Exp 9: 路径 MTU 之发现

目的: 练习如何找出path MTU 的方法。

摘要: 本实验中先简单介绍 UDP 协议,并发送一个数据量较大的UDP报文让IP 层进行切割,观察何谓 MTU。再透过MDDL的程序设计让学生了解「发现路径 MTU(Path MTU Discovery)算法」的运作规则。

时间: 3 hrs。

一、网络拓扑

A:

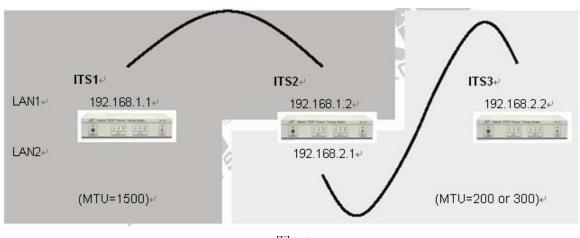


图9.1

B:

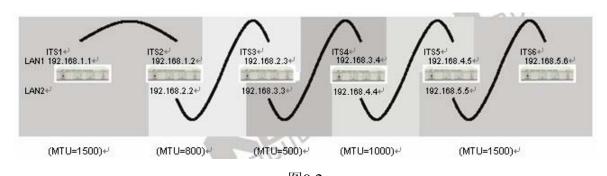


图9.2

二、技术背景

What is MTU?

MTU (Maximum Transfer Unit)是指IP报文的最大传输单位。当一IP报文欲传输跨越数个网络时,如果欲传送的报文大小比网络中最小的MTU还大,IP便会执行切割

(fragment- ation),把报文分成较小的区块,让每个小段比MTU小。此网络中的最小传输限制值就称为MTU而这段发现MTU的过程就称为发现路径MTU (Path MTU Discovery, documented in RFC 1191)。

Path MTU Discovery的做法是传送一个不要切割(DF位被设定为1),且大小为本身MTU的IP报文,如果目的端或传递路径中的router发现此报文的大小超过本身的MTU且旗标DF又设定为不得切割,则会丢弃此封包并传回一ICMP错误讯息"Destination Unreachable"(TYPE=3),其内文意义为"Fragmentation needed and DF set"(code=4),并其本身的MTU大小,放置在下表中NEXT-HOP MTU字段里告知发送端。

0	8	16	31
TYPE (3)	CODE (4)	CHECKSUM	
UNUSED (0)		NEXT-HOP MTU	
INTERNET HEADER + 64 BITS OF ORIGINAL DATAGRAM DATA			

表9.1

What is UDP?

UDP (User Datagram Protocol)在TCP/IP 协议里被定义在网络层(Internet Layer)之上,在OSI模型中位于传输层(Transport Layer),换言之,一个UDP报文(UDP segment,又称数据段)是被包含在 IP报文(IP datagram)里传递的,如表9.2所示。UDP协议提供的是不可靠、以非连结为导向的数据传输模式,它并不支持流量控制(flow control)、错误控制(error control)或是重新传送(retransmission)。然而,有些应用软件仍会使用UDP协议传送与接受数据而不是TCP协议,主要是因为UDP对于传输的控制较为简单,特别是某些强调要在一定时间内送但较不在意错误率的传输上,更进一步对UDP与TCP协议的讨论会在之后的实验章节说明。UDP协议格式与其主要字段说明如下:

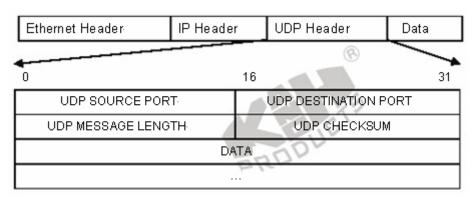


表9.2

SOURCE PORT (16 bits):发送端连接端口号。此为选择性字段,如末使用则设为"00"。DESTINATION PORT (16 bits):目的端连接端口号。

