



# ИНСТРУМЕНТАРИЙ ХАКЕРА

С. А. Бабин



Примеры взлома  
Атаки на Wi-Fi  
Кража паролей в социальных сетях  
Бесплатные программы  
Хакинг без специальных средств  
Защита от хакеров

bhv®

УДК 004  
ББК 32.973.26-018.2  
Б12

**Бабин С. А.**

Б12 Инструментарий хакера. — СПб.: БХВ-Петербург, 2014. — 240 с.: ил. — (Глазами хакера)

ISBN 978-5-9775-3314-0

Оригинальное изложение материала позволит читателю понять методы обеспечения защиты информации как на личных компьютерах, так и в профессиональных системах. Описаны основные принципы подбора инструментария хакера. Приведено множество примеров взлома и сокрытия следов: перехват паролей, атаки на Wi-Fi-роутеры, подмена MAC-адресов, способы оставаться невидимым в Интернете. В противовес злоумышленнику описаны методы защиты с помощью соответствующих программных инструментов. Даны рекомендации, как поступать, чтобы не лишиться своих денег при дистанционном банковском обслуживании.

Книга может быть использована в качестве практического руководства для начальной подготовки специалистов информационной безопасности. За счет подробного описания настроек, качественной визуализации материала, преобладания ориентированности на Windows-системы (для примеров с Unix подробно описывается каждый шаг), она также будет интересна и понятна любому пользователю персонального компьютера: от старшеклассника и студента до профессионала.

*Для пользователей ПК*

УДК 004  
ББК 32.973.26-018.2

### **Группа подготовки издания:**

Главный редактор	<i>Екатерина Кондукова</i>
Зав. редакцией	<i>Екатерина Капалыгина</i>
Редактор	<i>Анна Кузьмина</i>
Компьютерная верстка	<i>Ольга Сергиенко</i>
Корректор	<i>Зинаида Дмитриева</i>
Дизайн серии	<i>Иины Тачиной</i>
Оформление обложки	<i>Марины Дамбиевой</i>

Подписано в печать 28.02.14.  
Формат 70×100<sup>1/16</sup>. Печать офсетная. Усл. печ. л. 19,35.  
Тираж 1500 экз. Заказ №  
"БХВ-Петербург", 191036, Санкт-Петербург, Гончарная ул., 20.

Первая Академическая типография "Наука"  
199034, Санкт-Петербург, 9 линия, 12/28

ISBN 978-5-9775-3314-0

© Бабин С. А., 2014  
© Оформление, издательство "БХВ-Петербург", 2014

# Оглавление

Введение.....	5
Глава 1. Захват пароля с применением атаки ARP-spoofing, или почему так просто украсть пароль для входа в социальную сеть "ВКонтакте" .....	7
Глава 2. Следы пребывания хакера .....	19
Глава 3. Взлом хэш-функции пароля <i>enable</i> маршрутизатора Cisco .....	29
Глава 4. Подмена MAC-адресов.....	41
Глава 5. Взлом WPA2-PSK на Wi-Fi-роутере .....	53
Глава 6. И вновь о Wi-Fi.....	73
Глава 7. Скрытие своего IP-адреса .....	83
Глава 8. Скрытие данных хакером на личном компьютере .....	101
Глава 9. Удаленное управление компьютером .....	125
Глава 10. А нужен ли инструментарий? .....	149
Глава 11. Как хакер автоматизирует свою охрану .....	163
Глава 12. Защита .....	175
12.1. Общие вопросы. Стратегические и тактические цели .....	175
12.2. Мониторинг и анализ защищенности компьютера .....	179
12.3. Защита от вредоносного кода, контроль целостности программного обеспечения .....	186
12.4. Применение фајрволов .....	192
12.5. Предоставление минимума полномочий, ограниченная программная среда .....	201
12.6. Некоторые рекомендации по защите "домашних" роутеров .....	208
12.7. Простые примеры VPN .....	210
12.8. Как бизнесмену защитить свои деньги при дистанционном банковском обслуживании .....	212
12.9. Если антивирус молчит, а подозрение на вирус есть.....	215
Заключение.....	221
ПРИЛОЖЕНИЕ. Обеспечение защиты Wi-Fi-маршрутизатора и домашней сети на примере роутера TP-LINK.....	223

## ГЛАВА 1



# Захват пароля с применением атаки ARP-spoofing, или почему так просто украсть пароль для входа в социальную сеть "ВКонтакте"

Очень часто важнейшей целью любого хакера является раскрытие чужого пароля. Поэтому, возможно, есть смысл в первую очередь рассказать о деятельности хакера именно в области взлома парольной защиты.

Во всех классических учебниках по информационной безопасности неоднократно отмечалось, что подход к обеспечению безопасности должен быть комплексным.

Можно строить высокий барьер от злоумышленника, применяя самые дорогие системы защиты, но при этом предоставив врагу лазейку, не то что бы с дырой в этом "заборе", а вообще — оставляя часть периметра без оград! Обойди, и пожалуйста: бери что хочешь! Какой же тогда был смысл затрачивать людские и материальные ресурсы?!

Возьмем для примера политику одного из продвинутых зарубежных университетов — университета Индианаполиса (University of Indianapolis, <http://is.uindy.edu/policies/password.php>):

### University of Indianapolis Password Policy Introduction

Passwords are an important part of computer security. They are the first and sometimes last line of defense against would be criminals. A poorly chosen password or mishandled password can result in a temporary denial of computer services, identity theft, theft of university services and even financial loss. Appropriate password security is necessary to protect the University's academic interactions, business and research.

This policy describes the requirements necessary for creating and maintaining password security on all UIndy Accounts.

## **Policy Statement**

All network devices and accounts must be secured with appropriate username and passwords. Whenever possible, systems will use UIndy Accounts stored in a central directory. All UIndy Accounts, including those used by faculty, staff, students, contractors and partners of the University, must be properly secured using the methods described in the following sections of this document.

## **Creating a Strong Password**

The University of Indianapolis requires strong passwords on all UIndy Accounts. The University defines strong passwords as passwords that will take a computer at least 6 months to try all possible combinations of the letters, numbers and special characters contained in your password. The following are characteristics of a strong password:

- contains lower case and upper case letters (a-z and A-Z)
- contains numbers as well as letters
- contains special characters such as: !@#\$%^&\*()\_+|~-='`{}[]:"';'<>?,./)
- is at least eight characters in length
- is not a word in any dictionary, English or other
- is not based on any bit of personal information: pet names, birth date, street names, etc
- is not based on anything to do with the University of Indianapolis, UIndy, Hounds, etc

## **Password Change Frequency**

The University of Indianapolis requires all passwords to be changed every six months. This reduces the likelihood of the password being discovered and reduces the length of time a compromised account can be unknowingly used for criminal activity.

