实验一 实验报告

题目:无线网络中隐藏站点仿真

一. 题目背景

不同于通过接收传输信号来行使 CSMA/CD 载波侦听的功能的以太网络,无线网络的界线比较模糊,有时候并不是每个节点都可以跟其他节点直接通信。例如,可能出现这种情况:节点2可以直接跟节点1和节点3通信,不过某些因素导致节点1与节点3无法直接通信(这与障碍物的关系并不大,节点1与3之间可能只是因为距离远,无法收到对方的无线电波)。这样的情况下,从节点1的角度来看,节点3属于隐藏节点。如果使用简单的 transmit-and-pray 协议,节点1与节点3有可能在同一时间传送数据,这会造成节点2无法辨识任何信息。此外,节点1与节点3将无从得知错误发生,因为只有节点2才知道有冲突发生。

在无线网络中,上述由隐藏节点所导致的碰撞问题相当难以监听,因为无线收发器通常是半双工工作模式,即无法同时收发数据。为了防止碰撞发生,一种解决方法是允许工作站使用请求发送(RTS)和允许发送(CTS)帧来清空传送区域。如在上例中,节点 1 有个数据帧待传送,因此送出一个 RTS 帧启动整个过程。RTS 帧本身带有两个目的: 预约无线链路的使用权,并要求接收到这一消息的其他的工作站停止发言。一旦收到 RTS 帧,接收端会以 CTS 帧应答。和 RTS 帧一样,CTS 帧也会令附近的工作站保持沉默。等到 RTS/CTS 完成交换过程,节点 1 即可传送上面要传送的帧,无须担心来自其他隐藏节点的干扰。

本次实验利用 NS2(NetworkSimulatorversion2)仿真上述无线网络中的隐藏站点问题。 NS2 是由加州伯克利大学开发的面向对象的网络仿真器,本质上是一个离散事件模拟器。它本身有一个虚拟时钟,所有的仿真都由离散事件驱动。本次实验首先在 Linux (Centos) 下配置 NS2 环境,然后进行隐藏站点问题仿真。

二. Linux 下 NS-2 环境配置

1. 安装 gcc 和 g++

yum install gcc

yum install gcc-c++

2. 安装依赖

yum install libX11-devel*

yum install xorg-x11-proto-devel*

yum install libXt-devel*

yum install libXmu-devel*

3. 下载 ns-allinone-2.35. tar. gz 并解压

wget http://sourceforge.net/projects/nsnam/files/allinone/ns-allinone-2.34/ns-allinone-2.34.tar.gz/download

tar -xzf download

4. 进入 ns2 源码目录,通过 ns-allinone 包安装 NS2 及所有依赖包

cd ns-allinone-2.34/

./install

5. 完成安装并得到如下提示:

根据提示将提及的几个环境变量加入/root/. bashrc 中:

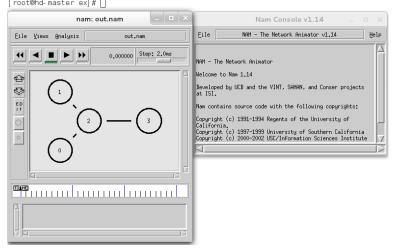
```
#NS2 Variable
export NS HOME=/home/lijingyao/桌面/ns-allinone-2.34
export PATH=$NS HOME/tcl8.4.18/unix: $NS HOME/tk8.4.18/unix: $NS_HOME/bin: $PATH
export LD LIBRARY_PATH=$NS HOME/tcl8.4.18/unix: $NS_HOME/tk8.4.18/unix: $NS_HOME/otcl-1.13: $NS_HOME/lib: $LD_LIBRARY_PATH
export LD_LIBRARY=$NS_HOME/tcl8.4.18/library
```

使更改生效:

source /root/.bashrc

以一个简单的例子测试 NS2 是否安装成功:

```
[root@hd-master 桌面]# cd ns-allinone-2.34/ns-2.34/tcl/ex[root@hd-master ex]# ns simple.tcl
210
0.00374999999999999
running nam...
[root@hd-master ex]# [
```



NS2 环境配置成功!

