShell
diff --git a/veriflow/VeriFlow/Rule.cpp b/veriflow/VeriFlow/Rule.cpp index 847d902..a0ec591 100644 --- a/veriflow/VeriFlow/Rule.cpp
 ++ b/veriflow/VeriFlow/Rule.cpp
🕪 -36,7 +36,6 🐠 Rule::Rule()
         this->location = ""
this->nextHop = "";
         this->priority = INVALID_PRIORITY;
         // this->outPort = OFPP NONE;
  -55,7 +54,6 @@ Rule::Rule(const Rule& other)
         this->location = other.location;
         this->nextHop = other.nextHop;
         this->priority = other.priority;
         // this->outPort = other.outPort;
   -181,7 +179,6 @@ bool Rule::equals(const Rule& other) const
         if((this->type == other.type)
                           && (this->wildcards == other.wildcards)
                           && (this->location.compare(other.location) == 0)
```

在 Rule.cpp 的 Rule 类中增加了 in_port 成员,在多种构造函数中增加了对 in_port 对象的初始化和存储。而原始文件没有区分 in_port,这样如果两个数据 包的转发路径存在重叠的部分,会被认为是相同的数据通路,显然这样的方式划分的等价类和我们的目标是不一致的,会将等价类划分地更大,因此需要添加 in port 来保证正确地划分等价类。

```
vGraph. push_back(graph);

vortifies the performance of the
```

在 VeriFlow.cpp 文件的 verifyRule 函数中增加了对 lastHop 的存储,提高了查找黑洞的能力。

在 VeriFlow.cpp 文件中修改了 traverseForwardingGraph 函数的定义,增加了 lastHop 参数,提高了查找黑洞的能力。

在 VeriFlow.cpp 文件的 traverseForwardingGraph 函数中增加了对黑洞的一种判断,完善了对黑洞的判断情况。

在 github 中开源代码中,给出了两种判断黑洞的情况:

- 1. 当前交换机或主机并不在当前网络中
- 2. 当前交换机或主机在网络中,但是无链路与其他交换机或主机相连补丁中增加了一种判断黑洞的情况:

当前的交换机或者主机在网络的拓扑结构中,也存在与它相连的链路,但由于网络结构变化,使得从当前的交换机或者主机所在位置和相应端口(in_port),找不到上一跳的交换机或者主机。

如果 lastHop 不是 NULL 且 in_port 不是 65536,则遍历当前结点的链接列表,根据当前交换机或主机的结点位置和对应端口查找上一跳(lastHop)的结点,如果遍历完成后仍找不到与 lastHop 对应的主机,则认为存在黑洞。

此外还有一些 VeriFlow.h 中关于 traverseForwardingGraph 函数声明的修改与调用 traverseForwardingGraph 函数时传入参数的修改。

准备知识:环路产生原因分析

```
path: 10.0.0.18 -> 10.0.0.12
10.0.0.18 -> 1:s15:3 -> 3:s22:4 -> 4:s23:2 -> 3:s1:2 -> 2:s25:1 -> 10.0.0
.12
```

在 mininet 命令行内输入 SDC ping MIT 后,可以在 Ryu 控制器里看到,我们建立了一条这样的路径,从 10.0.0.18 到 10.0.0.12。

```
sdn@ubuntu:~/Desktop/mininet/custom$ sudo python waypoint_path.py
[sudo] password for sdn:
<Response [200]>
<Response [2
```

而下发路径后,我们可以看到,新增路径从交换机 s23 到交换机 s1。新建立的链接路径也经过了交换机 s22。交换机 s23 连接到交换机 s22 的端口 4,再由交换机 s22 的端口 2 连接到交换机 s9。

两条路径的重合结点为 s22, s23, s1, s25。

查看网络拓扑图可以看到,两条路径的重合结点是 MIT 主机所连接的交换机与 USC 主机所连接的交换机。

在 mininet 命令行内输入 dump, 查看各结点详细网络信息。