## **Password Storage**

Choose passwords that are easy to remember so that it is not necessary to write it on any piece of paper. A password that is written on a sticky note attached to the bottom of the keyboard is as good as no password at all.

## **Password Confidentiality**

Never tell another person your password. Your password should be kept completely confidential. Supervisors, coworkers, friends and family should never know your password. Likewise, it is inappropriate to ask another user for their password. If a person demands your password, refer the person to this document and/or contact the Office of the Chief Information Officer.

### Periodic Scans

University of Indianapolis Information Systems will periodically employ password cracking techniques to determine the effectiveness of this password policy. Any passwords found to be weak during these scans will be immediately changed and the user notified.

### Encryption

All University computer systems will store passwords in an encrypted form. As such, the Information Systems Help Desk cannot see or retrieve a password, only assist users in changing to a new password.

### Compromised Accounts

If you suspect that a UIndy account has been compromised, report it to the Information Systems Help Desk immediately. Accounts that have been compromised will immediately have their password changed to prevent further losses.

Все вроде бы у них предусмотрено: и пароли сложные, и меняются они регулярно, и университет обязуется применять различные меры для обеспечения сохранности паролей.

Но, к сожалению, нет одной маленькой детали: запрета применять одни и те же пароли в разных системах.

В противоположность рассмотренному примеру приведем цитату из политики одной российской:

...

4.1.1. Строго запрещается использовать одинаковые пароли от учетных записей организации для любых ресурсов, за пределами компании (например: форумы, провайдеры, Internet-магазины).

4.1.2. В тех случаях, когда ресурс не поддерживает единую корпоративную систему авторизации (например, системы сторонних разработчиков, порталы для обучения), выбирайте пароли, отличные от пароля учетной записи компании.

...

Попробуем доказать сказанное. Предположим, что на небольшом предприятии имеется "продвинутый", хорошо обученный администратор сети. Все компьютеры защищены от несанкционированного доступа, как применением грамотно настроенных политик операционной системы, так и, казалось бы, "правильными" организационными мерами.

За исключением одного: администратор — тоже человек, и в действительности существо слабое (хотя, как правило, и самоуверенное). Поэтому он использует в разных системах один и тот же пароль. И для администрирования сети, и для личной почты, и в социальных сетях — везде, где только можно!

Если злоумышленник (или просто коллега по работе, но с меньшими правами) завладеет паролем на его почту, то получит доступ к самому важному: к ресурсам сети, которую администрирует наш незадачливый специалист.

В арсенале хакера есть тысяча и один способ как добыть пароль. Рассмотрим простейший пример получения почтового пароля, используя уязвимость IP-протокола версии 4, так называемую атаку ARP-spoofing!

Для начала вспомним, что ARP (Address Resolution Protocol, протокол определения адреса) применяется для динамического сопоставления IP-адресов аппаратным, т. е. физическим адресам, а именно тем адресам, которые используются во время работы сетевой картой. Физические адреса еще называются MAC-адресами.

Сейчас мы не будем выяснять, зачем и как это делается. Отметим только, что эффективность работы этого протокола зависит от ARP-кэша (ARP cache).

Для лучшего восприятия представим себе табличку соответствия IP- и физических адресов сетевых карт, которые применяются в каком-то сегменте сети. Время жизни записей в этой табличке ограничено, и их обновление производится в том числе с применением протокола ARP (если быть уж совершенно точным, есть еще обратный ARP, или RARP — reverse address resolution protocol, обратный протокол преобразования адреса).

Протокол ARP достаточно простой, и когда он был придуман, то особой его защиты предусмотрено не было. Идея атаки, о которой идет речь, заключается в следующем: чтобы атакующему переключить весь сетевой трафик между двумя хостами А и Б через себя, необходимо в кэш-таблицы этих хостов внести свои изменения, внести их в заблуждение:

1. Хосту А сообщить, что IP-адрес хоста Б соответствует физическому адресу атакующего хоста.
2. Хосту Б сообщить, что IP-адрес хоста А соответствует физическому адресу атакующего хоста.

Таким образом, атакующий встает посередине между жертвами (атака man-in-the-middle), чтобы те ничего не заметили, даже не остановив трафика, замкнув его через себя. Остается только включить сниффер и анализировать трафик. Тем более что зачастую пароли даже не шифруются.

Для практики соберем небольшой стенд, используя в нашем случае на хостах операционные системы Windows (рис. 1.1).

После реализации атаки мы должны получить уже такую схему, как показано на рис. 1.2.

Устанавливаем на атакующем компьютере свободно распространяемую в Интернете замечательную программу Cain & Abel (Каин и Авель). Для того

чтобы в комплекте с программой работал сниффер, при установке соглашаемся на установку входящей в комплект также свободно распространяемой программы Winpcap.

### ПРИМЕЧАНИЕ

На всякий случай отключим антивирусную программу и брандмауэры!

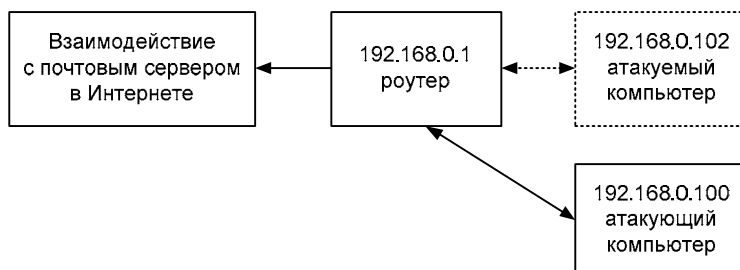


Рис. 1.1

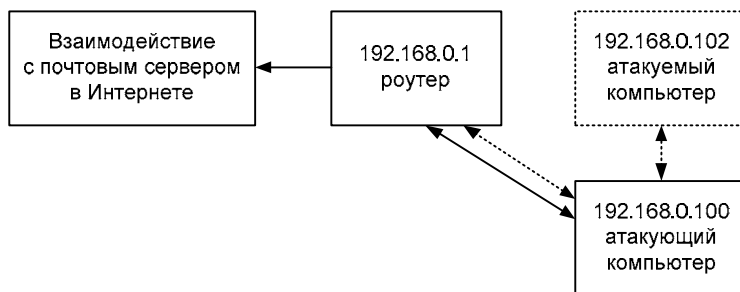


Рис. 1.2

Настраиваем сниффер на нашу сетевую карту (рис. 1.3).

