目 录

— 、	实验目的	3
=,	实验内容	3
	(一) 实验要求	3
	(二) 问题分析	3
	(三) 概要设计	4
	1. 数据结构设计	4
	2. 通信消息格式设计	5
	3. 程序基本框架设计	5
	(四)详细设计	8
	1. 给邻居发送路由表	8
	2. 接收并更新路由表	9
	3. 监听命令行并处理链路变化	.11
	4. 其他功能实现	.11
三、	实验结果及分析	.14
	1. 实验环境搭建	.14
2	2. 任务 1: 模拟路由收敛	.15
;	3. 任务 2: 模拟拓扑变化	.18
4	4. 任务 3: 制造路由回路	.20
	5. 任务 4: 解决路由回路(逆向毒化技术)	.23
(6. 举例说明为什么逆向毒化不能杜绝回路生成	.23

一、实验目的

• 学习和掌握距离向量算法。

二、实验内容

(一) 实验要求

- 1. 编程实现并分析以下过程:
- (1) 模拟路由收敛
- (2) 模拟拓扑变化
- (3) 制造路由回路
- (4) 抑制路由回路

2. 程序要求:

- (1) 使用 python3 编程;
- (2) 使用 socket 编程实现分布式:
- (3) 每次迭代后(每隔 Interval,如 30s),各节点输出路由表:
- (4)输出收敛后的路由表,即输出每对节点间的最短距离和下一跳。

(二) 问题分析

- 1. 简化条件: RIP 协议及距离向量(Distance-Vector)算法过程复杂,细节繁多,这里仅模拟其核心过程,因此有如下简化:
 - 对于路由器寻找邻居节点的过程不做模拟, 拓扑结构直接通过命令行给出:
 - 为方便调试,各个模拟路由器在同一局域网内;
 - 当链路发生改变时,在一端输入命令,该端模拟路由器发送消息通知另一端。
 - 2. 基本功能:对于每一个模拟路由器,主要有以下三个功能:
- (1) 监听终端输入,当输入链路变化信息时,更新自己的路由表,并向另一端路由器 发送链路变化信息;
 - (2) 定时 (RIP 协议规定为 30s) 向邻居节点发送路由表 (此时模拟路由器为 UDP socket 的

client):

- (3)接收邻居节点发送的信息(此时模拟路由器为 UDP socket 的 server)并进行处理,这里可能接收到两类信息:
 - ①邻居节点发来的路由表,此时需根据收到的路由表更新自己的路由表(DV 算法);
- ②邻居节点发来的链路变化信息,此时需根据收到的信息更新路由表和邻居节点信息表。

这三个功能同时起作用,因此用三个线程实现,其中第二个为定时执行函数的线程。

(三) 概要设计

1. 数据结构设计

(1) **邻居节点信息表** (neighbors): 字典,字典的键为邻居节点的 IP 地址,值为邻居节点 IP 地址、端口号、距离组成的元组。

样例如下:

```
neighbors = {dict} <class 'dict'>: {'10.30.3.102': ('10.30.3.102', 20000, 2.0), '10.30.3.104': ('10.30.3.104', 20000, 5.0)}

10.30.3.102' (1695764177456) = {tuple} <class 'tuple'>: ('10.30.3.102', 20000, 2.0)

10 = {str} '10.30.3.102'

11 = {int} 20000

12 = {float} 2.0

13 = '10.30.3.104' (1695764177520) = {tuple} <class 'tuple'>: ('10.30.3.104', 20000, 5.0)

13 = {int} 20000

14 = {int} 20000

15 = {float} 5.0

16 = {float} 5.0

17 = {int} 3

18 = '10.30.3.104'

19 = {int} 3

19 = {int} 3
```

邻居节点信息表信息初始由命令行输入,其作用为初始化路由表、决定发送路由表的 对象、更新路由表;当链路发生变化时,邻居节点信息表会发生改变。

(2) 路由表 (router_table): 字典,字典的键为目的地址,值为目的地址、下一跳、距离组成的元组。

样例如下:

```
■ router_table = {dict} <class 'dict'>: (*10.30.3.101': (*10.30.3.101', '10.30.3.101', '0), '10.30.3.102': (*10.30.3.102', '10.30.3.102', '2.0), '10.30.3.104': (*10.30.3.104', '10.30.3.104', '10.30.3.104', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.3.101', '10.30.
  '10.30.3.101' (1695783841008) = {tuple} <class 'tuple'>: ('10.30.3.101', '10.30.3.101', 0)
                         o1 0 = {str} '10.30.3.101'
                         on 1 = {str} '10.30.3.101'
                         01 \ 2 = \{int\} \ 0
                         o1 len = {int} 3
 '10.30.3.102' (1695764177456) = {tuple} <class 'tuple'>: ('10.30.3.102', '10.30.3.102', 2.0)
                         010 = {str}'10.30.3.102'
                         o1 1 = {str} '10.30.3.102'
                         01 2 = {float} 2.0
                         o1 _len_ = {int} 3
▼ 10.30.3.104' (1695764177520) = {tuple} <class 'tuple'>: ('10.30.3.104', '10.30.3.104', 5.0)
                         010 = {str} '10.30.3.104'
                         on 1 = {str} '10.30.3.104'
                        01 2 = \{float\} 5.0
                         o1 _len_ = {int} 3
            o1 _len_ = {int} 3
```