三. 实验过程

1. mUDP, mUdpSink 模块安装

UDP 是一种用于无连接传输的用户数据报协议, mUDP 模块是 UDP 的延伸,除了具有 UDP 的功能外,还能记录所发送的包的信息。mUdpSink 可以把接收到的包的信息记录到文件中。

- (1) 获取 mUDP, mUdpSink 的模块文件 mudp.cc, mudp.h, mudpsink.cc, mudpsink.h, 在/ns-allinone-2.34/ns-2.34/下新建 measure 文件夹,把这四个文件放入其中;
- (2) 修改/ns-allinone-2.34/ns-2.34/common/packet.h 文件,增加如下内容:

```
// AOMDV patch
int aomdv_salvage_count;

int frametype;
double sendtime;
unsigned int pkt_id;
Insigned int frame_pkt_id;

// called if pkt can't obtain media or isn't ack'd. not called if
// droped by a queue
FailureCallback xmit_failure;
void *xmit_failure_data;
```

(3) 修改/ns-allinone-2.34/ns-2.34/Makefile 文件,增加如下内容:

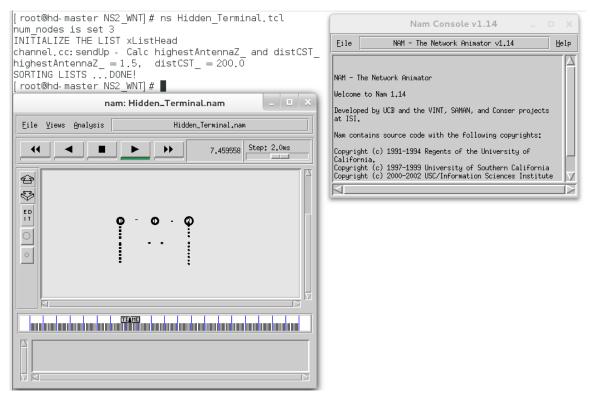
```
xcp/xcpq.o xcp/xcp.o xcp/xcp-end-sys.o \
wpan/p802_15_4csmaca.o wpan/p802_15_4fail.o \
wpan/p802_15_4hlist.o wpan/p802_15_4mac.o \
wpan/p802_15_4nam.o wpan/p802_15_4phy.o \
wpan/p802_15_4scs.o wpan/p802_15_4timer.o \
wpan/p802_15_4trace.o wpan/p802_15_4transac.o \
apps/pbc.o \
measure/mudp.o measure/mudpsink.o \
$(0BJ STL)
```

(4) 修改/ns-allinone-2.34/ns-2.34/tcl/lib/ns-default.tcl 文件,增加如下内容:

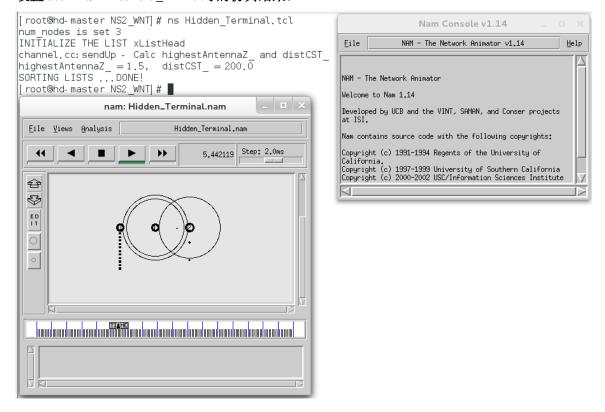
```
Agent/PBC set payloadSize 200
Agent/PBC set periodicBroadcastInterval 1
Agent/PBC set periodicBroadcastVariance 0.1
Agent/PBC set modulationScheme 0
Agent/MUDP set packetSize_1000
```

- (5) /ns-allinone-2.34/ns-2.34 目录下执行 make clean; make 命令,完成编译。
- 2. 隐藏站点问题仿真
- (1) root 目录下新建一个 NS2_WNT 目录,用于放置运行的仿真脚本
- (2) 编写隐藏站点问题仿真脚本 Hidden Terminal.tcl, 并放置在 NS2 WNT 目录下
- (3) /root/NS2_WNT 目录下运行仿真 ns Hidden_Terminal.tcl,得到仿真结果如下:

设置 set RTSThreshold_ 3000 时的仿真结果:



设置 set RTSThreshold 0 时的仿真结果:



注意,在观看 NAM 动画时,运行的步长调整为 2ms 即可,不宜过大,以免无法观察到详细的仿真过程。

四. 遇到的问题及解决办法

问题 1. 安装 NS2 时出现报错

```
tools/ranvar.cc: 在成员函数 virtual double GammaRandomVariable::value()'中:
tools/ranvar.cc:219:70: 错误: 不能直接调用构造函数 GammaRandomVariable::GammaRandomVariable' [-fpermissive]
return GammaRandomVariable::GammaRandomVariable(1.0 + alpha_, beta_).value() * pow (u, 1.0 / alpha_);
tools/ranvar.cc:219:70: <mark>错误</mark>:对于函数类型的类型转换,移除冗余的 ::GammaRandomVariable'[-fpermissive]
make: *** [tools/ranvar.o] 错误 1
Ns make failed!
See http://www.isi.edu/nsnam/ns/ns-problems.html for problems
解决方法:
找到对应的 ns-allinone-2.34\ns-2.34\tools\ranvar.cc 文件,对第 219 行做如下更改:
将
                  return GammaRandomVariable::GammaRandomVariable(1.0 + alpha_, beta_).value() * pow (u, 1.0 / alpha_);
改为
                  return GammaRandomVariable(1.0 + alpha_, beta_).value() * pow (u, 1.0 / alpha_);
问题 2. 安装 NS2 时报错
In file included from mac/mac-802_11Ext.cc:66:0:
mac/mac-802_11Ext.h: 在成员函数 u_int32_t PHY_MIBExt::getHdrLen11()'中:
mac/mac-802_11Ext.h:175:19: 错误: expected primary-expression before struct'
return(offsetof(struct hdr_mac802_11, dh_body[0])
mac/mac-802_11Ext.h:175:41: 错误: dh_body 在此作用域中尚未声明
return(offsetof(struct hdr_mac802_11, dh_body[0])
 mac/mac-802_11Ext.h:175:51: 错误: 'offsetof'在此作用域中尚未声明
         return(offsetof(struct hdr_mac802_11, dh_body[0])
 mac/mac-802_11Ext.h:177:3: 警告:在有返回值的函数中,控制流程到达函数尾 [-Wreturn-type]
 make: *** [mac/mac-802 11Ext.o] 错误 1
 Ns make failed!
See http://www.isi.edu/nsnam/ns/ns-problems.html for problems
解决方法:
找到对应的 ns-allinone-2.34\ns-2.34\mac\mac-802 11Ext.h,添加头文件#include <cstddef>
问题 3.安装 NS2 时报错
linkstate/ls.cc: 在成员函数 int LsMetransmissionManager::ackIn(int, const LsMessage&)'中
Linkstate/ls.cc:447:50: 夸音: 建议在 || 的操作数中出版的 赫 前后加上指令 |-wparentheses|
(peePTr-typmSeq_ = LS_INMALID_MESSAGE_ID) &
In file included from Linkstate/ls.cc:67:0:
Linkstate/ls.k: In instantiation of 'woid LsMapsKey, Tx:eraseAll() [with Key = int; T = LsIdSeq]':
Linkstate/ls.k: In instantiation of 'woid LsMapsKey, Tx:eraseAll() [with Key = int; T = LsIdSeq]':
Linkstate/ls.k: 137:58: 精製: trase' was not declared in this scope, and no declarations were found by argument-dependent lookup at the point of instantiation [-fpermissive]
void eraseAll() { erase(baseMaps:begin(), baseMaps:end()): }
Linkstate/ls.h:137:58: 損性: declarations in dependent base std::map<int, LsIdSeq, std::less<int>, std::allocator<std::pair<const int, LsIdSeq>>> are not found by unqualified lookup Linkstate/ls.h:137:58: 損性: use this->erase instead make: **** [Linkstate/ls.h:137:58: 損性: use this->erase instead make: **** [Linkstate/ls.h:137:58: 損性: use this->erase instead make: *** [Linkstate/ls.h:137:58: ]] [Linkstate/ls.h:137:58:
解决办法:
找到对应的 ns-allinone-2.34\ns-2.34\linkstate\ls.h
将
     void eraseAll() { erase(baseMap::begin(), baseMap::end()); }
改为
     void eraseAll() { this->erase(baseMap::begin(), baseMap::end()); }
```

五. 实验结果分析及操作体会

1. 动画分析:

仿真开始时($0^{\sim}1s$),节点之间相互广播路由(DSDV)信息,建立节点之间的路由表。从 1.5s 开始,节点 0 开始向节点 1 发送数据,需要注意,此时节点 0 需要先发送 RTS 报文 (实验中设置 802.11 的 RTSThreshold=0,满足数据包大于 RTSThreshold,表示开启 RTS/CTS,解决隐藏终端问题),以保证信道($0\rightarrow1$)的顺利占用。