Опросим сеть на вкладке **Sniffer | Hosts**, получив все IP- и MAC-адреса сегмента, в том числе интересующий нас в данном случае компьютер 192.168.0.102. Для этого при нажатой кнопке **Start/Stop Sniffer** щелкнем на значке большого плюса (+) на панели инструментов (рис. 1.4).

На вкладке **Sniffer | ARP** начнем задавать хосты, между которыми нам нужно вклиниться, производя перехват трафика. Для этого при нажатой кнопке **Start/Stop Sniffer** щелкнем на значке большого плюса (+) на панели инструментов программы (рис. 1.5).

Выберем адреса атакуемого компьютера и роутера, выделив их слева и справа соответственно (рис. 1.6).



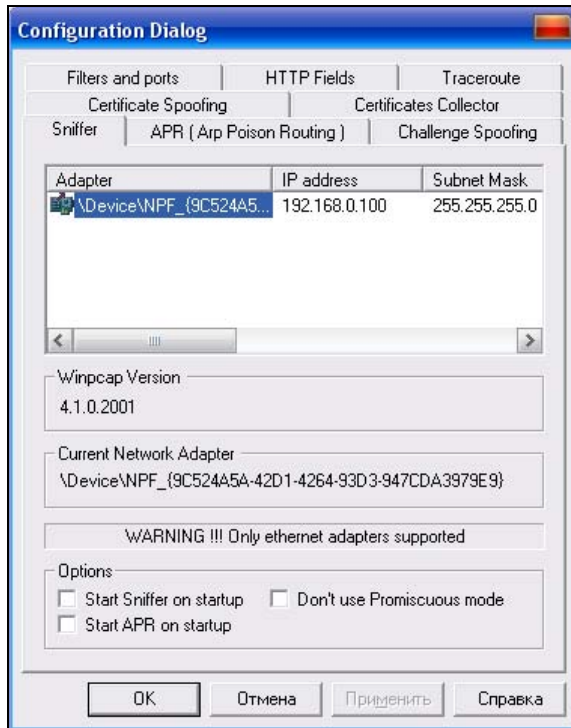


Рис. 1.3

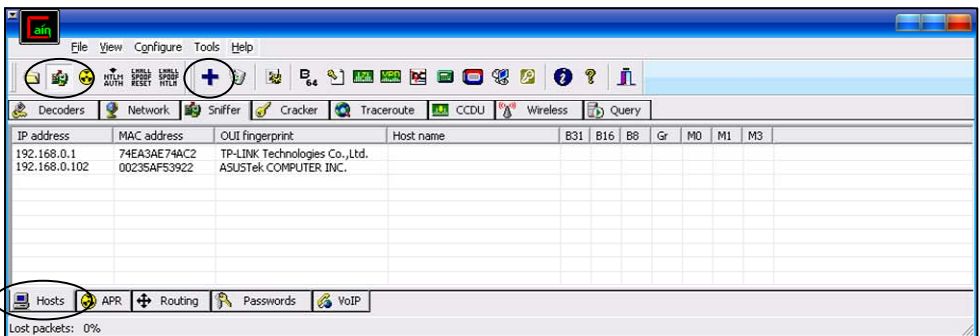


Рис. 1.4

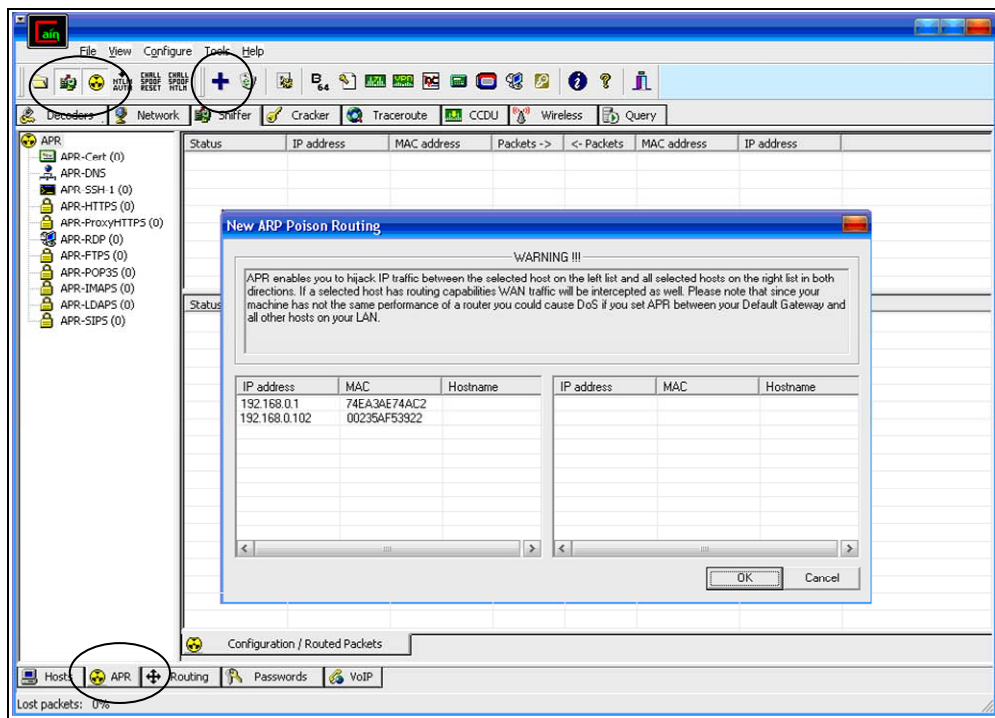


Рис. 1.5