路由表初始只有目的地址为本机和邻居节点的表项,根据邻居节点信息表生成。

2. 通信消息格式设计

- (1) 路由表通信格式: json 格式,发送端将字典结构的路由表打包,接收端再进行解析获得字典结构。
 - (2) 链路变化信息格式: str (字符串) 格式,以[linkchange_type]开头。

链路变化类型	命令行命令	通信消息格式	发送对象
改变边的大小	linkchange <neighbor-< td=""><td>[linkchange]<link-< td=""><td>(<neighbor-< td=""></neighbor-<></td></link-<></td></neighbor-<>	[linkchange] <link-< td=""><td>(<neighbor-< td=""></neighbor-<></td></link-<>	(<neighbor-< td=""></neighbor-<>
	ip> <port> <liink-cost></liink-cost></port>	cost>	ip>, <port>)</port>
取消和这个节	linkdown <neighbor-ip></neighbor-ip>	[linkdown]	(<neighbor-< td=""></neighbor-<>
点的链接	<port></port>		ip>, <port>)</port>
增加一条链接	Linkup <neighbor-ip></neighbor-ip>	[linkup] <link-< td=""><td>(<neighbor-< td=""></neighbor-<></td></link-<>	(<neighbor-< td=""></neighbor-<>
	<port> <link-cost></link-cost></port>	cost>	ip>, <port>)</port>

3. 程序基本框架设计

整个工程包含两个文件: router.py、utils.py。其中前者为程序主要功能代码;后者中定义了一系列供 router.py 调用的辅助功能函数。

- (1) "router. py"程序可大致分为三个部分(除声明编码方式和引入包依赖):
- 解析命令行参数并初始化路由表

```
# 从命令行参数中解析监听端口和邻居节点信息表
port, neighbors = parse_argv()

# 根据邻居节点信息表初始化路由表
my_ip = '10.30.3.101' # 本机 IP
router_table = initrt(neighbors, my_ip)

# 输出初始路由表
showrt(router_table, 'Init')
```

· 创建 socket、绑定端口

```
# 创建 socket
router = socket.socket(socket.AF_INET, socket.SOCK_DGRAM)

# 监听端口
router.bind((my_ip, int(port)))
```

• 定义三个主要功能函数并绑定三个线程

```
# 监听终端输入并处理链路变化信息

def parse_user_input():
    global router_table, neighbors, router
    while True:
        cmd = input()
        if cmd:
        ...

# 定时向邻居节点发送路由表

def broadcast_costs(router, poinsoned_flag=True):
    global router_table, neighbors
    if poinsoned_flag: # 若使用逆向毒化技术
        ...
    else: # 若不使用逆向毒化技术
        ...
```

(2) "utils.py"程序中定义了以下功能函数:

函数名	函数功能	输入参数	返回值	
n 0 10 0 0 0 10 mm	砚坛 人太行会粉	无	监听端口, 邻居节点	
parse_argv	解析命令行参数	/L	信息表	
initrt	初始化路由表	邻居节点信息表,本机	初始化毛的败山害	
IIIItt	7月9日化路田衣	IP 地址	初始化后的路由表	
		待显示的路由表,附加		
showrt	在终端显示路由表	信息(路由表状态,如	无	
		初始、更新、收敛等)		
data_analysis	解析收到的消息(对于	 收到的消息(已解码)	巡自米刑 巡自山家	
data_anarysrs	链路更新信息)	牧邦即伊总(山畔特) 	消息类型、消息内容	
linkohongo	对链路距离改变做出反			
linkchange	应	路由表、邻居节点信息	更新后的路由表、邻	
linkdown	对链路断开做出反应	表、改变的链路信息	居节点信息表	
linkup	对新增链路做出反应			