```
<CPULimitedHost ILLINOIS: ILLINOIS-eth0:10.0.0.10 pid=71833>
<CPULimitedHost Lincoln: Lincoln-eth0:10.0.0.11 pid=71837>
<CPULimitedHost MIT: MIT-eth0:10.0.0.12 pid=71841>
<CPULimitedHost MITRE: MITRE-eth0:10.0.0.13 pid=71845>
<CPULimitedHost McClellan: McClellan-eth0:10.0.0.14 pid=71849>
<CPULimitedHost NBS: NBS-eth0:10.0.0.15 pid=71853>
<CPULimitedHost RADC: RADC-eth0:10.0.0.16 pid=71857>
<CPULimitedHost RAND: RAND-eth0:10.0.0.17 pid=71861>
<CPULimitedHost SDC: SDC-eth0:10.0.0.18 pid=71865>
<CPULimitedHost SRI: SRI-eth0:10.0.0.19 pid=71869>
<CPULimitedHost Stanford: Stanford-eth0:10.0.0.20 pid=71873>
<CPULimitedHost Tinker: Tinker-eth0:10.0.0.21 pid=71877>
<CPULimitedHost UCLA: UCLA-eth0:10.0.0.22 pid=71881>
<CPULimitedHost UCSB: UCSB-eth0:10.0.0.23 pid=71885>
<CPULimitedHost USC: USC-eth0:10.0.0.24 pid=71889>
<CPULimitedHost UTAH: UTAH-eth0:10.0.0.25 pid=71893>
```

可以看到,MIT 主机的 IP 地址为 10.0.0.12,SDC 主机的 IP 地址为 10.0.0.18,USC 主机的 IP 地址为 10.0.0.24。MIT 主机连接到交换机 s15,交换机 s15 通过端口 3 连接到交换机 s22 的端口 3,再由交换机 s22 的端口 4 连接到交换机 s23 的 4 端口。

更具体地,我们在 mininet 命令行内输入 links, 查看各结点之间连接的信息。

```
s22-eth1<->USC-eth0 (OK OK)
s22-eth4<->s23-eth4 (OK OK)
s23-eth1<->UTAH-eth0 (OK OK)
s24-eth1<->Lincoln-eth0 (OK OK)
s24-eth3<->s25-eth4 (OK OK)
s25-eth1<->MIT-eth0 (OK OK)
mininet>
```

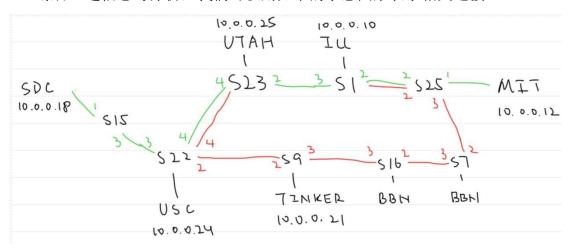
可以看到,MIT 主机连接到交换机 s24 的端口 1,USC 主机连接到交换机 s22 的端口 1。

原本的路径是交换机 s1 连接到交换机 s25 的端口 2,再由交换机 s25 的端口 1 连接到 MIT 主机。

而下发路径后,交换机 s1 连接到交换机 s25 的端口 2,再由交换机 s25 的端口 3 连接到交换机 s7。

可以看到,我们应该分析的关键交换机是 MIT 主机所连接的交换机 s25 与 USC 主机所连接的交换机 s22。

综合上述信息与分析,我们可以用如下的示意图来表示相关连接。



其中,绿色的路径代表原始路径,优先级值为1。红色的路径为下发路径,优先级值为10。

在未下发路径时,在 mininet 命令行内输入 dpctl dump-flows,查看网络拓扑中各结点的流表。

```
*** s22 -----

cookie=0x0, duration=19.683s, table=0, n_packets=16, n_bytes=960, priority=
65535,dl_dst=01:80:c2:00:00:0e,dl_type=0x88cc actions=CONTROLLER:60

cookie=0x0, duration=7.878s, table=0, n_packets=4, n_bytes=392, priority=1,
ip,in_port="s22-eth3",nw_src=10.0.0.0/24,nw_dst=10.0.0.0/24 actions=output:"
s22-eth4"

cookie=0x0, duration=7.869s, table=0, n_packets=5, n_bytes=490, priority=1,
ip,in_port="s22-eth4",nw_src=10.0.0.0/24,nw_dst=10.0.0.0/24 actions=output:"
s22-eth3"

cookie=0x0, duration=19.683s, table=0, n_packets=14, n_bytes=2041, priority
=0 actions=CONTROLLER:65509
```

可以看到,交换机 s22 的流表中有 4 个表项,优先级的值分别为 65535,1,1,0。其中 in_port 为 s22-eth3,output 为 s22-eth4 的表项 priority 值为 1。in_port 为 s22-eth4,output 为 s22-eth3 的表项 priority 值为 1。

交换机 s25 的流表中有 4 个表项,优先级的值分别为 65535,1,1,0。其中 in_port 为 s25-eth2,output 为 s25-eth1 的表项 priority 值为 1。in_port 为 s25-eth1,output 为 s25-eth2 的表项 priority 值为 1。

下发路径后,在 mininet 命令行内输入 dpctl dump-flows,查看网络拓扑中各结点的流表。