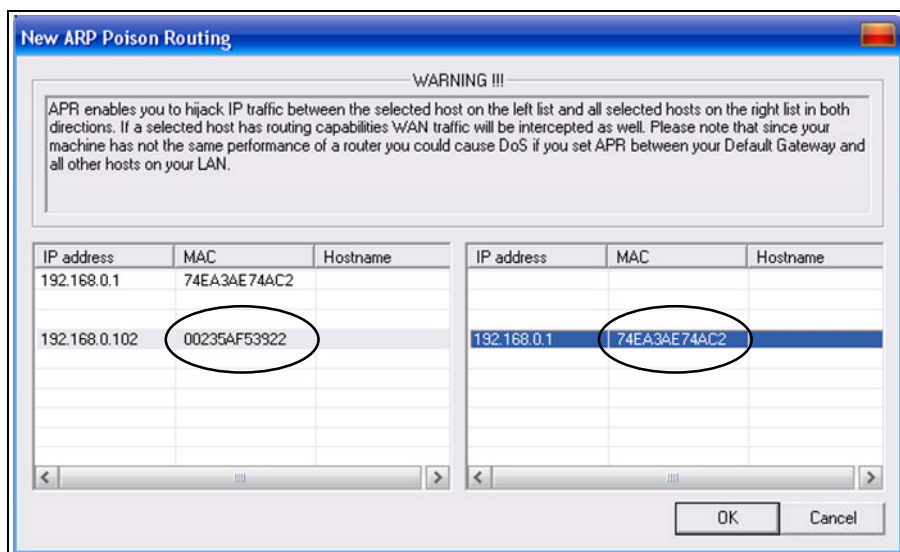


Рис. 1.6

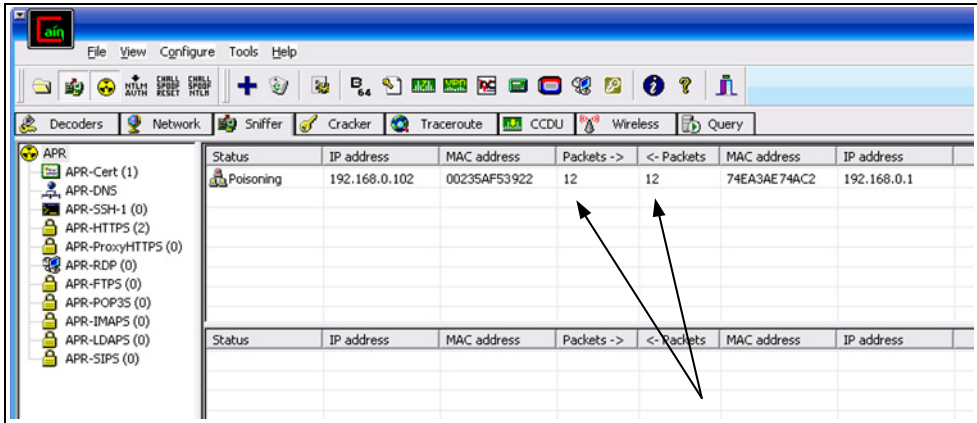


Рис. 1.7

Наблюдаем, что при наличии трафика с компьютера жертвы показания счетчиков пакетов в обоих направлениях стали увеличиваться (рис. 1.7).

Начался захват пакетов. Теперь остается только дождаться, когда жертва посетит свой почтовый ящик. В нашем случае, для проверки мы произведем вход на сервер **www.mail.ru**, используя учетную запись для адреса **babins@inbox.ru** с паролем **arptest**. Причем, вход осуществим по протоколу **http** с применением стандартного браузера (рис. 1.8).

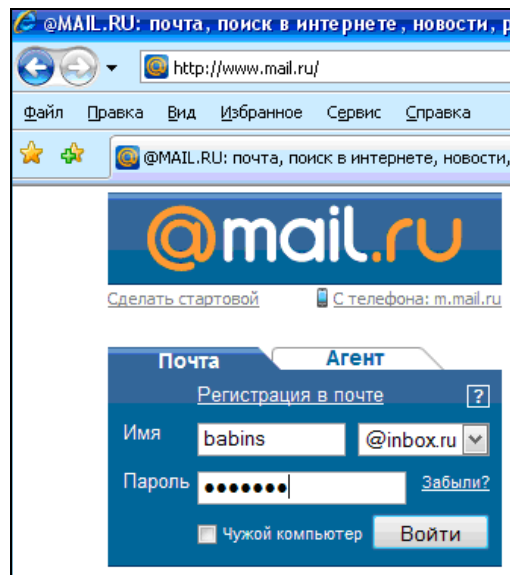


Рис. 1.8

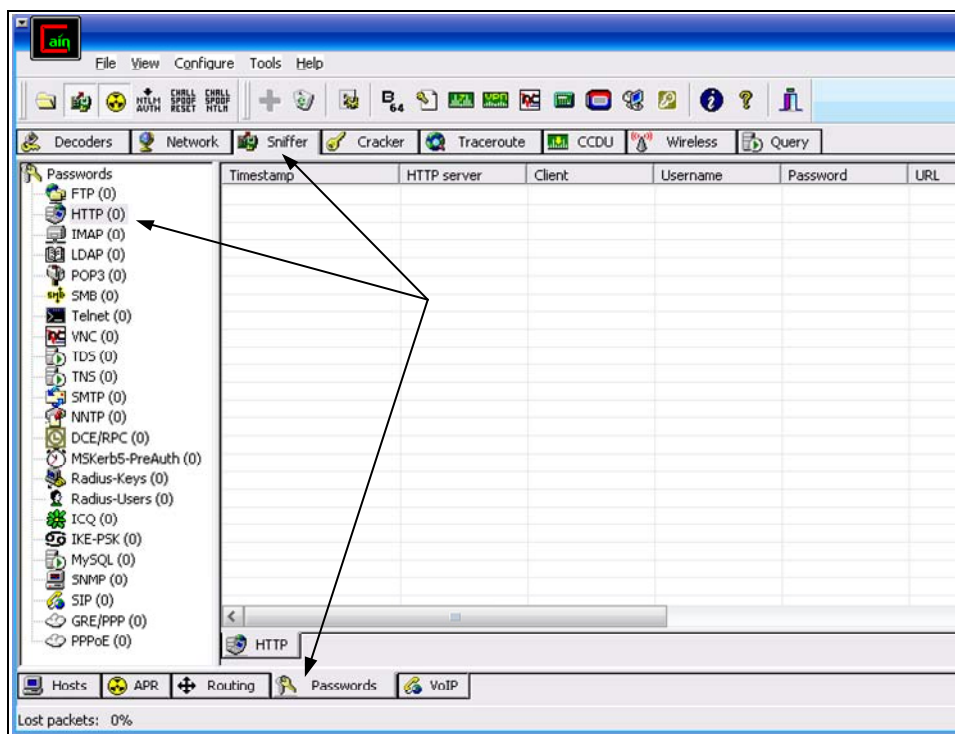


Рис. 1.9

Соответственно, искомый результат будем "ожидать" в разделе **HTTP | Password** вкладки **Sniffer** программы Cain & Abel (рис. 1.9).