LENGTH (16 bits): UDP标头(header)后的数据长度,最小值为 8。

CHECKSUM (16 bits): UDP校验码。当此字段被设为"0000"时,是代表此报文可以忽略校验码验证。UDP校验码与IP校验码的计算方式是一样的,但UDP报文在计算校验码时需要再加入一个12Bytes的虚拟标头(pseudo-header)做计算,其格式如表9.3所示。

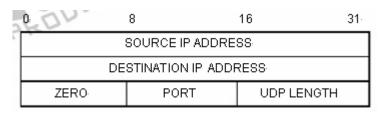


表9.3

SOURCE IP ADDRESS (32 bits): 发送端IP地址。

DESTINATION IP ADDRESS (32 bits): 目的端IP地址。

ZERO (8 bits): 此字段设为"00",用来将UDP标头的长度补满为16 bits的倍数。

PROTO: 通讯协议代码, UDP为17。

UDP LENGTH: 此为UDP标头的长度,不包含Data与pseudo-header。

Algorithm of Path MTU Discovery:

- 1、找到一联机在不同网络但确定可以沟通的目的端计算机主机。
- 2、创建一个UDP报文,指定其目的IP地址及目的端连接端口(通常最好大于30000),DF (do not fragmentation)位设为 1,并将此报文的大小(Data length)设定与该发送端网络接口的MTU大小相同,数据内容不限,然后将此报文传送出去。
- 3、等待一个带有错误讯息的ICMP封包传回,首先确认该ICMP封包是否是对应步骤1中发出去的UDP报文。
- 4、如果步骤3接获的ICMP讯息为"ICMP port unreachable",则表示此UDP报文已成功绕 送至目的端虽然出现通讯端口无法找到的错误讯息(通常大于30000的通讯端口为关 闭且无特定程序使用)但我们即可知道此报文的长度即为此段路径的MTU。,
- 5、如果步骤3接获的ICMP讯息为"Fragmentation needed",则表示此UDP报文长度已经超过此段路径的MTU,我们必须将回应的ICMP报文内的Next-Hop MTU值抄录下来,重新再回到步骤2,但发出去的UDP报文MTU大小须要改为刚刚所抄录下来的

Next-Hop MTU值。

- 6、如果 Next-Hop MTU值小于68,则表示绕送路径中的节点(通常为router)不提供Path MTU Discovery(RFC 1911),因为MTU最小值为68(RFC894)。我们需要将原报文长度 减8再执行步骤2的动作,否则将抄录的MTU值填入欲传送的报文的长度栏并执行步骤2的动作。
- 7、如果步骤3的响应报文时间超过30秒未有响应,则改变一个目的端连接埠,重新再执行步骤2。
- 8、如果步骤7重试了数次都无法改善逾时问题,则表示目的端可能遇到一些未预期性错误(例如:目的端设置的防火墙拦截了这些预连接未开放端口的封包),我们可能需更换一个目的端IP再重试一遍或关闭其对外的防火墙。

三、实验步骤

1、网络拓扑连线

1) 在Hubox上将网络连线如图9.3所示,此实验设计以3台ITS为一组。

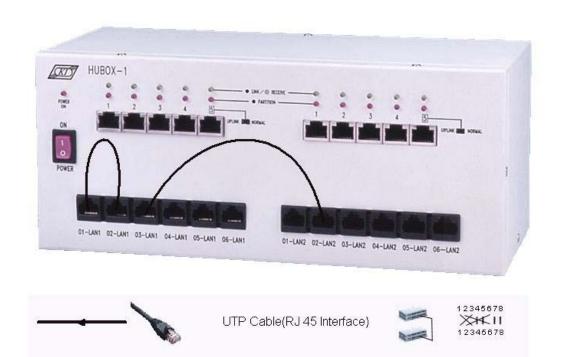


图 9.3

UTP Cable(RJ 45 Interface)