```
*** $22
----
cookie=0x0, duration=1772.525s, table=0, n_packets=1309, n_bytes=78540, pri
ority=65535,dl_dst=01:80:c2:00:00:0e,dl_type=0x88cc actions=CONTROLLER:60
cookie=0x0, duration=1760.720s, table=0, n_packets=4, n_bytes=392, priority
=1,ip,in_port="s22-eth3",nw_src=10.0.0.0/24,nw_dst=10.0.0.0/24 actions=outpu
t:"s22-eth4"
cookie=0x0, duration=1760.711s, table=0, n_packets=5, n_bytes=490, priority
=1,ip,in_port="s22-eth4",nw_src=10.0.0.0/24,nw_dst=10.0.0.0/24 actions=outpu
t:"s22-eth3"
cookie=0x0, duration=4.469s, table=0, n_packets=0, n_bytes=0, priority=10,i
p,in_port="s22-eth4",nw_src=10.0.0.0/24,nw_dst=10.0.0.0/24 actions=output:"s
22-eth2"
cookie=0x0, duration=4.465s, table=0, n_packets=0, n_bytes=0, priority=10,i
p,in_port="s22-eth2",nw_src=10.0.0.0/24,nw_dst=10.0.0.0/24 actions=output:"s
22-eth4"
cookie=0x0, duration=4.465s, table=0, n_packets=57, n_bytes=7445, priori
ty=0 actions=CONTROLLER:65509
*** $23
```

```
*** s25 ------
cookie=0x0, duration=1771.926s, table=0, n_packets=1308, n_bytes=78480, pri
ority=65535,dl_dst=01:80:c2:00:00:0e,dl_type=0x88cc actions=CONTROLLER:60
cookie=0x0, duration=1760.687s, table=0, n_packets=4, n_bytes=392, priority
=1,ip,in_port="s25-eth2",nw_src=10.0.0.0/24,nw_dst=10.0.0.0/24 actions=output:"s25-eth1"
cookie=0x0, duration=1760.679s, table=0, n_packets=5, n_bytes=490, priority
=1,ip,in_port="s25-eth1",nw_src=10.0.0.0/24,nw_dst=10.0.0.0/24 actions=outpu
t:"s25-eth2"
cookie=0x0, duration=4.460s, table=0, n_packets=0, n_bytes=0, priority=10,i
p,in_port="s25-eth3",nw_src=10.0.0.0/24,nw_dst=10.0.0.0/24 actions=output:"s
25-eth2"
cookie=0x0, duration=4.456s, table=0, n_packets=0, n_bytes=0, priority=10,i
p,in_port="s25-eth2",nw_src=10.0.0.0/24,nw_dst=10.0.0.0/24 actions=output:"s
25-eth3"
cookie=0x0, duration=1771.926s, table=0, n_packets=56, n_bytes=6920, priori
ty=0 actions=CONTROLLER:65509
mininet>
```

可以看到,交换机 s22 的流表中有 6 个表项,新增了 2 个表项,优先级的值分别为 65535,1,1,10,10,0,增加了 2 条优先级的值为 10 的流表项。而其中 in_port 为 s22-eth4,output 为 s22-eth2 的表项 priority 值为 10。in_port 为 s22-eth2,output 为 s22-eth4 的表项 priority 值为 10。

交换机 s25 的流表中有 6 个表项,新增了 2 个表项,优先级的值分别为 65535,1,1,10,10,0,增加了 2 条优先级的值为 10 的流表项。其中 in_port 为 s25-eth3,output 为 s25-eth2 的表项 priority 值为 10。in_port 为 s25-eth2,output 为 s25-eth3的表项 priority 值为 10。

综合交换机 s22 与 s25 的流表与路径进行分析:

SDC 主机向 MIT 主机发送 ping request,数据包由端口 3 送到交换机 s22,根据流表由端口 4 送到交换机 s23,再转发给 s1,s1 转发给交换机 s25 的端口 2。而交换机 s25 中有两条 in_port 为端口 2 的流表项,其中一条为原始路径,通过端口 1 转发给 MIT 主机,优先级为 1。另外一条为下发路径,通过端口 3 转发给 s7,优先级为 10。由于下发路径的流表项优先级更高,会优先匹配这条流表项,所以 ping request 数据包会往 s7 进行转发,而不会发给 MIT 主机,所以无法 ping 通。

而交换机 s7 转发给 s16, s16 转发给 s9, s9 转发给 s22, 交换机 s22 的流表项中, in_port 为 2 的流表项转发给端口 4, 即 s22 又转发给 s23, 这样就形成了一条由原始路径与下发路径共同组成的环路。

7. 拓展实验: 修改 waypoint_path.py 中的优先级字段。

修改 waypoint_path.py 代码中被添加规则的优先级字段, VeriFlow 的检测结果会出错。

在 waypoint_path.py 文件的 add_flow 函数中,如果没有传入指定的 priority 参数,此参数会被默认赋值为 10。

在未修改 priority 默认值时,在 mininet 命令行内输入 dpctl dump-flows,查看网络拓扑中各结点的流表。