Если бы с атакуемого компьютера почту брали каким-нибудь специализированным почтовым клиентом, то результат необходимо было ожидать уже в разделе соответствующему протоколу POP3. В арсенале программы много известных широко используемых протоколов.

Итак, после соединения атакуемого с почтовым сервером, кроме всяких прочих интересных вещей, в разделе **HTTP** находим и ожидаемый нами пароль arptest (рис. 1.10).

Таким образом, находясь в одном сегменте сети с жертвой, потенциальный хакер может полностью перехватывать нешифрованный трафик с атакуемого компьютера.

Мы доказали главное: использовать одинаковые пароли в различных системах весьма опасно. Перехватив пароль в более уязвимых системах, таким образом можно получить доступ и к более защищенным.

	Timestamp	HTTP server	Client	Username	Password	URL
FTP (0)	16/10/2011 - 14:12:16	217.69.135.13	192.168.0.102	0DIIPK2gd4Gw	PKYNAE3m3wAA	http://www.mail.ru
HTTP (95)	16/10/2011 - 14:12:16	94.100.191.212	192.168.0.102	0DIIPK2gd4Gw	PKYNAE3m3wAA	http://www.mail.ru
IMAP (0)	16/10/2011 - 14:12:16	94.100.191.212	192.168.0.102	0DIIPK2gd4Gw	PKYNAE3m3wAA	http://www.mail.ru
LDAP (0)	16/10/2011 - 14:12:17	94.100.191.212	192.168.0.102	0DIIPK2gd4Gw	PKYNAE3m3wAA	http://www.mail.ru
POP3 (0)	16/10/2011 - 14:12:17	94.100.191.212	192.168.0.102	0DIIPK2gd4Gw	PKYNAE3m3wAA	http://www.mail.ru
SMB (0)	16/10/2011 - 14:12:17	94.100.191.212	192.168.0.102	0DIIPK2gd4Gw	PKYNAE3m3wAA	http://www.mail.ru
Telnet (0)	16/10/2011 - 14:12:17	94.100.191.212	192.168.0.102	0DIIPK2gd4Gw	PKYNAE3m3wAA	http://www.mail.ru
VNC (0)	16/10/2011 - 14:12:17	94.100.191.212	192.168.0.102	0DIIPK2gd4Gw	PKYNAE3m3wAA	http://www.mail.ru
TDS (0)	16/10/2011 - 14:12:17	94.100.191.212	192.168.0.102	0DIIPK2gd4Gw	PKYNAE3m3wAA	http://www.mail.ru
TNS (0)	16/10/2011 - 14:12:17	94.100.187.191	192.168.0.102	0DIIPK2gd4Gw	PKYNAE3m3wAA	http://www.mail.ru
SMTP (0)	16/10/2011 - 14:12:17	94.100.187.191	192.168.0.102	0DIIPK2gd4Gw	PKYNAE3m3wAA	http://www.mail.ru
NNTP (0)	16/10/2011 - 14:12:30	94.100.184.16	192.168.0.102	0DIIPK2gd4Gw	PKYNAE3m3wAA	auth.mail.ru
DCE/RPC (0)	16/10/2011 - 14:12:30	94.100.184.16	192.168.0.102	0DIIPK2gd4Gw	PKYNAE3m3wAA	auth.mail.ru
MSKerberos-PreAuth (0)	16/10/2011 - 14:12:30	94.100.184.16	192.168.0.102	0DIIPK2gd4Gw	PKYNAE3m3wAA	auth.mail.ru
Radius-Keys (0)	16/10/2011 - 14:12:33	94.100.187.191	192.168.0.102	0DIIPK2gd4Gw	PKYNAE3m3wAA	e.mail.ru
Radius-Users (0)	16/10/2011 - 14:12:33	94.100.187.191	192.168.0.102	0DIIPK2gd4Gw	PKYNAE3m3wAA	http://e.mail.ru
ICQ (0)	16/10/2011 - 14:12:33	94.100.187.191	192.168.0.102	0DIIPK2gd4Gw	PKYNAE3m3wAA	http://e.mail.ru
ICQ (0)	16/10/2011 - 14:12:33	94.100.187.191	192.168.0.102	0DIIPK2gd4Gw	PKYNAE3m3wAA	http://e.mail.ru

Рис. 1.10

В отношении рассматриваемого примера, хотелось бы еще добавить, что если авторизация жертвы на сайте почтового сервера происходит с поддержкой протокола SSL, т. е. с шифрованием, то нужно очень постараться, чтобы получить пароль.

И, если предположить, что, к примеру, в любимой школьниками социальной сети "ВКонтакте" (да и в любой другой) все же когда-то при авторизации будет применяться зашифрованное соединение, то украсть этот пароль все равно очень просто. Причина — девяносто девять процентов пользователей использует одинаковые пароли: что в почте, что "ВКонтакте"...

Отметим также, что для проведения атаки ARP-spoofing можно применять и другие инструменты! Например, в этих целях хорошо подходит программа Irttools (автор — Эрван Л. (Erwan L.)). Правда, пароли в ней перехватываются не в автоматическом режиме, как это мы делали в программе Cain & Abel, а вручную, с помощью поиска в лог-файлах sniffера. Но, об этой программе мы расскажем несколько позже.

В рамках этой темы нельзя не упомянуть еще об одном замечательном бесплатном sniffере, имеющем большое количество функций и широко используемом хакерами. Это известная программа Wireshark (рис. 1.11, <http://www.wireshark.org>).