此外,还包含继承 Thread 类创建的定时执行函数的线程类。

(四) 详细设计

1. 监听终端输入并处理链路变化信息

• "router.py" 中:

```
# 监听终端输入并处理链路变化信息
def parse user input():
   global router_table, neighbors, router
   while True:
       cmd = input()
       if cmd:
           argv = cmd. split('') #按照空格分割,得到参数列表
           # 根据 argv[0]判断链路改变类型, 触发不同事件并按格式生成通知信息
           if argv[0] == 'linkchange':
              router_table, neighbors = linkchange
                     router_table, neighbors, argv[1], int(argv[2]), float(argv[3]))
              send msg = '[linkchange]' + argv[3]
           elif argv[0] == 'linkdown':
              router_table, neighbors = linkdown
                             router table, neighbors, argv[1], int(argv[2]))
              send_msg = '[linkdown]'
           elif argv[0] == 'linkup':
              router_table, neighbors = linkup(
                     router_table, neighbors, argv[1], int(argv[2]), float(argv[3]))
              send_msg = '[linkup]' + argv[3]
           else: # 若为无效消息,则发送空消息,这样接收端会自动过滤掉
              send msg = ''
           addr = (argv[1], int(argv[2])) # 发送地址
           router. sendto(send msg. encode(), addr) # 发送链路改变消息
          print ('Send link msg to ', addr)
          print('send_msg:' + send_msg)
```

• "utils.py" 中:

```
# 对链路距离改变做出反应

def linkchange(router_table, neighbors, host, port, cost):
    neighbors[host] = (host, port, cost) # 更新邻居信息节点表中对应项的距离
    router_table[host] = (host, host, cost) # 更新路由表中对应项
    showrt(router_table, 'Change') # 显示改变后的路由表
    return router_table, neighbors
```

```
# 对链路断开做出反应

def linkdown(router_table, neighbors, host, port):
    router_table[host] = (host, host, float("inf")) # 更新路由表中对应项距离为无穷大
    neighbors.pop(host) # 删除邻居信息节点表中对应项
    showrt(router_table, 'Change') # 显示改变后的路由表
    return router_table, neighbors

# 对新增链路做出反应

def linkup(router_table, neighbors, host, port, cost):
    neighbors[host] = (host, port, cost) # 在邻居信息节点表新增一项
    router_table[host] = (host, host, cost) # 更新路由表中对应项
    showrt(router_table, 'Change') # 显示改变后的路由表
    return router_table, neighbors
```

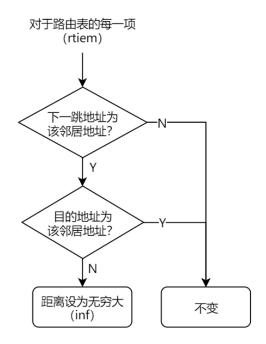
2. 定时向邻居节点发送路由表

• "router.py" 中:

```
# 定时向邻居节点发送路由表
def broadcast_costs(router, poinsoned_flag=False):
   global router_table, neighbors
   if poinsoned flag: #若使用逆向毒化技术
       # 对于每一个邻居,发送毒化后的路由表
       for neighbor in neighbors. keys():
          _router_table = copy.deepcopy(router_table) # 拷贝路由表
          #毒化路由表
          for rtiem in router table.keys():
              if router table[rtiem][1] == neighbor and rtiem != neighbor:
                 _router_table[rtiem] = (rtiem, neighbor, float("inf"))
          # 发送毒化后的路由表
          addr = (neighbors[neighbor][0], neighbors[neighbor][1]) # 发送地址
          send_json = json.dumps(_router_table).encode('utf-8') # 将路由表打包成
json 格式
          router.sendto(send_json, addr) # 发送信息
          print ('Send router_table to ', addr)
          showrt(router table, 'Send') #显示发送的路由表
```

```
else: # 若不使用逆向毒化技术
for neighbor in neighbors.keys():
    # 对于每一个邻居,直接发送自己的路由表
    addr = (neighbors[neighbor][0], neighbors[neighbor][1]) # 发送地址
    send_json = json.dumps(router_table).encode('utf-8') # 将路由表打包成
    json 格式
    router.sendto(send_json, addr) # 发送信息
    print ('Send router_table to ', addr)
    showrt(router_table, 'Send') # 显示发送的路由表
```

其中路由表毒化算法流程图如下



·"utils.py"中,实现定时执行函数的线程类:

```
class RepeatTimer(Thread):
    def __init__(self, interval, target, socket):
        Thread.__init__(self)
        self.interval = interval # 发送间隔
        self.target = target
        self.socket = socket
        self.daemon = True
        self.stopped = False

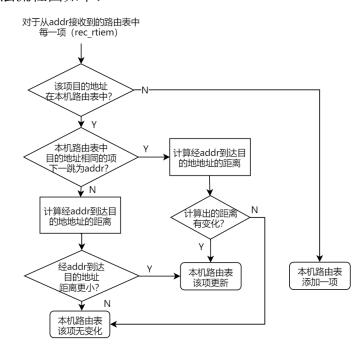
def run(self):
    while not self.stopped:
        time.sleep(self.interval)
        self.target(self.socket)
```