```
*** s22

cookie=0x0, duration=1772.525s, table=0, n_packets=1309, n_bytes=78540, pri
ority=65535,dl_dst=01:80:c2:00:00:0e,dl_type=0x88cc actions=CONTROLLER:60
cookie=0x0, duration=1760.720s, table=0, n_packets=4, n_bytes=392, priority
=1,ip,in_port="s22-eth3",nw_src=10.0.0.0/24,nw_dst=10.0.0.0/24 actions=outpu
t:"s22-eth4"
cookie=0x0, duration=1760.711s, table=0, n_packets=5, n_bytes=490, priority
=1,ip,in_port="s22-eth4",nw_src=10.0.0.0/24,nw_dst=10.0.0.0/24 actions=outpu
t:"s22-eth3"
cookie=0x0, duration=4.469s, table=0, n_packets=0, n_bytes=0, priority=10,i
p,in_port="s22-eth4",nw_src=10.0.0.0/24,nw_dst=10.0.0.0/24 actions=output:"s
22-eth2"
cookie=0x0, duration=4.465s, table=0, n_packets=0, n_bytes=0, priority=10,i
p,in_port="s22-eth2",nw_src=10.0.0.0/24,nw_dst=10.0.0.0/24 actions=output:"s
22-eth4"
cookie=0x0, duration=1772.525s, table=0, n_packets=57, n_bytes=7445, priori
ty=0 actions=CONTROLLER:65509
*** s23
```

```
cookie=0x0, duration=1771.926s, table=0, n_packets=1308, n_bytes=78480, pri
ority=65535,dl_dst=01:80:c2:00:00:0e,dl_type=0x88cc actions=CONTROLLER:60
cookie=0x0, duration=1760.687s, table=0, n_packets=4, n_bytes=392, priority
=1,ip,in_port="s25-eth2",nw_src=10.0.0.0/24,nw_dst=10.0.0.0/24_actions=outpu
t:"s25-eth1"
cookie=0x0, duration=1760.679s, table=0, n_packets=5, n_bytes=490, priority
=1,ip,in_port="s25-eth1",nw_src=10.0.0.0/24,nw_dst=10.0.0.0/24 actions=outpu
t:"s25-eth2"
cookie=0x0, duration=4.460s, table=0, n_packets=0, n_bytes=0, priority=10,i
p,in_port="s25-eth3",nw_src=10.0.0.0/24,nw_dst=10.0.0.0/24 actions=output:"s
25-eth2"
cookie=0x0, duration=4.456s, table=0, n_packets=0, n_bytes=0, priority=10,i
p,in_port="s25-eth2",nw_src=10.0.0.0/24,nw_dst=10.0.0.0/24 actions=output:"s
25-eth3"
cookie=0x0, duration=1771.926s, table=0, n_packets=56, n_bytes=6920, priori
ty=0 actions=CONTROLLER:65509
mininet>
```

通过之前的分析我们可以看到,形成环路的关键结点是交换机 s22 与 s25。我们还是对这两个交换机流表项进行分析,交换机 s22 的流表中有 6 个表项,优先级的值分别为 65535,1,1,10,10,0。其中 in_port 为 s22-eth4,output 为 s22-eth2 的表项 priority 值为 10。in_port 为 s22-eth2,output 为 s22-eth4 的表项 priority 值为 10。

交换机 s25 的流表中有 6 个表项,优先级的值分别为 65535,1,1,10,10,0。其中 in_port 为 s25-eth3,output 为 s25-eth2 的表项 priority 值为 10。in_port 为 s25-eth2,output 为 s25-eth3 的表项 priority 值为 10。

修改 waypoint_path.py 中的 priority 默认值后,重新启动 Ryu 控制器、启动 VeriFlow 的 Proxy 模式、启动拓扑、建立 SDC 与 MIT 之间的链接、下发路径、再次测试两主机连通性、查看 log file.txt。

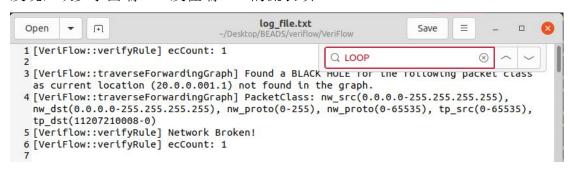
```
sdn@ubuntu:~/Desktop/mininet/custom$ sudo python waypoint_path.py
[sudo] password for sdn:
<Response [200]>
<Response [2
```

在 mininet 命令行内输入 dpctl dump-flows,查看网络拓扑中各结点的流表。