12345678

12345678

2、切割分组

A. 设定 Host 与 Gateway

- 2) 运行 **XCLIENT.BAT** 程序, 打开 ITS 软件界面(KCodes Network Explorer)
- 3) 从 Tool menu 中选择 **Network Configuration** ,打开网络属性设置界面

ITS1 (Host)

- 4) 参照网络拓扑 A, 输入"192.168.1.1"到 IP Setting Address of Interface 1 文本框中, 并单击 Add new routing entry 按钮, 见图 9.4。
- 5)输入"192.168.2.0" 到 Destination 文本框中,输入"255.255.255.0" Mask 文本框中,并且输入"192.168.1.2"到 Gateway 文本框中(见图 9.5),最后点击 Update 按钮。
- 6) 选择 Host 模式并且点击 Set & Close 按钮。

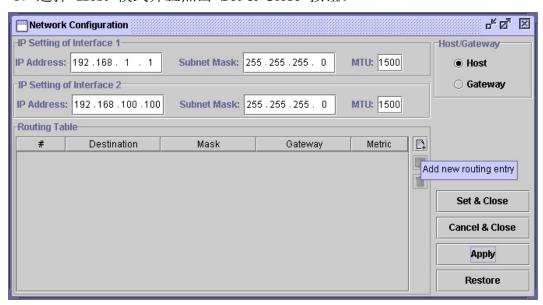


图 9.4

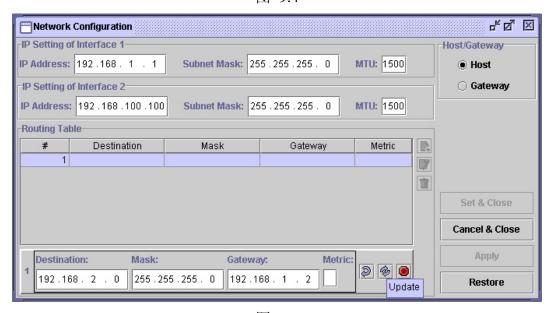


图 9.5

ITS3 (Host)

- 7)参照网络拓扑 A,ITS 设置的步骤相同。先输入"**192.168.2.2**"到 **IPSetting Address** of Interface 1 文本框中,并点击 Add new routing entry 按钮。
- 8) 输入"**192.168.1.0**"到 Destination 文本框,输入"**255.255.255.0**" 到 Mask 文本框, 并且输入"**192.168.2.1**"到 Gateway 文本框,最后点击 **Update** 按钮。
- 9) 选择 Host 模式, 并且单击 Set & Close 按钮。

ITS2 (Gateway)

- 10) 参照网络拓扑 A, 输入"**192.168.1.2**"到 **IP Setting Address of Interface 1** 文本框中,输入到"**192.168.2.1**" into **IP Setting Address of Interface 2** 文本框中 (见图 9.6)。
- 11) 选择 Gateway 模式, 并点击 Set & Close 按钮。

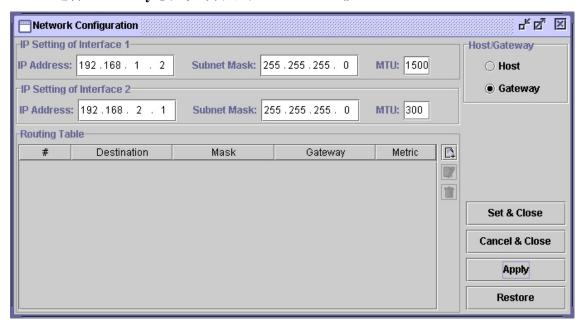


图 9.6

- 12) 完成基本设置后,尝试发送 ICMP Echo Request 测试 ITS 与 ITS3 是否能正常通信。
- B. 设定 MTU 并发送 IP 报文

ITS2

- 13) 从 Tool menu 中选择 Network Configuration , 打开网络属性设置界面
- 14) 参照图 9.6, 在 interface 1 的 MTU 文本框中输入"**1500**", interface 2 的 MTU 文本框中输入 "**300**", 最后选择 **Gateway** 模式,并且点击 **Set & Close** 按钮。
- 15) 从 Listen menu 中选择 New Memorized Message Browser ,打开网络信息浏览