3. 接收并处理邻居节点发来的信息

• "router.py" 中:

```
#接收并处理邻居节点发来的信息
def update costs(router):
   global router_table, neighbors
   while True:
       data, addr = router.recvfrom(1024) #接收消息
       data = data. decode ('utf-8')
       if data: # 收到的消息不为空
           if data[0] == '[': # 收到链路改变信息
              print ('Recv link msg from ', addr)
              msg_type, msg = data_analysis(data)
                                               #解析信息
              # 按照不同的类型, 进行不同的处理
              if msg_type == 'linkchange':
                  router table, neighbors = linkchange(
                     router table, neighbors, addr[0], addr[1], float(msg))
              if msg type == 'linkdown':
                  router_table, neighbors = linkdown(
                     router table, neighbors, addr[0], addr[1])
              if msg_type = 'linkup':
                  router table, neighbors = linkup(
                     router table, neighbors, addr[0], addr[1], float(msg))
           else: # 收到路由信息,则执行路由表更新算法
                … (下接)
```

其中路由表更新算法流程图如下:



代码如下:

```
else: # 收到路由信息
   rec rt = json.loads(data) #将收到路由的信息转为字典格式
   print ('Recv router_table from ', addr)
   showrt(rec_rt, 'Recv') #显示收到的路由表
   converge flag = True # 是否收敛标志
   for rec_rtiem in rec_rt.keys(): #对于收到的路由表中的每一项
       if rec rtiem not in router table.keys(): # 出现新的目的地址,则加入路由表
          router table[rec rtiem] = (
              rec rtiem,
              addr[0],
              rec_rt[rec_rtiem][2] + neighbors[addr[0]][2])
          converge flag = False # 路由表有变化则置收敛标志为 False
       else: # 已经存在的目的地址
          if router table[rec rtiem][1] == addr[0]: #若下一跳相同,有变化则更新路
由表
              if rec_rt[rec_rtiem][2] + neighbors[addr[0]][2] \
                     != router table[rec rtiem][2]:
                 router table[rec rtiem] = (
                     rec rtiem,
                     addr[0],
                     rec rt[rec rtiem][2] + neighbors[addr[0]][2])
                 converge flag = False # 路由表有变化则置收敛标志为 False
          else: # 若下一跳不同,则比较距离决定是否更新
              if rec rt[rec rtiem][2] + neighbors[addr[0]][2] \
                     < router table[rec rtiem][2]:</pre>
                 router table[rec rtiem] = (
                     rec_rtiem,
                     addr[0].
                     rec rt[rec rtiem][2] + neighbors[addr[0]][2])
                 converge flag = False # 路由表有变化则置收敛标志为 False
   showrt(router_table, 'Converge') if converge_flag else showrt(router_table,
'Update')
```

• "utils.py" 中:

```
# 对消息进行分析,返回消息类型和消息有效部分

def data_analysis(data):
    _msg_type = data.split(']') # 按照右中括号切分

    msg_type = _msg_type[0][1:] # 左侧为消息类型(去除左中括号)

    msg = _msg_type[1] # 左侧为消息内容

    return msg_type, msg
```

4. 其他功能实现

•解析命令行参数:

```
# 解析命令行参数,获取监听端口和邻居节点信息表

def parse_argv():
    s = sys.argv[1:] # 命令行参数列表
    port = int(s.pop(0)) # 首个为监听端口(需转换为 int 型)
    neighbors = {}
    slen = int(len(s) / 3)
    for i in range(0, slen): # 每相邻三个组成居节点信息表中一项
        neighbors[s[3 * i]] = (s[3 * i], int(s[3 * i + 1]), float(s[3 * i + 2]))
    return port, neighbors
```

• 初始化路由表:

```
# 根据邻居节点初始化路由表

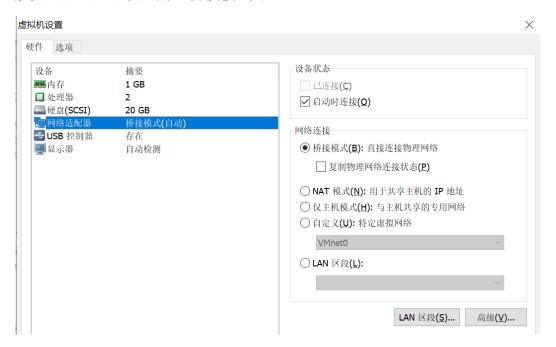
def initrt(neighbors, my_ip):
    rt = {}
    rt[my_ip] = (my_ip, my_ip, 0) # 到达本机 IP 直接交付, 距离为 0
    for neighbor in neighbors.keys(): # 到达邻居节点
        rt[neighbor] = (neighbor, neighbors[neighbor][2])
    return rt
```

•显示路由表:

三、实验结果及分析

1. 实验环境搭建

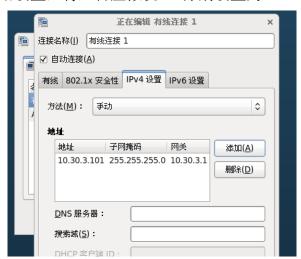
• 将虚拟机网络适配器设置为"桥接模式";



• 克隆五台虚拟机 (链接克隆), 分别命名为 "router-*" (A-E);