```
*** $25
----
cookie=0x0, duration=66.244s, table=0, n_packets=48, n_bytes=2880, priority
=65535,dl_dst=01:80:c2:00:00:0e,dl_type=0x88cc actions=CONTROLLER:60
cookie=0x0, duration=54.798s, table=0, n_packets=4, n_bytes=392, priority=1
,ip,in_port="s25-eth1",nw_src=10.0.0.0/24,nw_dst=10.0.0.0/24 actions=output:
"s25-eth2"
cookie=0x0, duration=45.981s, table=0, n_packets=0, n_bytes=0, priority=1,i
p,in_port="s25-eth3",nw_src=10.0.0.0/24,nw_dst=10.0.0.0/24 actions=output:"s
25-eth2"
cookie=0x0, duration=45.974s, table=0, n_packets=1416, n_bytes=138768, prio
rity=1,ip,in_port="s25-eth2",nw_src=10.0.0.0/24,nw_dst=10.0.0.0/24 actions=o
utput:"s25-eth3"
cookie=0x0, duration=66.244s, table=0, n_packets=27, n_bytes=3294, priority
=0 actions=CONTROLLER:65509
mininet>
```

可以看到,交换机 s22 的流表中只有 5 个流表项,优先级的值分别为 65535, 1, 1, 1, 0。仔细与未下发路径时的流表和未修改 priority 值下发路径后的流表相比较可以发现,缺少了由端口 4 发往端口 3 的流表项。

交换机 s25 的流表中只有 5 个流表项,优先级的值分别为 65535, 1, 1, 1, 1, 0。仔细与未下发路径时的流表和未修改 priority 值下发路径后的流表相比较可以发现,缺少了由端口 2 发往端口 1 的流表项。



可以看到,SDC ping MIT 因为存在环路,依旧无法 ping 通,但是此时的 log file.txt 文件内没有环路路径 LOOP 的记录,VeriFlow 没有检测到环路。

查看 waypoint path.py 文件中对增加流表项时匹配域的定义。

```
4 def add_flow(dpid, src_ip, dst_ip, in_port, out_port, priority=1):
       flow = {
 5
           "dpid": dpid,
 6
           "idle timeout": 0.
 7
           "hard timeout": 0,
 8
 9
           "priority": priority,
           "match":{
10
               "dl_type": 2048,
11
12
               "in port": in port,
               "nw src": src ip,
13
               "nw dst": dst ip,
14
           },
15
16
           "actions":[
17
               {
                   "type": "OUTPUT".
18
19
                    "port": out port
20
               }
21
           ]
       }
22
```

可以看到,增加流表项时,匹配域(match)金由 dl_type, in_port, nw_src, nw_dst 这 4 项, 而 out port 属于 actions,不属于匹配域,不参与匹配。

以交换机 s22 为例,而未下发路径时,s22 流表中存在由端口 4 发往端口 3 的流表项,in_port 为 4,priority 为 1。而未修改 priority 的值时,下发路径后,增加了由端口 4 发往端口 2 的流表项,in_port 也为 4,但 priority 为 10,因此可以与上述这条流表项区分开,不会覆盖这条流表项,而是新增了一条流表项。

但是修改 priority 值为 1,下发路径后,新增的流表项由端口 4 发往端口 2,in_port 也为 4,priority 也为 1,虽然 out_port 不同,但是匹配域的 in_port 相同,因此覆盖了旧的流表项,而不是新增一条流表项。交换机 s25 的分析也同理,不再赘述。

即当匹配域相同时,新流表项覆盖了旧的流表项,事实上存在环路,但 VeriFlow 并没有检测出来环路。

而无法发现环路原因是判断环路选择下一跳时, VeriFlow 利用 priority 字段进行了排序,当出现 priority 相同的规则时,就会出现问题。

调用了 graph->links[currentLocation].sort(compareForwardingLink);

当出现规则完全匹配需要对原来的规则进行覆盖的时候,VeriFlow 并没有将原来的规则删除并加上新的规则,而是保留了原来的规则并抛弃了新加的规则。这就导致了 VeriFlow 无法检测到因为下发路径而生成的环路。

8. 拓展实验: 域的验证

在 VeriFlow 支持的 14 个域中, 挑选多个域(不少于 5 个)进行验证, 输出并分析结果。

在 EquivalenceClass.h 文件中,我们可以看到 VeriFlow 支持的域。