在 2s 时,节点 2 也开始向节点 1 发送数据,同样的,节点 2 也发送 RTS 报文,此时可得知节点 1 的信道不空闲,因此节点 2 开始退避,等待一段时间重新尝试发送。在仿真过程(2~15s)中,可看到节点 2 和节点 0 出现交替的向节点 1 发送数据,两个节点没有同时传输。仿真时间到达 15s 时,两条流的传输同时结束,此后无数据传输,偶尔有链路保活报文。在 20s 时,仿真实验结束。

通过观察仿真动画,发现在没有 RTS/CTS 机制的情况下,因为 0 和 2 节点互相无法感知,他们同时向 1 发送数据的时候,由于互相冲突,两方的数据都不能送达,丢包率很高。这极大的降低了网络的吞吐量,增大了时延,这说明数据无线局域网隐藏节点问题对网络的传输影响较大。

在有 RTS/CTS 控制帧的网络环境中,CTS/RTS 机制则通过通知传送范围内的其他节点不要有动作,来避免发送冲突。仿真中首先 0 节点不断向 1 发送数据,1 节点接收;然后 2 节点不断向 1 发送数据,1 节点接收;然后 2 节点不断向 1 发送,1 节点也能顺利接收。虽然 0 和 2 节点互相无法感知,但因为 CTS/RTS 机制,他们同时向 1 发送数据的时候,2 节点的数据都被 1 收到,0 节点则被通知不要动作。随着 2 节点数据发送减缓之后 0 节点送达的数据慢慢增多,而且相反的情况也会出现,即有时 0 节点的数据发送多的时候,2 节点的数据发送变少,这三种情况都有效提升了网络的吞吐量,减小了时延,这说明 RTS/CTS 机制较好的解决了隐藏节点问题,丢包率也明显降低。这也减轻了网络负担和压力,优化了网络环境。

2. 数据分析:

Trace 文件是 tcl 仿真过程中产生的结果文件,记录了仿真过程中每一个 packet 的传递情况。分析 tr 文件可以定量分析一段仿真过程的各种评测数值。

样例如图所示,其中各字段含义为:

字段 1: 封包事件发生的原因:

s -- sent;

r -- received;

d -- dropped;

f — forward (转送);

字段 2: 事件发生的时间;

字段 3: 事件发生的节点 ID (开始端);

字段 4: 说明这是发生在哪一层的事件(目的端):

AGT — 应用层;

RTR -- 路由层;

LL -- 链路层(在这里完成 ARP);

IFQ -- 传出数据包队列(在链路层和媒体存取层之间);

MAC -- 媒体存取层;

PHY -- 物理层;

字段 5: ----- 分隔符

字段 6: 封包的 ID;

字段 7: 封包的类型:

cbr -- CBR 数据流包 DSR -- DSR 路由包(路由生成的控制包)

RTS -- MAC 802.11 生成的 RTS 数据包 ARP -- 链路层 ARP 报文

字段 8: 封包的大小;

字段 9-12: [a b c d]

a -- mac 层标头中的数据包持续时间 b --目的 mac 地址

c --来源 mac 地址 d --数据包主体的 mac 类型

字段 13: ----- 分隔符

字段 14-17: [.....]

来源节点地址——(节点编号:端口号)

目的节点地址——(节点编号(一1表示广播):端口号)]

下面利用 python 来计算如下指标,具体代码请见附录。

(1) 平均时延

平均时延的计算公式为:
$$avg_delay = \frac{\sum (receive_time - send_time)}{receives}$$

结果如下图所示,可以看到有 RTS/CTS 机制的平均时延比没有该机制时的平均时延降低了 61.69%,所以这说明了 RTS/CTS 机制确实能显著降低时延。

has rts/cts average delay: 1.7050174790163912 no rts/cts average delay: 4.4513845368852465

(2) 丢包率

丢包率的计算公式为:
$$drop_rate = \frac{drop_num}{send_num}$$

结果如下图所示,可以看到有 RTS/CTS 机制的丢包率是 0,而没有该机制时的丢包率高达 91.41%,所以这说明了 RTS/CTS 机制确实能有效解决隐藏节点带来的丢包问题。

has rts/cts drop rate: 0.0 no rts/cts drop rate: 0.9140652402665731

(3) 吞吐量

吞吐量的计算公式为:
$$throughput = \frac{tol_packetsize}{tol_time}$$

结果如下图所示,可以看到有 RTS/CTS 机制的吞吐量是没有该机制时吞吐量的 7.46 倍,所以这说明了 RTS/CTS 机制确实能显著提升吞吐量。

has rts/cts throughput rate: 100492.86079141665 no rts/cts throughput rate: 13476.632476101355