• 更改每台虚拟机的网络设置,将五台虚拟机 IP 分别设置为"10.30.3.10*"(1-5);



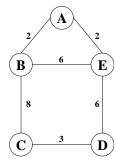
•用 ping 命令测试虚拟机之间的连通性。

```
root@localhost:~/桌面
文件(E) 編辑(E) 查看(Y) 搜索(S) 終端(T) 帮助(出)
[root@localhost 桌面]# ping 10.30.3.105
PING 10.30.3.105 (10.30.3.105) 56(84) bytes of data.

***64 bytes from 10.30.3.105: icmp_seq=1 ttl=64 time=1.64 ms
64 bytes from 10.30.3.105: icmp_seq=2 ttl=64 time=0.701 ms
64 bytes from 10.30.3.105: icmp_seq=3 ttl=64 time=0.793 ms
64 bytes from 10.30.3.105: icmp_seq=4 ttl=64 time=0.781 ms
64 bytes from 10.30.3.105: icmp_seq=5 ttl=64 time=0.779 ms
64 bytes from 10.30.3.105: icmp_seq=6 ttl=64 time=0.718 ms
```

2. 任务1: 模拟路由收敛





(1) 以路由表 B(10.30.3.102) 为例进行分析

• 初始 B 的路由表如下:

• B 收到来自 A 的信息:

```
Recv router_table from ('10.30.3.101', 20000)

[Recv] Router Table at 2019.11.25 14:08:38

+------+
| Destination | Next Hop | Cost |

+-----+
| 10.30.3.101 | 10.30.3.101 | 0 |
| 10.30.3.102 | 10.30.3.102 | 2.0 |
| 10.30.3.105 | 10.30.3.105 | 2.0 |
```

A告诉B"A跳E到达E距离为2",则B可知若先到A再到E距离为4(B到A距离为2),比原先路由表中直接跳E的距离小,因此更新路由表:

	Table at 20	19.11.25 14:08:38
Destination		Cost
10.30.3.101 10.30.3.102	10.30.3.101 10.30.3.102 10.30.3.103 10.30.3.101	2.0 0 8.0 4.0

• B 收到来自 C 的信息:

```
Recv router_table from ('10.30.3.103', 20000)

[Recv] Router Table at 2019.11.25 14:08:42

| Destination | Next Hop | Cost |

| 10.30.3.101 | 10.30.3.102 | 10.0 |

| 10.30.3.102 | 10.30.3.102 | 8.0 |

| 10.30.3.103 | 10.30.3.103 | 0 |

| 10.30.3.104 | 10.30.3.104 | 3.0 |

| 10.30.3.105 | 10.30.3.102 | 12.0 |
```

C告诉B"C跳D到达D距离为3",而B原先路由表无到达D的路由,因此新增一项"B跳C到达D距离为11"(B跳C到C距离为8):

• B 收到来自 E 的信息:

```
Recv router_table from ('10.30.3.105', 20000)

[Recv] Router Table at 2019.11.25 14:08:48

| Destination | Next Hop | Cost |

| 10.30.3.101 | 10.30.3.101 | 2.0 |

| 10.30.3.102 | 10.30.3.101 | 4.0 |

| 10.30.3.103 | 10.30.3.104 | 9.0 |

| 10.30.3.104 | 10.30.3.104 | 6.0 |

| 10.30.3.105 | 10.30.3.105 | 0 |
```

E告诉B"E跳D到D距离为6",而B已知"B到E距离为6",则B可知"B跳E到D距离为12"比原先路由距离大,因此不更新路由表:

• B 收到来自 A 的消息:

A告诉B"A跳E到D距离为8",而B已知"B到A距离为2",则B可知"B跳A到D距离为10"比原先路由距离小,因此更新路由表:

· 经几轮迭代后, B 最终达到收敛:

(2) 其他各路由器收敛后的路由表结果

①路由器 A(10.30.3.101):

```
[Converge] Router Table at 2019.11.25 14:09:48
 Destination | Next Hop | Cost
 10.30.3.101 |
10.30.3.102 |
               10.30.3.101
                               0
               10.30.3.102
                              2.0
 10.30.3.103
               10.30.3.102
                              10.0
 10.30.3.104
               10.30.3.105
                              8.0
 10.30.3.105
              10.30.3.105
                              2.0
```

①路由器 C(10.30.3.103):

```
2019.11.25 14:09:44
[Converge] Router Table at
 Destination |
                 Next Hop | Cost |
 10.30.3.101
             | 10.30.3.102
                              10.0
 10.30.3.102
              10.30.3.102
                              8.0
 10.30.3.103
               10.30.3.103
                              0
 10.30.3.104
               10.30.3.104
                              3.0
 10.30.3.105
               10.30.3.104
                              9.0
```

①路由器 D(10.30.3.104):