Программа умеет идентифицировать практически все популярные сетевые протоколы, имеет гибкую систему настройки фильтров для захвата пакетов (чтобы не захватывать ненужное), существуют реализации для различных операционных систем, в том числе для UNIX-систем, ее исходный код нахо-

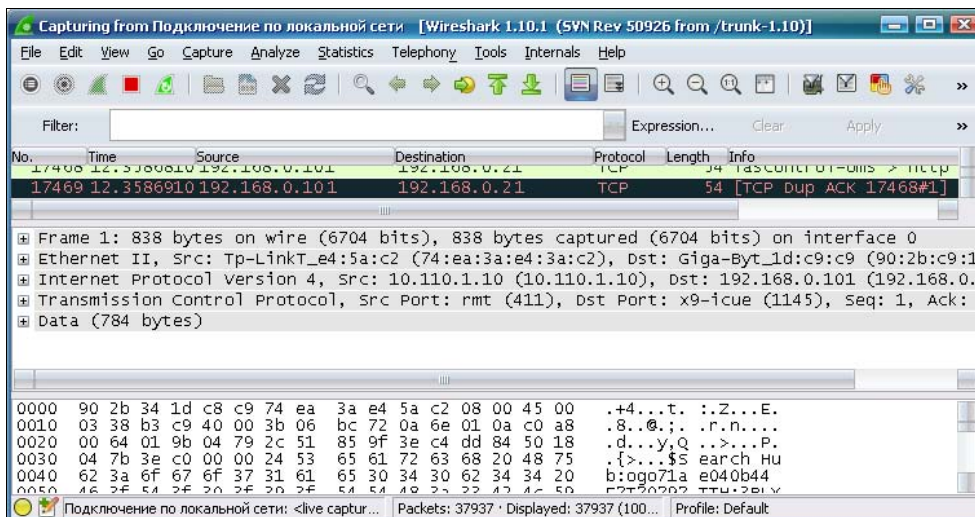


Рис. 1.11

дится в открытом доступе. Про все возможности этого сетевого анализатора протокола можно написать отдельную книгу.

А теперь приготовьтесь к еще более страшному открытию! Если хакер получил физический доступ к вашему компьютеру... — да даже не хакер, а просто ваш знакомый — то всё! У вас больше никаких секретов! А знаете, почему? Все ваши пароли в социальных сетях "Одноклассники", "ВКонтакте", для доступа к почте — куда угодно — увидит простенькая программка под на-

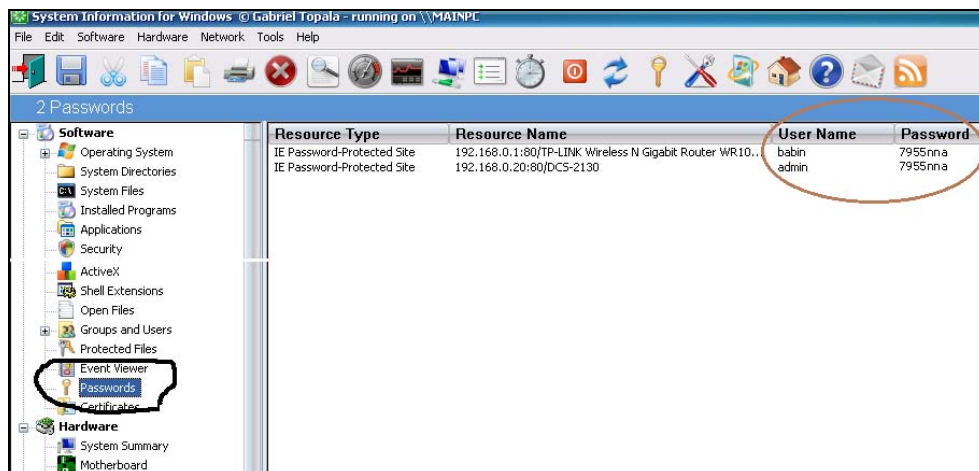


Рис. 1.12

званием SIW (System Information for Windows), которая может, например, считать анализировать cookies-файлы, а также кэши работы программ, для считывания имен и паролей, посещаемых вами сайтов (небольшие файлы, представляющие собой что-то типа идентификационной карточки пользователя) — рис. 1.12.

На этом можно было бы и закончить эту главу: т. к. от безысходности, что есть такие программы, как SIW (только нужна коммерческая версия), просто нет сил что-то еще комментировать... Получается, что безопасности нет, не было, и не будет?! Если это так, то обидно, конечно!..

## ГЛАВА 2



# Следы пребывания хакера

При рассмотрении этой темы обратим внимание на то, что кроме программ, которые общепринято относить непосредственно к хакерскому инструменту, в действительности хакер использует большой набор обычных утилит, входящих в любую операционную систему. В частности, здесь это: `ipconfig`, `arp` и др.

Как правило, злоумышленник пытается уничтожить доказательства своего пребывания в атакуемой им системе. Тем не менее на практике, даже при получении полного доступа, это не всегда ему удастся. Причины могут быть разными. И, как ни странно, тем, кто ищет следы пребывания "чужого", на руку может сыграть даже "конструктивное несовершенство" своего устройства. Например, подобной причиной может быть отсутствие в бытовом, малобюджетном Wi-Fi-роутере возможности настройки времени действия IP-адреса, назначенного DHCP-сервером.

К слову сказать, употребление слова "несовершенство" здесь достаточно условное! Потому что именно небольшая цена и доступность этого устройства обуславливает его некоторое конструктивное упрощение.

Но попробуем на конкретном примере рассмотреть, как же это происходит. Для того чтобы не производить взлома чужой системы и не быть голословными, найдем незащищенный роутер домашнего применения. Для этого достаточно выйти на улицу с ноутбуком и походить возле многоэтажных домов, сканируя эфир.

Результаты не заставят себя ждать. Очень часто среди множества сетей найдется незащищенная сеть. Хотя в нашем случае мы все же будем использовать тестовый вариант (рис. 2.1).

Без проблем установив сетевое соединение, получим динамический IP-адрес 192.168.1.54 (рис. 2.2).