```
Equivalence Class.h
  Open
                1
                                                                                  Save
                                                                                           \equiv
26 enum FieldIndex
27 {
28
       IN_PORT, // 0
29
       DL_SRC,
       DL_DST,
30
       DL_TYPE,
DL_VLAN,
31
32
       DL_VLAN_PCP,
33
34
       MPLS_LABEL,
35
       MPLS TC,
36
       NW_SRC,
37
       NW DST,
       NW_PROTO,
38
       NW_TOS,
39
40
       TP_SRC,
41
       TP_DST,
42
       ALL_FIELD_INDEX_END_MARKER, // 14
       METADATA, // 15, not used in this version. WILDCARDS // 16
43
44
45 }:
```

结合原有的 waypoint_path.py 文件,我们选择 in_port, dl_src, dl_dst, dl_type, nw_src, nw_dst 这 6 个域进行验证。

恢复基础实验中对 EC 信息打印格式的修改,然后修改 waypoint path.py 如下:

```
1 import requests
 2 import json
 4 def add_flow(dpid, src_ip, dst_ip, in_port, out_port, src_mac, dst_mac, priority=10):
     修改了 add flow 函数的定义,添加了两个传入参数 src mac 与 dst mac。
       flow = {
 5
            "dpid": dpid,
 6
            "idle_timeout": 0, "hard_timeout": 0,
 7
 8
 9
            "priority": priority,
10
            "match":{
11
                 "dl_type": 2048,
                 "in_port": in_port,
12
                 "nw_src": src_ip,
13
                 "nw_dst": dst_ip,
"dl_src": src_mac,
14
15
                 "dl_dst": dst_mac
16
            },
17
     在匹配域中增加了 dl_src 与 dl_dst 两个匹配域。
47
       MIT mac = "00:00:00:00:00:01"
       SDC_mac = "00:00:00:00:00:02"
48
49
       # send flow mod
50
       for node in path:
           in_port, dpid, out_port = node
51
           add_flow(dpid, '10.0.0.0/8', '10.0.0.0/8', in_port, out_port, SDC_mac, MIT_mac) add_flow(dpid, '10.0.0.0/8', '10.0.0.0/8', out_port, in_port, MIT_mac, SDC_mac)
52
       show_path(src_sw, dst_sw, path)
```

在 install_path 函数中增加了 MIT 与 SDC 的 mac 地址,在添加流表项的时候将这两个 mac 地址作为参数传入。其余部分保存 waypoint_path.py 原有代码,不做修改。

修改 waypoint_path.py 文件后,重新启动 Ryu 控制器、启动 VeriFlow 的 Proxy 模式、启动拓扑、建立 SDC 与 MIT 之间的链接、下发路径、再次测试两主机连通性、查看 log_file.txt。

```
680 [VeriFlow::traverseForwardingGraph] Found a BLACK HOLE for the following packet class as current location (20.0.023.23) not found in the graph.