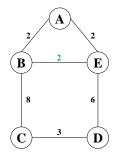
```
[Converge] Router Table at
                            2019.11.25 14:09:48
 Destination |
                 Next Hop
                            | Cost |
 10.30.3.101 | 10.30.3.105
                             8.0
 10.30.3.102
             10.30.3.105
                             10.0
 10.30.3.103
             10.30.3.103
                             3.0
 10.30.3.104
             10.30.3.104
                              Θ
 10.30.3.105 | 10.30.3.105
                             6.0
```

①路由器 E(10.30.3.105):

```
[Converge] Router Table at 2019.11.25 14:09:44
 Destination |
                 Next Hop
                            | Cost
 10.30.3.101
               10.30.3.101
                              2.0
 10.30.3.102
               10.30.3.101
                              4.0
 10.30.3.103
                              9.0
               10.30.3.104
 10.30.3.104
               10.30.3.104
                              6.0
 10.30.3.105
               10.30.3.105
                               0
```

3. 任务 2: 模拟拓扑变化

在任务 1 的网络收敛后,将 B 和 E 之间的距离更改 6->2 (好消息!),模拟该变化导致的重新收敛过程。



• 在路由器 B 执行链路距离改变命令 "linkchange 10.30.3.105 20000 2",路由器 E 同步收到消息:

```
Recv link msg from ('10.30.3.102', 20000)

[Change] Router Table at 2019.11.25 14:30:03

| Destination | Next Hop | Cost |
| 10.30.3.101 | 10.30.3.101 | 2.0 |
| 10.30.3.102 | 10.30.3.102 | 2.0 |
| 10.30.3.103 | 10.30.3.104 | 9.0 |
| 10.30.3.104 | 10.30.3.104 | 6.0 |
| 10.30.3.105 | 10.30.3.105 | 0 |
```

• D 收到来自 E 的消息:

```
Recv router_table from ('10.30.3.105', 20000)

[Recv] Router Table at 2019.11.25 14:30:32

| Destination | Next Hop | Cost |
| 10.30.3.101 | 10.30.3.101 | 2.0 |
| 10.30.3.102 | 10.30.3.102 | 2.0 |
| 10.30.3.103 | 10.30.3.104 | 9.0 |
| 10.30.3.104 | 10.30.3.104 | 6.0 |
| 10.30.3.105 | 10.30.3.105 | 0 |
```

E告诉 D"E 跳 B 到 B 距离为 2",而 D 已知"D 到 E 距离为 6",则 D 可知"D 跳 E 到 B 距离为 8"比原先路由距离小,因此更新路由表:

• B 收到来自 E 的消息:

```
Recv router_table from ('10.30.3.105', 20000)

[Recv] Router Table at 2019.11.25 14:30:32

| Destination | Next Hop | Cost |
| 10.30.3.101 | 10.30.3.101 | 2.0 |
| 10.30.3.102 | 10.30.3.102 | 2.0 |
| 10.30.3.103 | 10.30.3.104 | 9.0 |
| 10.30.3.104 | 10.30.3.104 | 6.0 |
| 10.30.3.105 | 10.30.3.105 | 0 |
```

E告诉B"E跳D到D距离为6",而B已知"B到E距离为2",则B可知"B跳E到D距离为8"比原先路由距离小,因此更新路由表:

```
[Update] Router Table at 2019.11.25 14:30:32
```

A、C 并未受到路由变化的影响,其他路由器仅需一到两次更新路由就重新收敛,可见"好消息传播得快"。

4. 任务 3: 制造路由回路

将下图拓扑的 A 和 B 连接断开 (坏消息!),模拟该变化导致的重新收敛过程。



- 首先,路由达到收敛:
- ①路由器 A(10.30.3.101):

②路由器 B(10, 30, 3, 102):

```
[Converge] Router Table at 2019.11.23 20:46:44

| Destination | Next Hop | Cost |
| 10.30.3.101 | 10.30.3.101 | 2.0 |
| 10.30.3.102 | 10.30.3.102 | 0 |
| 10.30.3.103 | 10.30.3.103 | 3.0 |
```

③路由器 C(10.30.3.103):

• 然后,在路由器 A 执行链路断开命令"linkdown 10.30.3.102 20000",路由器 B 同步收到消息:

```
linkdown 10.30.3.102 20000
[Change] Router Table at 2019.11.23 20:49:55
  Destination | Next Hop | Cost
  10.30.3.101 | 10.30.3.101 | 0
10.30.3.102 | 10.30.3.102 | inf
10.30.3.103 | 10.30.3.102 | 5.0
Send link msg to ('10.30.3.102', 20000) send_msg:[linkdown]
Recv link msg from ('10.30.3.101', 20000)
[Change] Router Table at 2019.11.23 20:49:55
 Destination |
                                   | Cost |
                    Next Hop
  10.30.3.101 | 10.30.3.101
                                     inf
                 | 10.30.3.102
| 10.30.3.103
  10.30.3.102
                                      0
  10.30.3.103
                                     3.0
```