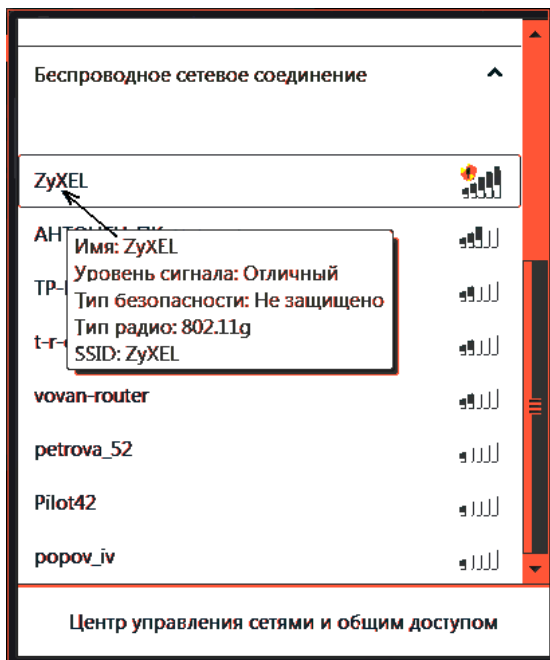


Рис. 2.1

```

C:\>ipconfig /all

Настройка протокола IP для Windows

    Имя компьютера . . . . . : 1-c98 c5fb11471
    Основной DNS-суффикс . . . . . :
    Тип узла . . . . . : неизвестный
    IP-маршрутизация включена . . . . . : нет
    WINS-прокси включен . . . . . : нет

Беспроводное сетевое соединение 2 - Ethernet адаптер:

    DNS-суффикс этого подключения . . . :
    Описание . . . . . : D-Link Wireless 108G DWA-520 Desktop
Adapter
    Физический адрес . . . . . : 00-11-91-34-93-03
    DHCP-включен . . . . . : да
    Автонастройка включена . . . . . : да
    IP-адрес . . . . . : 192.168.1.54
    Маска подсети . . . . . : 255.255.255.0
    Основной шлюз . . . . . : 192.168.1.1
    DHCP-сервер . . . . . : 192.168.1.1
    DNS-серверы . . . . . : 192.168.1.1
    Аренда получена . . . . . : 29 октября 2011 г. 14:17:50
    Аренда истекает . . . . . : 5 ноября 2011 г. 14:17:50

C:\Documents and Settings\1>
  
```

Рис. 2.2

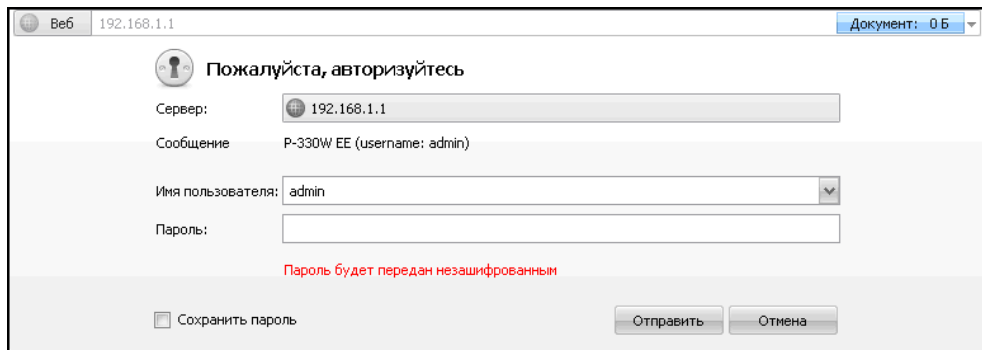


Рис. 2.3

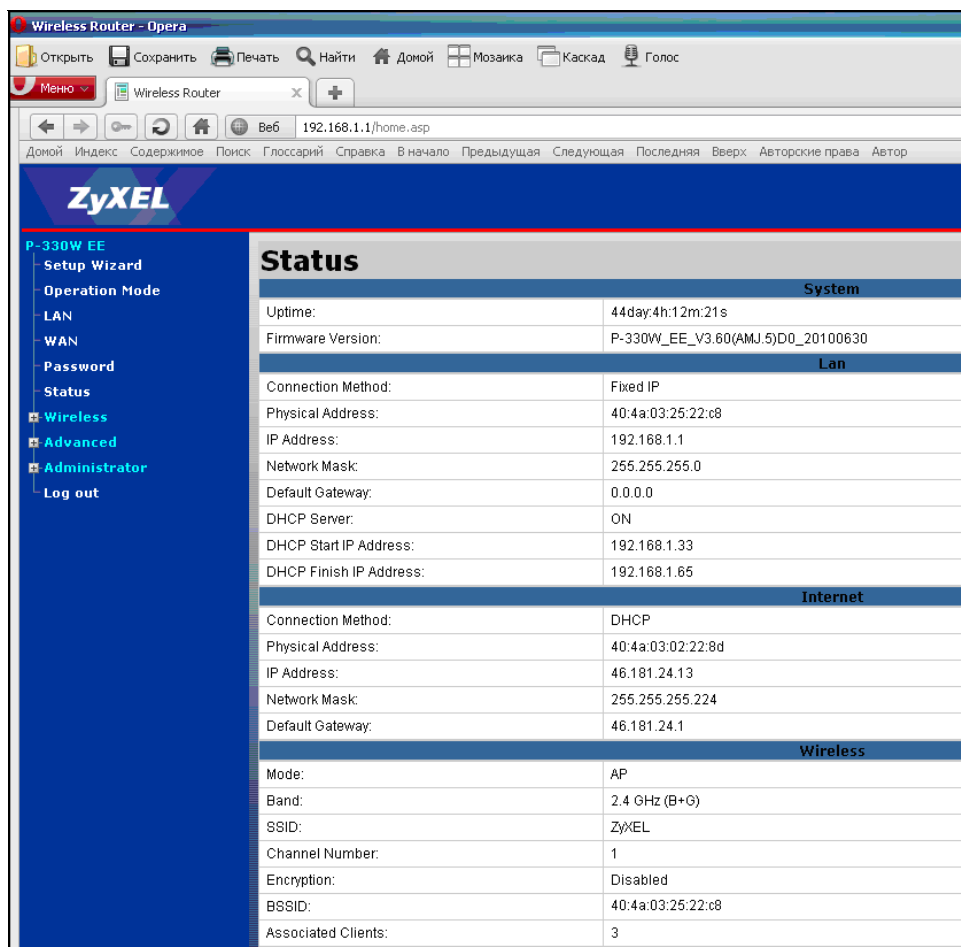


Рис. 2.4

Обратим внимание на то, что адрес автоматически выдается сроком на одну неделю. И для дальнейших исследований запомним, что MAC-адрес нашей карты — 00-11-91-34-93-03.

Подключаемся к роутеру, используя имя по умолчанию `admin` и пароль `1234` (а именно такими они являются в роутерах ZyXEL) (рис. 2.3 и 3.4).

Посмотрим лог-файл устройства, для наглядности установив фильтр на события по DHCP, и убедимся том, что система добросовестно зафиксировала и наш MAC-адрес 00-11-91-34-93-03 (рис. 2.5).