681 [VeriFlow::traverseForwardingGraph] PacketClass: [EquivalenceClass] dl_src (1-00:00:00:00:00:01, 1-00:00:00:00:00:01), dl_dst (2-00:00:00:00:00:00:02, 2-00:00:00:00:02), nw_src (167772416-10.0.1.0, 184549375-10.255.255), nw_dst (167772160-10.0.0.0, 184549375-10.255.255), Field 0 (0, 65535), Field 1 (1, 1), Field 2 (2, 2), Field 3 (2048, 2048), Field 4 (0, 4095), Field 5 (0, 7), Field 6 (0, 1048575), Field 7 (0, 7), Field 8 (167772416, 184549375), Field 9 (167772160, 184549375), Field 10 (0, 255), Field 11 (0, 63), Field 12 (0, 65535), Field 13 (0, 65535)

682 [VeriFlow::verifyRule] ecCount: 3
```

可以看到,受影响的等价类(EC)个数为 3,即 Field 1,2 和 3 一共 3 个等价类,与基础实验部分相同。dl src 为 MIT mac, dl dst 为 SDC mac。

```
684 [VeriFlow::traverseForwardingGraph] Found a LOOP for the following packet class at node 20.0.0.025.25.

685 [VeriFlow::traverseForwardingGraph] PacketClass: [EquivalenceClass] dl_src (2-00:00:00:00:00:02, 2-00:00:00:00:02), dl_dst (1-00:00:00:00:00:00:01, 1-00:00:00:00:00:01), nw_src (167772160-10.0.0.0, 167772415-10.0.0.255), nw_dst (167772160-10.0.0.0, 167772415-10.0.0.255), Field 1 (2, 2), Field 2 (1, 1), Field 3 (2048, 2048), Field 4 (0, 4095), Field 5 (0, 7), Field 6 (0, 1048575), Field 7 (0, 7), Field 8 (167772160, 167772415), Field 9 (167772160, 167772415), Field 10 (0, 255), Field 11 (0, 63), Field 12 (0, 65535), Field 13 (0, 65535)

686 curr: 20.0.0.025.25

687 [VeriFlow::traverseForwardingGraph] Loop path is: 688 20.0.0.025.25 -> 20.0.0.001.1 -> 20.0.0.023.23 -> 20.0.0.022.22 -> 20.0.0.009.9 -> 20.0.0.016.16 -> 20.0.0.007.7 -> 20.0.0.025.25
```

可以看到,环路路径 LOOP 中, nw_src 与 nw_dst 相同,代表存在环路,且打印出了正确的环路路径: 25 -> 1 -> 23 -> 22 -> 9 -> 16 -> 7 -> 25,与设定的环路路径相同。

实验结果:

- 1. 学习了如何通过下发路径形成转发环路。
- 2. 学习了如何使用 VeriFlow 检测黑洞和环路。
- 3. 熟悉了 VeriFlow 的部分源代码和数据结构,自己动手修改源代码完成实验要求。
 - 4. 更加深入地了解了等价类的概念, 学习了等价类中包含的信息。
 - 5. 学习了流表中优先级的概念,与添加流表项时可能产生的覆盖。

源代码:

```
waypoint_path.py
import requests
import json

def add_flow(dpid, src_ip, dst_ip, in_port, out_port, src_mac, dst_mac,
priority=10):
    flow = {
        "dpid": dpid,
        "idle_timeout": 0,
        "hard_timeout": 0,
        "priority": priority,
        "match":{
```

```
"dl_type": 2048,
            "in_port": in_port,
           "nw_src": src_ip,
           "nw dst": dst ip,
           "dl_src": src_mac,
           "dl_dst": dst_mac
       },
       "actions":[
           {
               "type": "OUTPUT",
               "port": out_port
           }
       ]
   }
   url = 'http://localhost:8080/stats/flowentry/add'
   ret = requests.post(
       url, headers={'Accept': 'application/json', 'Accept':
'application/json'}, data=json.dumps(flow))
   print(ret)
def show_path(src, dst, port_path):
    print('install waypoint path: {} -> {}'.format(src, dst))
   path = str(src) + ' -> '
   for node in port path:
       path += '{}:s{}:{}'.format(*node) + ' -> '
   path += str(dst)
   path += '\n'
   print(path)
def install path():
    '23 -> 4:s22:2 -> 2:s9:3 -> 3:s16:2 -> 3:s7:2 -> 3:25:2 -> 1'
   src_sw, dst_sw = 23, 1
   waypoint_sw = 9  # Tinker 10.0.0.21, s9
   path = [(4, 22, 2), (2, 9, 3), (3, 16, 2), (3, 7, 2), (3, 25, 2)]
   # path = [(3, 7, 2)]
   MIT mac = "00:00:00:00:00:01"
   SDC_mac = "00:00:00:00:00:02"
   # send flow mod
   for node in path:
       in_port, dpid, out_port = node
       add_flow(dpid, '10.0.0.0/8', '10.0.0.0/8', in_port, out_port,
SDC_mac, MIT_mac)
```