器(Network Message Browser),勾选 Listening On 开始监听整个网络。

ITS3

- 16) 从 Tool menu 里选择 **Network Configuration** , 打开网络属性配置界面。在 Interface 1 的 MTU 文本框中输入"**300**" , 最后点击选择 **Host** 模式, 并点击 **Set** & **Close** 按钮。
- 17) 从 Listen menu 中选择 **New Memorized Message Browser** ,打开网络信息浏览器(Network Message Browser),勾选 **Listening On** 开始监听整个网络。

ITS1

18) 从 Tool menu 里选择 Network Configuration , 打开网络属性配置界面。在 Interface 1 的 MTU 文本框中输入"1500",最后点击选择 Host 模式, 并点击 Set & Close 按钮。此外,从 send menu 中选择 Send IP Packet,打开 IP 报文发送 界面。

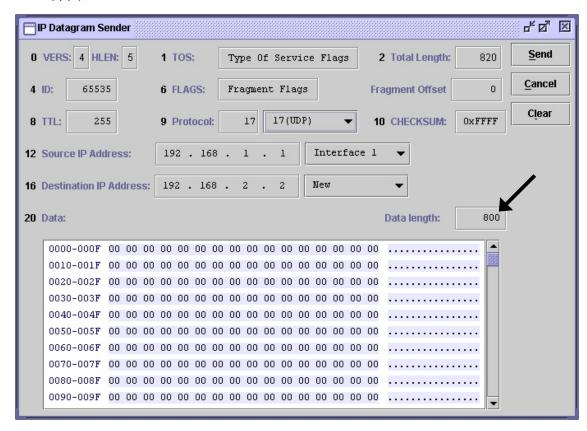


图 9.7

- 19) 输入 "**192.168.2.2**" 到 **Destination IP Address** 文本框中,并且在 **Data length** 中 输入 "**800**",如图 9.7 所示
- 20) 单击 Send 按钮。ITS1 会立即发送一个 800bytes 的 UDP 报文到 ITS3。当该报

文通过 ITS2 时,由于 MTU 大小只有 300,所以该报文将被切割。图 9.8 为 ITS3 接收来自 ITS1,并被切割后的报文。

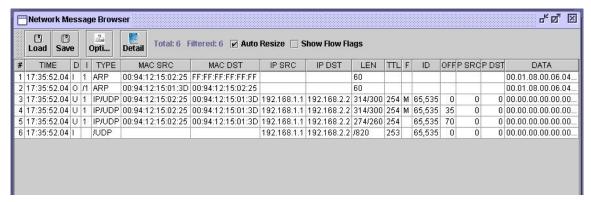


图 9.8

21)将 ITS2 与 ITS3 的 MTU 值从 **300** 改为 **200**, 再重新做步骤 18 到 20。图 9.9 为 ITS3 接收来自 ITS1,并被切割后的报文。