• B 收到来自 C 的消息

C告诉B"C跳B到A距离为5",而B已知"B到C距离为3",则B可知"B跳C到A距离为8"(但实际上已经不可达了)比原先路由距离(inf)小,因此更新路由表:

```
[Update] Router Table at 2019.11.23 20:50:08

| Destination | Next Hop | Cost |
| 10.30.3.101 | 10.30.3.103 | 8.0 |
| 10.30.3.102 | 10.30.3.102 | 0 |
| 10.30.3.103 | 10.30.3.103 | 3.0 |
```

• C 收到来自 B 的消息:

B告诉 C"B 跳 C 到 A 距离为 8",而 C已知"C 跳 B 到 A 距离为 8",则 C 可知"C 跳 B 到 A 距离为 11"(但实际上已经不可达了),由于下一跳相同,不需要比较距离直接更新路由表:

•之后,B收到来自C的消息、C收到来自B的消息……两个过程交替进行,到A的距离逐渐增大(即无穷计算现象)。一段时间后,仍在计数更新("坏消息传播得慢"):

```
Recv router_table from ('10.30.3.103', 20000)

[Recv] Router Table at 2019.11.23 21:10:09

| Destination | Next Hop | Cost |

| 10.30.3.101 | 10.30.3.102 | 245.0 |

| 10.30.3.102 | 10.30.3.102 | 3.0 |

| 10.30.3.103 | 10.30.3.103 | 0 |
```

```
Recv router_table from ('10.30.3.102', 20000)

[Recv] Router Table at 2019.11.23 21:10:41

| Destination | Next Hop | Cost |

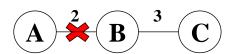
| 10.30.3.101 | 10.30.3.103 | 254.0 |

| 10.30.3.102 | 10.30.3.102 | 0 |

| 10.30.3.103 | 10.30.3.103 | 3.0 |
```

5. 任务 4: 解决路由回路(逆向毒化技术)

如果使用逆向毒化技术,重新模拟 A和 B链接断开所导致的重新收敛过程。



- 首先,路由达到收敛:
- ①路由器 A(10.30.3.101):

②路由器 B(10.30.3.102):

```
[Converge] Router Table at 2019.11.23 21:42:17

| Destination | Next Hop | Cost |

| 10.30.3.101 | 10.30.3.101 | 2.0 |

| 10.30.3.102 | 10.30.3.102 | 0 |

| 10.30.3.103 | 10.30.3.103 | 3.0 |
```

③路由器 C(10.30.3.103):

```
[Converge] Router Table at 2019.11.23 21:43:16 +-----+ | Destination | Next Hop | Cost | +-----+ | 10.30.3.101 | 10.30.3.102 | 5.0 | | 10.30.3.102 | 10.30.3.102 | 3.0 | | 10.30.3.103 | 0 | +-----+
```

• 然后,在路由器 A 执行链路断开命令"linkdown 10.30.3.102 20000",路由器 B 同步收到消息:

```
Recv link msg from ('10.30.3.101', 20000)

[Change] Router Table at 2019.11.23 21:44:26

| Destination | Next Hop | Cost |

| 10.30.3.101 | 10.30.3.101 | inf |

| 10.30.3.102 | 10.30.3.102 | 0 |

| 10.30.3.103 | 10.30.3.103 | 3.0 |
```

• B 收到来自 C 的消息:

此时收到的路由表为 C 毒化后的路由表。由于 C 中路由表项 "C 跳 B 到达 A 距离为 5" 该项路由信息来自 B,因此发送给 B 时会将距离设为不可达(inf)。

```
Recv router_table from ('10.30.3.103', 20000)

[Recv] Router Table at 2019.11.23 21:44:44

| Destination | Next Hop | Cost |

| 10.30.3.101 | 10.30.3.102 | inf |

| 10.30.3.102 | 10.30.3.102 | 3.0 |

| 10.30.3.103 | 10.30.3.103 | 0 |
```

• C 收到来自 B 的消息:

```
Recv router_table from ('10.30.3.102', 20000)

[Recv] Router Table at 2019.11.23 21:44:46

+------+

| Destination | Next Hop | Cost |

+-----+

| 10.30.3.101 | 10.30.3.101 | inf |

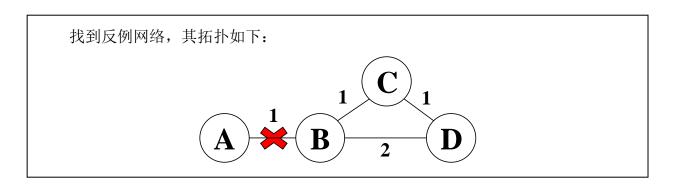
| 10.30.3.102 | 10.30.3.102 | 0 |

| 10.30.3.103 | 10.30.3.103 | 3.0 |

+------+
```