```
add_flow(dpid, '10.0.0.0/8', '10.0.0.0/8', out_port, in_port,
MIT_mac, SDC_mac)
   show_path(src_sw, dst_sw, path)
if name == ' main ':
   install_path()
VeriFlow.cpp
bool VeriFlow::verifyRule(const Rule& rule, int command, double& updateTime,
double& packetClassSearchTime, double& graphBuildTime, double& queryTime,
unsigned long& ecCount, FILE* fp)
{
   // fprintf(fp, "[VeriFlow::verifyRule] verifying this rule: %s\n",
rule.toString().c str());
    . . . . . .
   if(ecCount == 0)
   {
       fprintf(stderr, "[VeriFlow::verifyRule] Error in rule: %s\n",
rule.toString().c_str());
       fprintf(stderr, "[VeriFlow::verifyRule] Error: (ecCount =
vFinalPacketClasses.size() = 0). Terminating process.\n");
       exit(1);
   }
   else
   {
       fprintf(stdout, "\n");
       fprintf(stdout, "[VeriFlow::verifyRule] ecCount: %lu\n", ecCount);
// output to the veriflow console
       fprintf(fp, "[VeriFlow::verifyRule] ecCount: %lu\n", ecCount); //
output to the FILE *fp, which means the log_file.txt
   }
// check if currentLocation is in path
static bool isInPath(const vector<string>& path, const string& location)
{
   int n = path.size(); /// get the number of nodes on loop
   for(int i =0 ;i < n;i++) // go through the path</pre>
   {
       if(path[i] == location)
       {
           return true;
       }
   }
```

```
return false;
}
// print loop and infomation
static void printLoop(FILE* fp, const vector<string>& path, const string&
current)
{
   fprintf(fp, "[VeriFlow::traverseForwardingGraph] Loop path is:\n");
   int n = path.size(); // get the number of nodes on loop
   for(int i = 0;i < n;i++)</pre>
       fprintf(fp, "%s -> ", path[i].c_str()); // print path nodes
   fprintf(fp, "%s\n", current.c_str()); // print current node
}
// modify the arguments
bool VeriFlow::traverseForwardingGraph(const EquivalenceClass&
packetClass, ForwardingGraph* graph, const string& currentLocation, const
string& lastHop, unordered_set< string > visited, vector<string>& path,
FILE* fp)
{
if(visited.find(currentLocation) != visited.end())
   {
       // Found a loop.
       fprintf(fp, "\n");
       fprintf(fp, "[VeriFlow::traverseForwardingGraph] Found a LOOP for
the following packet class at node %s.\n", currentLocation.c_str());
       fprintf(fp, "[VeriFlow::traverseForwardingGraph]
PacketClass: %s\n", packetClass.toString().c_str());
       //printloop
       fprintf(fp, "curr:%s\n", currentLocation.c_str());
       printLoop(fp, path, currentLocation);
       for(unsigned int i = 0; i < faults.size(); i++) {</pre>
           if (packetClass.subsumes(faults[i])) {
               faults.erase(faults.begin() + i);
               i--;
           }
       }
       faults.push_back(packetClass);
       return false;
    }
   visited.insert(currentLocation);
```

```
if(!isInPath(path, currentLocation))
   {
       path.push_back(currentLocation); // If not, add currentLocation to
path
   }
EquivalenceClass.cpp
// Modify the toString method of EquivalenceClass
string EquivalenceClass::toString() const
{
   char buffer[1024];
   sprintf(buffer, "nw_src(%s-%s), nw_dst(%s-%s), nw_proto(%lu-%lu),
nw_proto(%lu-%lu), tp_src(%lu-%lu), tp_dst(%lu-%lu)",
    ::getIpValueAsString(this->lowerBound[NW_SRC]).c_str(),
    ::getIpValueAsString(this->upperBound[NW_SRC]).c_str(),
   ::getIpValueAsString(this->lowerBound[NW DST]).c str(),
   ::getIpValueAsString(this->upperBound[NW_DST]).c_str(),
   this->lowerBound[NW_PROTO],
   this->upperBound[NW_PROTO],
   this->lowerBound[TP_SRC],
   this->upperBound[TP SRC],
   this->lowerBound[TP_DST],
   this->upperBound[TP_DST]);
   string retVal = buffer;
   return retVal;
}
```