3. 操作体会

仿真过程生动地展现了数据包传输和丢包情况,包括频率和数量。而数据分析过程也让我充分理解了 trace 文件的含义和信息的丰富程度。这二者都让我们深刻理解了隐藏节点的问题严重性和 RTS/CTS 解决方案的有效性,这让我觉得这个实验极有意义。

附录:数据分析代码 trace_analysis.py

```
import pandas as pd import numpy as np  

# 输入dataframe格式的数据,返回array  

def delay(data):  

send_data = data[(data['3']=='AGT') & (data['7']=='cbr') & (data['0']=='r') & (data['2']=='_1_')].copy().sort_values(by=['6'])  

receive_data = data[(data['3']=='AGT') & (data['7']=='cbr') & (data['0']=='r') & (data['2']=='_1_')].copy().sort_values(by=['6'])  

target_id = receive_data['6']  

target_send_data = send_data[send_data['6'].isin(target_id)].copy()  

receive_time = np.array(receive_data['1'])  

duration_time = receive_time - send_time  

return_duration_time  

# 输入dataframe格式的数据,返回float  

def drop_rate(data):  

send_data = data[(data['3']=='NAC') & (data['7']=='cbr') & (data['0']=='s') & (data['2'].isin(['_0', '_2']))].copy().sort_values(by=['6'])  

drop_data = data[(data['3']=='NAC') & (data['7']=='cbr') & (data['0']=='b') & (data['2']=='_1_')].copy().sort_values(by=['6'])  

# 输入dataframe格式的数据,返回float  

def throughput(data):  

send_data = data[(data['3']=='AGT') & (data['7']=='cbr') & (data['0']=='s') & (data['2'].isin(['_0', '_2-']))].copy().sort_values(by=['6'])  

# 输入dataframe格式的数据,返回float  

def throughput(data):  

send_data = data[(data['3']=='AGT') & (data['7']=='cbr') & (data['0']=='s') & (data['2'].isin(['_0', '_2-']))].copy().sort_values(by=['6'])  

send_data = data[(data['3']=='AGT') & (data['7']=='cbr') & (data['0']=='s') & (data['2'].isin(['_0', '_2-']))].copy().sort_values(by=['6'])  

send_data = data[(data['3']=='AGT') & (data['7']=='cbr') & (data['0']=='s') & (data['2']=='_1_')].copy().sort_values(by=['6'])  

send_data = data[(data['3']=='AGT') & (data['7']=='cbr') & (data['0']=='s') & (data['2']=='_1__')].copy().sort_values(by=['6'])  

send_data = data[(data['3']=='AGT') & (data['7']=='cbr') & (data['0']=='s') & (data['2']=='_1__')].copy().sort_values(by=['6'])  

send_data = send_data['data['3']=='AGT') & (data['7']=='cbr') & (data['0']=='s') & (data['2']=='_1__')].copy().sort_values(by=['6'])  

send_data = send_data['data['data['data['data['data['data['a']=='bdta['data['da
```

```
if __name__ == "__main__":

column_names = []

for i in range(19):

data = pd.read_csv("Hidden_Terminal_0.tr", sep=' ', header=None, names = column_names)

print(data.head())

duration_time = delay(data)

awg_delay = sum(duration_time)/len(duration_time)

drop_rates = drop_rate(data)

throughput_rate = throughput(data)

print("has rts/cts average delay:", avg_delay)

print("has rts/cts throughput_rate:", throughput_rate)

data = pd.read_csv("Hidden_Terminal_3000.tr", sep=' ', header=None, names = column_names)

duration_time = delay(data)

avg_delay = sum(duration_time)/len(duration_time)

drop_rates = drop_rate(data)

throughput_rate = throughput(data)

print("has rts/cts average delay:", avg_delay)

print("no rts/cts average delay:", avg_delay)

print("no rts/cts drop_rate:", throughput_rate)

print("no rts/cts throughput_rate:", throughput_rate)

print("no rts/cts throughput_rate:", throughput_rate)
```