可见,路由回路没有出现,路由表很快收敛。

6. 举例说明为什么逆向毒化不能杜绝回路生成



- 首先,路由达到收敛:
- ①路由器 A(10.30.3.101):

```
[Converge] Router Table at
                             2019.11.24 15:08:20
  Destination |
                  Next Hop
                             | Cost
                10.30.3.101
  10.30.3.101
                                0
  10.30.3.102
                10.30.3.102
  10.30.3.103
                10.30.3.102
                               2.0
  10.30.3.104
                10.30.3.102
                               3.0
```

②路由器 B(10.30.3.102):

```
2019.11.24 15:09:12
[Converge] Router Table at
 Destination |
                  Next Hop
                             | Cost
               10.30.3.101
 10.30.3.101
 10.30.3.102
                10.30.3.102
                               0
 10.30.3.103
                10.30.3.103
                              1.0
 10.30.3.104
                10.30.3.104
                              2.0
```

③路由器 C(10.30.3.103):

④路由器 D(10.30.3.104):

```
[Converge] Router Table at
                             2019.11.24 15:07:50
 Destination
                  Next Hop
                             | Cost
 10.30.3.101
                10.30.3.103
                               3.0
 10.30.3.102
                10.30.3.102
                               2.0
 10.30.3.103
                10.30.3.103
                               1.0
 10.30.3.104
                10.30.3.104
                                0
```

• 然后,在路由器 B 执行链路断开命令"1 inkdown 10.30.3.101 20000",路由器 A 同步收到消息:

```
Recv link msg from ('10.30.3.102', 20000)

[Change] Router Table at 2019.11.24 15:17:59

| Destination | Next Hop | Cost |

| 10.30.3.101 | 10.30.3.101 | 0 |

| 10.30.3.102 | 10.30.3.102 | inf |

| 10.30.3.103 | 10.30.3.102 | 2.0 |

| 10.30.3.104 | 10.30.3.102 | 3.0 |
```

• B 收到来自 D 的消息:

由于D到达A的下一跳为C(非D),因此该项并不会被毒化。

```
Recv router_table from ('10.30.3.104', 20000)

[Recv] Router Table at 2019.11.24 15:18:20

| Destination | Next Hop | Cost |
| 10.30.3.101 | 10.30.3.103 | 3.0 |
| 10.30.3.102 | 10.30.3.102 | 2.0 |
| 10.30.3.103 | 10.30.3.103 | 1.0 |
| 10.30.3.104 | 10.30.3.104 | 0 |
```

D告诉B"D跳C到A距离为3",而B已知"B到D距离为2",则C可知"C跳D到A距离为5"(但实际上已经不可达了),比原先路由距离(inf)小,因此更新路表:

```
[Update] Router Table at 2019.11.24 15:18:20

| Destination | Next Hop | Cost |
| 10.30.3.101 | 10.30.3.104 | 5.0 |
| 10.30.3.102 | 10.30.3.102 | 0 |
| 10.30.3.103 | 10.30.3.103 | 1.0 |
| 10.30.3.104 | 10.30.3.104 | 2.0 |
```

• C 收到来自 B 的消息:

由于B到达A的下一跳为D(非C),因此该项并不会被毒化。

B告诉 C"B 跳 D 到 A 距离为 5",而 C 已知 "C 到 B 距离为 1",则 C 可知 "C 跳 B 到 A 距离为 6"(但实际上已经不可达了),由于下一跳相同,不需要比较距离直接更新路由表:

```
[Update] Router Table at 2019.11.24 15:18:27
```

• D 收到来自 C 的消息:

由于 C 到达 A 的下一跳为 B (非 D), 因此该项并不会被毒化。

```
Recv router_table from ('10.30.3.103', 20000)

[Recv] Router Table at 2019.11.24 15:18:52

| Destination | Next Hop | Cost |
| 10.30.3.101 | 10.30.3.102 | 6.0 |
| 10.30.3.102 | 10.30.3.102 | 1.0 |
| 10.30.3.103 | 10.30.3.103 | 0 |
| 10.30.3.104 | 10.30.3.104 | 1.0 |
```

C告诉 D "C 跳 B 到 A 距离为 6", 而 D 已知 "D 到 C 距离为 1",则 D 可知 "D 跳 C 到 A 距离为 7"(但实际上已经不可达了),由于下一跳相同,不需要比较距离直接更新路由表:

•之后,B收到来自D的消息、C收到来自B的消息、D收到来自C的消息……三个过程交替进行,到A的距离逐渐增大(即无穷计算现象)。一段时间后,仍在计数更新(逆向毒化未能解决):

	Table at 201	19.11.24 15:34:29
Destination		Cost
10.30.3.101 10.30.3.102	10.30.3.102	70.0 1.0
	10.30.3.104	

[Update] Router		19.11.24 15:34:53
Destination	Next Hop	Cost
10.30.3.101		
10.30.3.102 10.30.3.103		
10.30.3.104 	10.30.3.104	