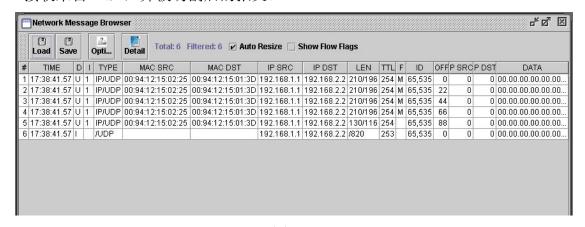


图 9.9

3、MTU的发现

1) 在 Hubox 上将网络连线如图 9.10 所示。

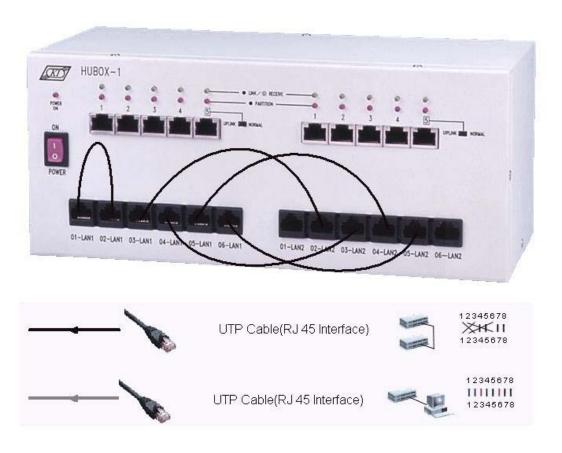


图 9.10

- 2) 参照网络拓扑 Band Exp 7, 设定每台 ITS 的路由表 (见表 7.1)。
- 3) 参照前一部分的实验步骤,将 ITS2 的 Interface 2 和 ITS3 的 Interface 1 的 MTU 值 设为"800";将 ITS3 的 Interface 2 和 ITS4 的 Interface 1 的 MTU 设为"500";将 ITS4 的 Interface 2 和 ITS5 的 Interface 1 的 MTU 设为 "1000"将 ITS1 的 Interface 1, ITS2 的 Interface 1, ITS5 的 Interface 2 和 ITS6 的 Interface 1 的 MTU 值设为 "1500"。
- 4) 打开网络信息浏览器(Network Message Browser)勾选 Listening On。

ITS1

5) 从 Send menu 里选择 **Send IP Packet** ,打开 **IP Datagram Sender** 界面。输入 "**192.168.2.2**" 到 **Destination IP Address** 文本框中,并输入 "**1000**" 到 **Data length** 文本框中。在 FLAGES 选项中选择 **Don't Fragment** ,如图 9.11 所示。

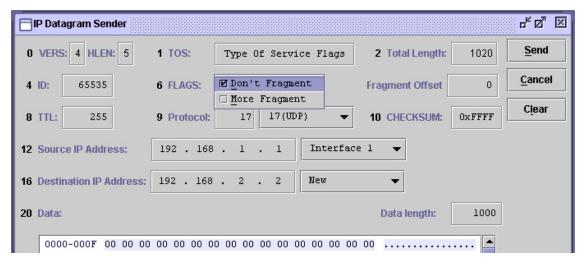


图 9.11

- 6) 最后点击 **Send** 按钮。您的 ITS1 将会发送一个报文给 ITS6。此报文的输入段 长度为 1000 且为不可分割。
- 7) 当报文长度大小超过路由所规定的值时,路由会将报文丢弃并回报自己 MT 大小给发送端(ITS1)。图 9.12 里,我们可以发现 ITS2 丢弃了 ITS1 发送来的报文,并告诉 ITS1 自己的 MTU 的大小。

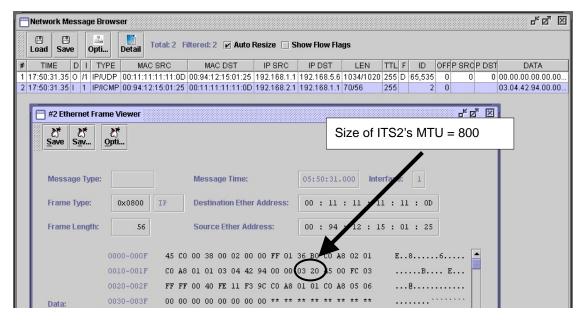


图 9.12

- 8) 重新发一个报文,并将 MTU 值改为路由所回报的 MTU 值。
- 9) 重复步骤 3 到步骤 8, 一直到该报文能成功到达 ITS6 为止。

4、利用MDDL发现MTU

ITS1

10) 参考并延续前一部分的实验, 在本实验中, 我们将要调用一个 mddl 程序, 让 ITS

自动发送报文并找到传输路径中的 MTU 值。首先,点击 Load 按钮,打开 RulePathMTUDiscovery.mddl 程序(路径为 C:\XClient\Data\Mddl\Tutorial\Ex09\ RulePathMTUDiscovery.mddl),最后点击 Upld 按钮。