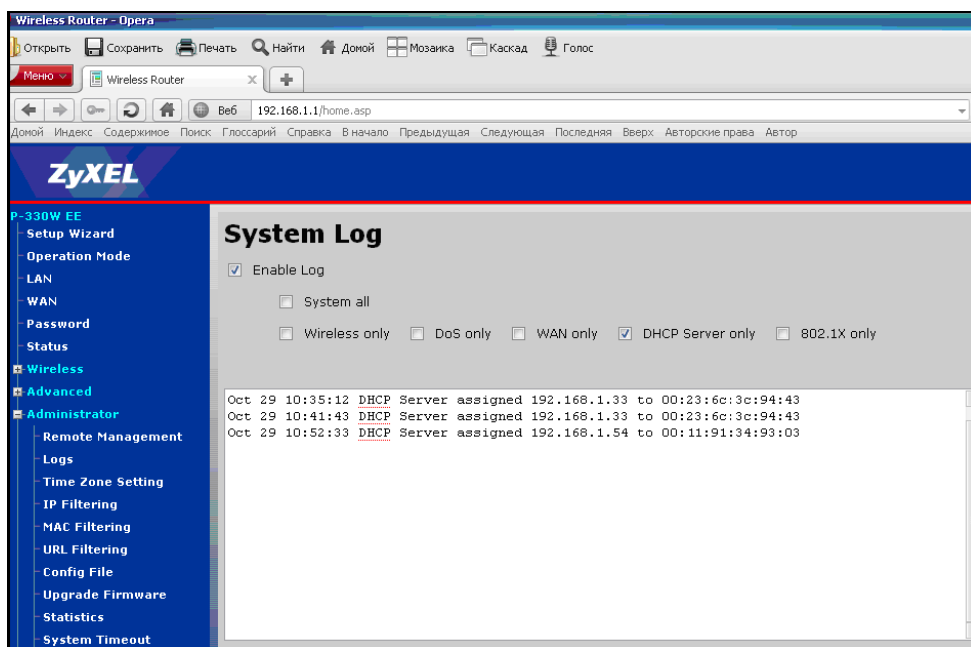


Рис. 2.5

В результате нажатия кнопки **Clear** для аннулирования следов пребывания в системе получаем очищенный лог-файл (рис. 2.6).

Протоколы обнулены, но оказывается, что система все равно сохранила следы нашего пребывания! IP-адрес назначается ею на определенное время (здесь: семь дней). Семь дней, конечно же, еще не истекли. IP-адрес 192.168.1.54 зарезервирован именно для нашего MAC-адреса. И это можно увидеть в таблице DHCP-сервера (рис. 2.7).

Оставить в системе свой MAC-адрес, тем более если он не поддельный, — это серьезный след. Вот если бы имелась возможность конфигурирования времени действия IP-адреса, назначенного DHCP-сервером, в настройках

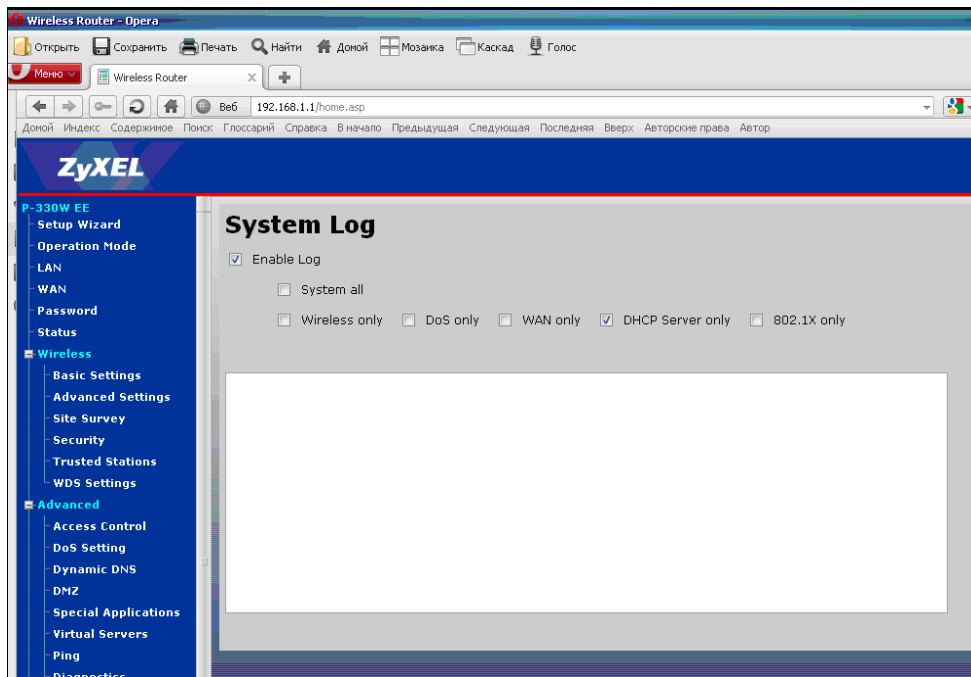


Рис. 2.6

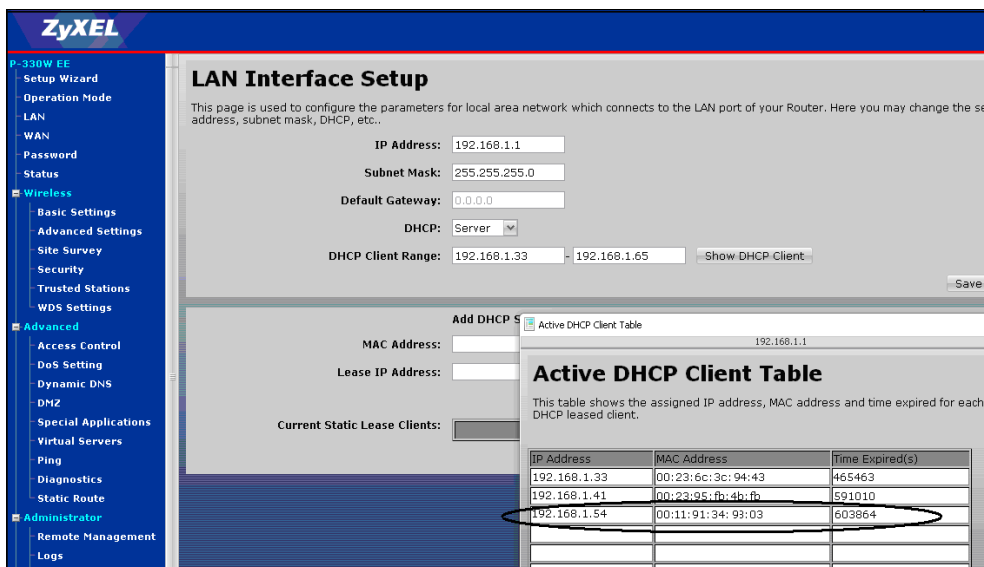


Рис. 2.7