11)从 Batch menu 中选择 MDDL Batch Panel,ITS 会打开一个名为 MDDL Batch Editor 的编辑平台。如图 9.13 所示,点击 Load 按钮,调用 StartPathMTUDiscovery.bmddl程序(路径为C:\XClient\Data\Mddl\Tutorial\Ex09\StartPathMTUDiscovery.bmddl),最后点击 Exe 按钮。

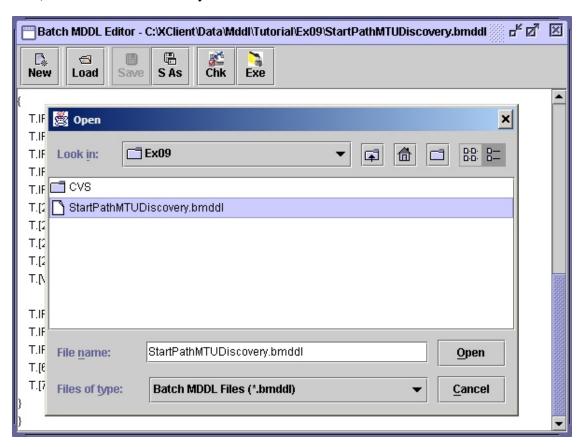


图 9.13

12) 当执行完 StartPathMTUDiscovery.bmddl 程序后, ITS1 将自动发送一个报文给 ITS6,并找到路径中的 MTU 值,如图 9.14 所示。

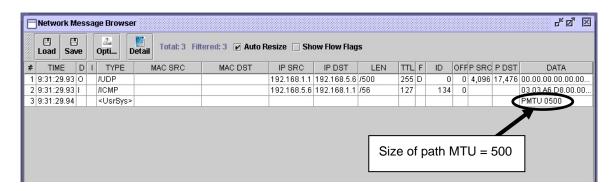


图 9.14

四、实验讨论

- 1、在网络拓扑A里,当你发送MTU=200的封包和MTU=300的封包时,它在传送时, 最大的差异在哪?
- 2、在发现路径 MTU 这段实验中,什么状况会重复发生?我们可以很顺利的发送封包到目的端吗?试着找出这整段路径的bottleneck (path MTU)值并解释为什么。
- 3、如果传送时,被切割的封包掉了其中一个或是发生延迟,有没有解决的方案? (提示: 试着利用 ICMP协议或参考实验10)

REACTOR PROGRAM

1, RulePathMTUDiscovery.mddl

```
}
       ELSE
       {
           VAR1[0, 1] = S.[26,27];
       SEND_OUT_IP WITH_DATA
       {
           T.IP_FLAGSOFF
                             = 0x4000W, // SET DON'T FRAGMENTATION BIT
           T.IP_TTL
                               = 255
           T.IP_PROT
                               = CNST_IP_PROT_UDP ,
           T.IP_ADDRSRC
                              = VAR2[0, 3]
           T.IP\_ADDRDST = VAR2[4, 7]
           T.[20, 21]
                               = VAR2[8, 9]
           T.[22, 23]
                               = VAR1[2, 3]
           T.[24, 25] = VAR1[0, 1] - 20, // UDP length=MINUS IP HEADER LENGTH
           T.[26, 27]
                               = 0W
           T.[VAR1[0, 1]-1]
                               =0
           T.IP_LEN
                               = LENGTH(T)
           T.IP_HEADERCHKSUM
                                      = \{0, 0\}
           T.IP_HEADERCHKSUM
                                      = CHECKSUM(T[0,19])
       }
   }
 // DISCARD MESSAGE;
}
ELSE IF(S.IP\_PROT == CNST\_IP\_PROT\_ICMP && S.[20, 21] == 0x0303W)
                                                       // Port unreachable
{
   VAR1[4] = 255;
                                                      // Stop TRACEROUTE
   GENERATE_USER_SYSMSG WITH_DATA
    {
       TARGET = "PMTU ",
```

```
T.[5] = ((VAR1[0, 1])/1000)+0X30,
            T.[6] = (((VAR1[0, 1])\%1000)/100)+0X30,
            T.[7] = (((VAR1[0, 1])\%100)/10)+0X30,
            T.[8] = ((VAR1[0, 1])\%10)+0X30
        }
        DISCARD_MESSAGE;
    }
}
TIMER_WITH_PERIOD 1000
                                                                    // Period = 1 sec
    IF(VAR1[4] != 255)
                                                           // TRACEROUTE still run
    {
        VAR1[4] = VAR1[4] + 1;
                                                            // Increment time counter
        IF(VAR1[4] >= 60)
                                                            // 60 secs after last IP send
        {
            VAR1[4] = 0;
            VAR1[2, 3] = VAR1[2, 3] + 1;
                                                           // Increment test port
            IF(VAR1[2, 3] == 0W)
                                                           // Cannot find port for test
            {
                                                           // Abort TRACEROUTE
                VAR1[4] = 255;
            }
            ELSE
            {
                SEND_OUT_IP WITH_DATA
                 {
                     T.IP_FLAGSOFF = 0x4000W, // SET DON'T FRAGMENTATION BIT
                     T.IP_TTL
                                      = 255 ,
                     T.IP_PROT
                                      = CNST_IP_PROT_UDP ,
                     T.IP\_ADDRSRC = VAR2[0, 3]
                     T.IP\_ADDRDST = VAR2[4, 7]
```

```
T.[20, 21]
                                  = VAR2[8, 9]
                   T.[22, 23]
                                  = VAR1[2, 3]
                   T.[24, 25] = VAR1[0, 1] - 20, // UDP length=MINUS IP HEADER LENGTH
                                  = 0W
                   T.[26, 27]
                   T.[VAR1[0, 1]-1] = 0
                   T.IP_LEN
                                   = LENGTH(T)
                   T.IP\_HEADERCHKSUM = \{0, 0\}
                   T.IP\_HEADERCHKSUM = CHECKSUM(T[0,19])
               }
           }
       }
   }
}
```

2. StartPathMTUDiscovery.bmddl

```
// VARIABLE FOR ALGORITHM
VAR1[0, 1] = IPMTU(1);
                                                  // IP LEN
VAR1[2, 3] = 0x4444W;
                                                 // DESTINATION PORT
VAR1[4] = 0;
                                                  // TIME COUNTER
// CONSTANT DEFINATION
VAR2[0, 3] = MYIP(1);
                                                   // SOURCE IP
                                                  // DESTINATION IP
VAR2[4, 7] = \{192, 168, 5, 6\};
VAR2[8, 9] = 0x1000W;
                                                 // SOURCE PORT
SEND_OUT_IP WITH_DATA
{
   T.IP\_FLAGSOFF = 0x4000W
                                        , // SET DON'T FRAGMENTATION BIT
   T.IP_TTL
                    = 255
   T.IP_PROT
                    = CNST_IP_PROT_UDP ,
```

```
T.IP_ADDRSRC
                    = VAR2[0, 3]
   T.IP\_ADDRDST = VAR2[4, 7]
   T.[20, 21]
                    = VAR2[8, 9]
   T.[22, 23]
                    = VAR1[2, 3]
   T.[24, 25]
                    = VAR1[0, 1] - 20
                                    , // UDP length=MINUS IP HEADER LENGTH
   T.[26, 27]
                    = 0W
   T.[VAR1[0, 1]-1]
                    = 0
   T.IP_LEN
                    = LENGTH(T)
   T.IP\_HEADERCHKSUM = \{0, 0\}
   T.IP\_HEADERCHKSUM = CHECKSUM(T[0,19])
}
}
```